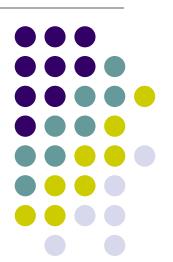
# Organização de Computadores

#### Barramentos do Sistema

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



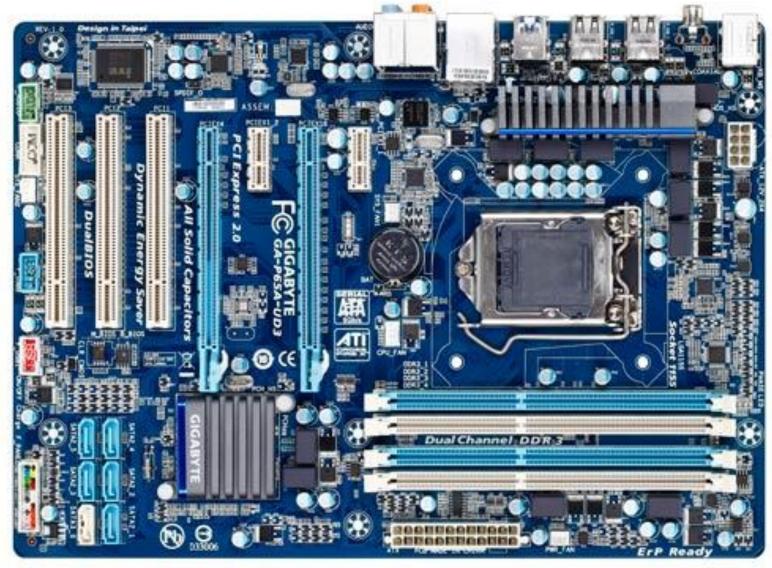
## Índice



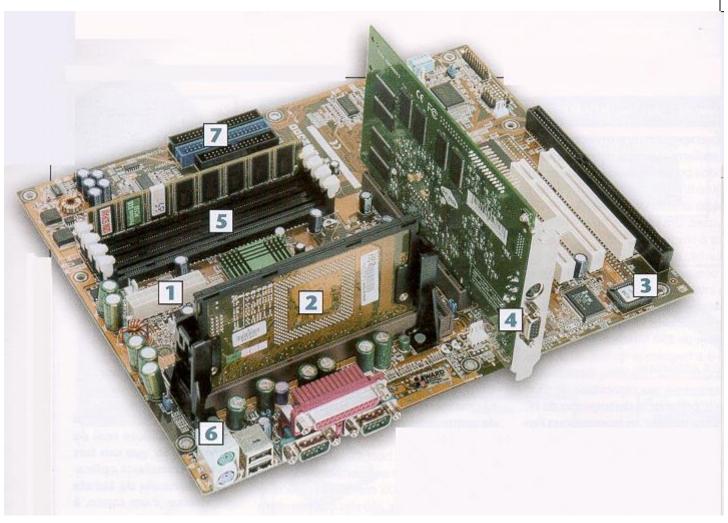
- Estruturas de Interconexão
  - Conexão de Memória
  - Conexão de E/S
  - Conexão da CPU
- Barramento de Dados
- Barramento de Endereços
- Barramento de Controle
- Esquema de interconexão de barramento
- Problemas do barramento único
- Tipos de barramentos
- Arbitragem de barramentos
- Temporização











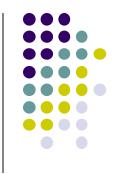


Barramento

"É um caminho de comunicação entre dois ou mais dispositivos"



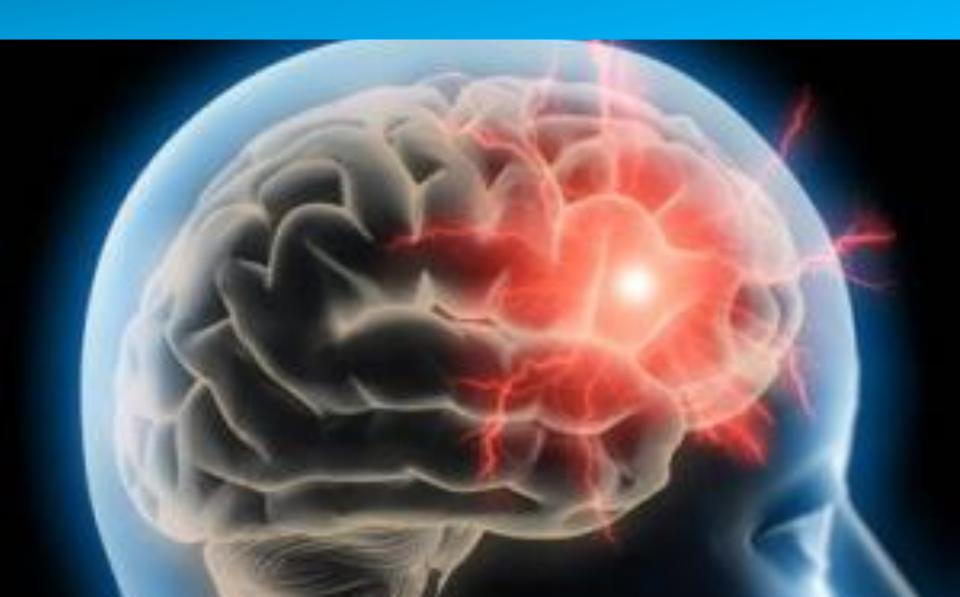
- É um meio compartilhado
  - Diversos dispositivos podem se conectar
  - Um sinal enviado por um dispositivo é recebido por todos



- É um meio compartilhado
  - Diversos dispositivos podem se conectar
  - Um sinal enviado por um dispositivo é recebido por todos
  - Transmissões simultâneas irão se sobrepor
    - Informação pode ser corrompida...
    - ...se n\(\tilde{a}\)o houver mecanismos de controle

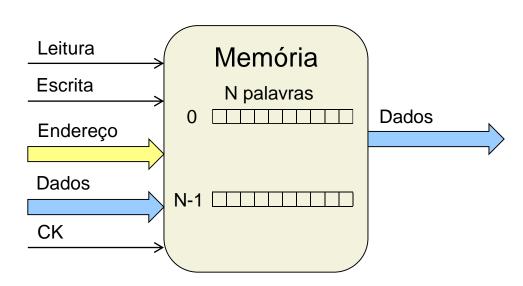


- Todas as unidades devem ser conectadas
- Diferentes requisitos de conexão para diferentes tipos de unidades
  - Memória
  - E/S
  - CPU

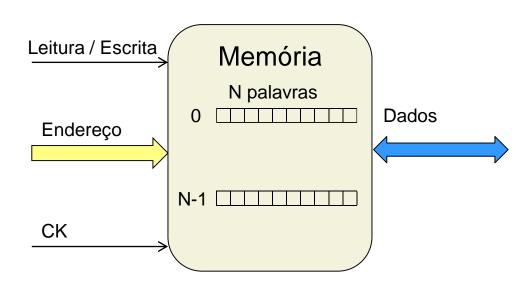


- Recebe e envia dados
- Recebe endereços das localizações
- Recebe sinais de controle
  - Leitura
  - Escrita
  - Temporização

- Recebe e envia dados
- Recebe endereços das localizações
- Recebe sinais de controle
  - Leitura
  - Escrita
  - Temporização



- Recebe e envia dados
- Recebe endereços das localizações
- Recebe sinais de controle
  - Leitura
  - Escrita
  - Temporização





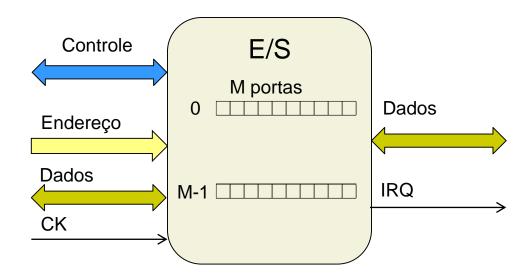


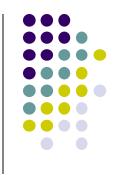
- Do ponto de vista da operação, é similar à de memória
- Saída
  - Recebe dados do computador
  - Envia dados a periféricos
- Entrada
  - Recebe dados dos periféricos
  - Envia dados ao computador

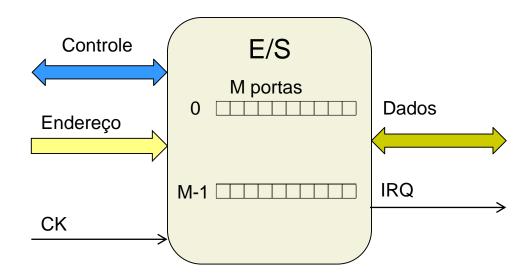


- Recebe sinais de controle do computador
- Envia sinais de controle a periféricos
  - Ex.: giro do disco
- Recebe endereços do computador
  - Ex.: número da porta que identifica um periférico
- Envia sinais de interrupção (controle) à CPU

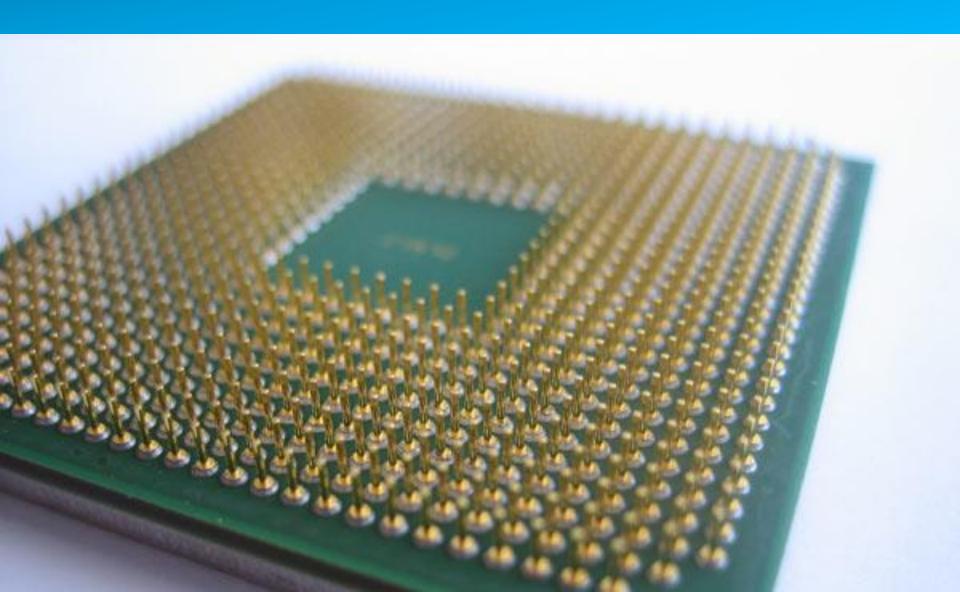




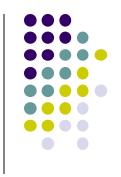




## Conexão de CPU



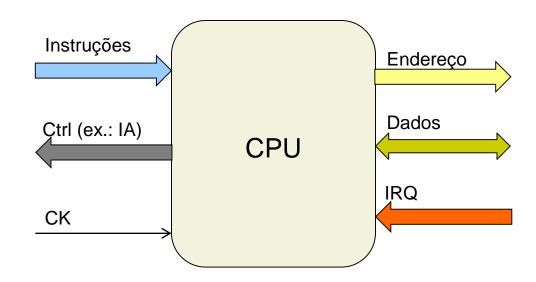
#### Conexão da CPU



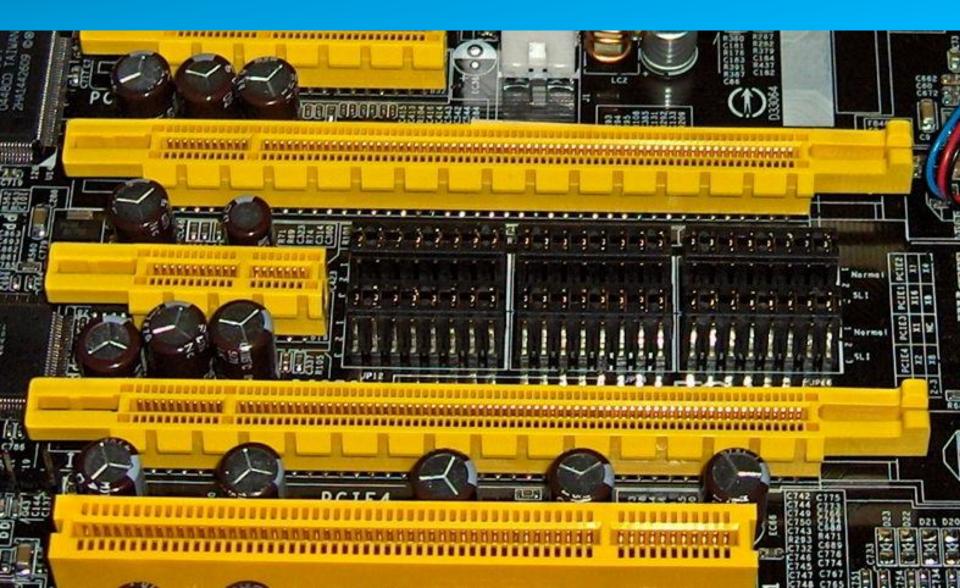
- Lê instruções e dados
- Escreve dados de saída (geralmente, após o processamento)
- Envia sinais de controle a outras unidades
- Envia endereços a outras unidades
- Recebe e reconhece interrupções

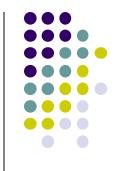
#### Conexão da CPU





## De volta aos Barramentos





- Existem diversos sistemas de interconexão
- As estruturas de barramento (único ou múltiplos barramentos) são as mais comuns
  - Ex.: Barramento de dados, endereço e controle (PC)
  - Ex.: Omnibus (DEC-PDP)

## O que é um barramento?



- "É uma via de comunicação que conecta dois ou mais dispositivos"
- Composto quase sempre de linhas em paralelo\*
- Quase sempre agrupadas
  - Uma certa quantidade de linhas em um único barramento
  - Ex.: um barramento de 32 bits de dados é composto de 32 canais separados de 1 bit
- As linhas de alimentação não são explícitas

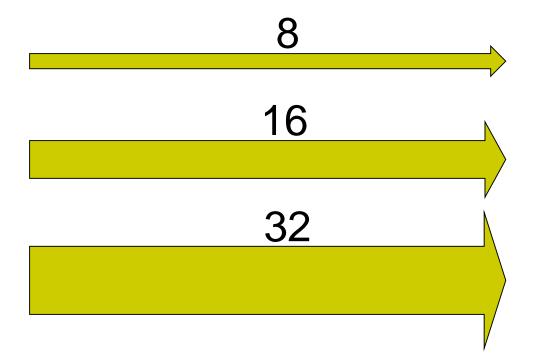
#### **Barramento de Dados**



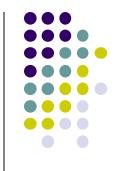
- Transporta dados
  - É importante lembrar que, neste nível, não há diferença entre "dados" e "instrução"
- O tamanho do barramento é um fator determinante para o desempenho do computador
  - Ex.: 8, 16, 32, 64 bits

#### **Barramento de Dados**





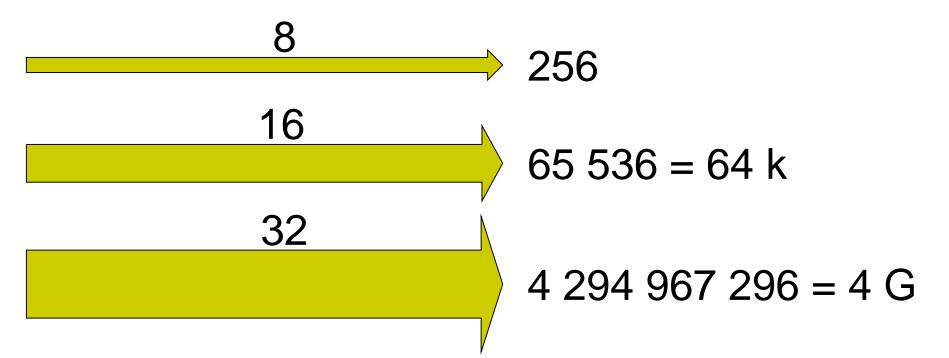
## Barramento de Endereços



- Identifica a origem ou o destino dos dados
  - Ex.: a CPU necessita ler uma instrução (dados) a partir de uma determinada posição de memória
- A largura do barramento determina a máxima capacidade de memória do sistema
  - Ex.: o processador 8080 tem um barramento de endereços de 16 bits, resultando um espaço de endereços de 64k

## Barramento de Endereços





#### **Barramento de Controle**



- Controle e temporização da informação
  - Sinal de escrita/leitura de memória
  - Pedido de interrupção
  - Sinais de relógio (Clock)
  - Gerência da operação de transferência

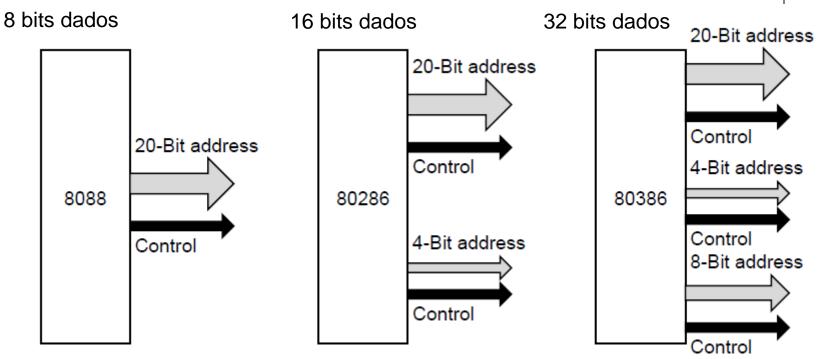
#### Barramento de Controle



- Start
- Stop
- R/W#
- ck
- IRQ
- |A|
- Ack

#### Evolução do barramento





**x86** 

## Evolução do barramento

35

8 bits dados

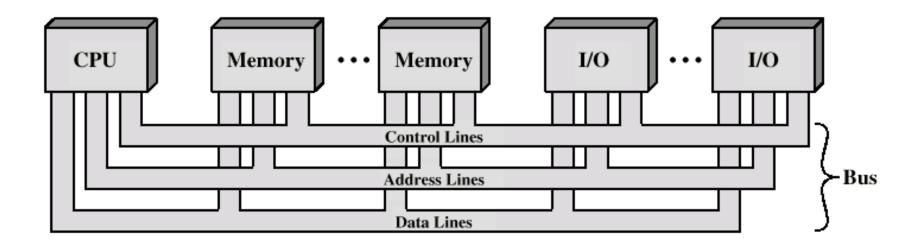
16



**x86** 

## Esquema de interconexão





## Como reconhecer um barramento?



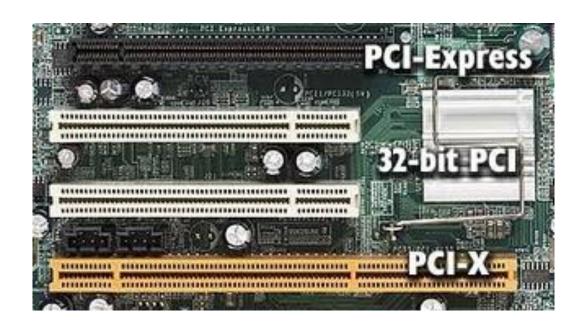
- Com o quê os barramentos se parecem?
  - Linhas paralelas\* em placas de circuito
  - Cabos tipo fita
  - Conectores em placas mãe
    - Ex.: PCI
  - Conjuntos de fios

## Como reconhecer um barramento?





## Hierarquia de Barramentos



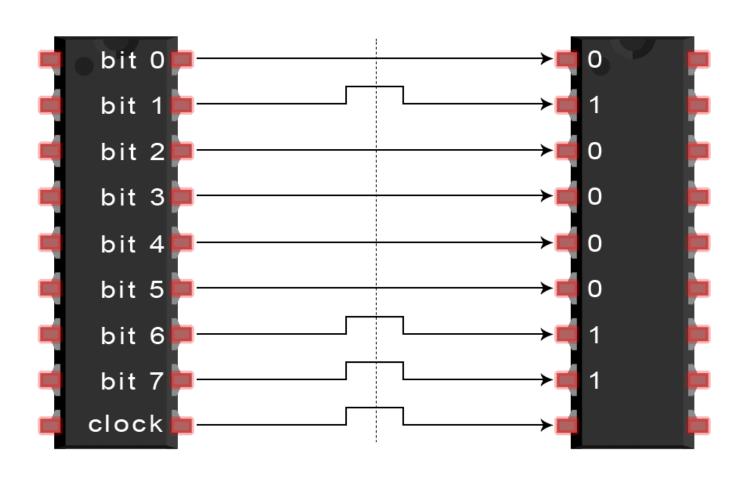
### Problemas do barramento único



- Muitos dispositivos conectados em um único barramento levam a atrasos de propagação:
  - Caminhos longos para os dados podem afetar negativamente o desempenho
    - As "longas" distâncias a serem percorridas pelo sinal de relógio produzem atrasos de propagação

# Problemas do barramento único (atrasos)





### Problemas do barramento único



- Muitos dispositivos conectados em um único barramento levam a atrasos de propagação:
  - Caminhos longos para os dados podem afetar negativamente o desempenho
    - As "longas" distâncias a serem percorridas pelo sinal de relógio produzem atrasos de propagação
  - Gargalo do sistema quando
    - a demanda por transferência de dados MAIOR que a capacidade do barramento

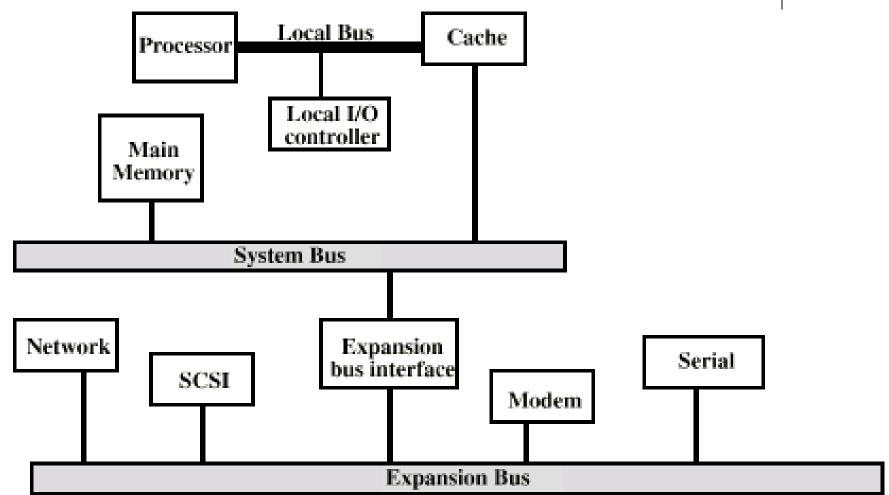
### Problemas do barramento único



- Muitos dispositivos conectados em um único barramento levam a atrasos de propagação:
  - Caminhos longos para os dados podem afetar negativamente o desempenho
    - As "longas" distâncias a serem percorridas pelo sinal de relógio produzem atrasos de propagação
  - Gargalo do sistema quando
    - a demanda por transferência de dados MAIOR que a capacidade do barramento
- A maioria dos sistemas utiliza múltiplos barramentos para superar essas limitações

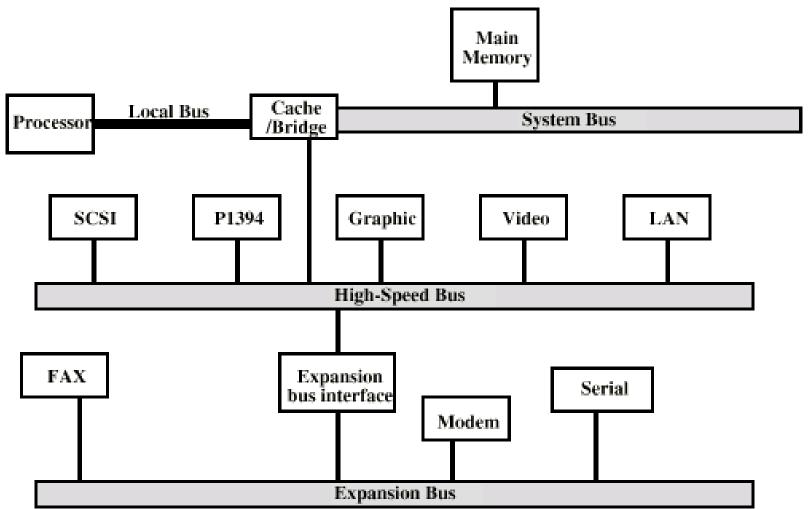
### 1 - Tradicional (Standard)





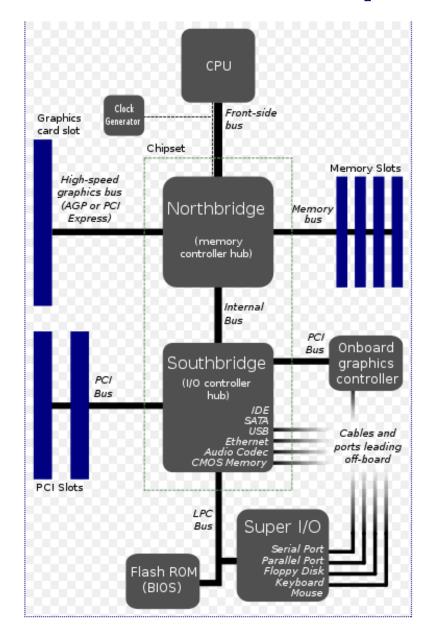
### 2 - Barramento de Alto Desempenho



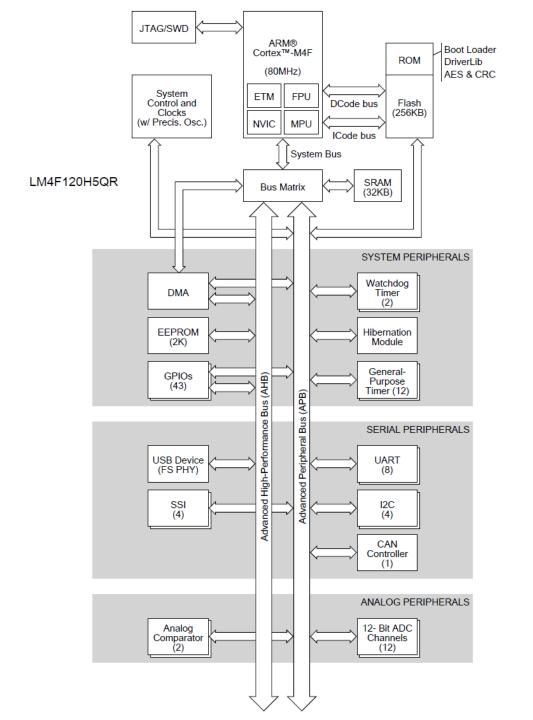


### Barramento de Alto Desempenho





### **Exemplo:**



## Elementos de Projeto de Barramentos



Tipo

Dedicado

Multiplexado

Método de arbitração

Centralizado

Distribuído

Temporização

Síncrona

Assíncrona

Largura do barramento

Endereço

Dados

Tipo de transferência de dados

Leitura

Escrita

Leitura-modificação-escrita

Leitura-após-escrita

Em bloco

## Elementos de Projeto de Barramentos



Tipo

Dedicado

Multiplexado

Método de arbitração

Centralizado

Distribuído

Temporização

Síncrona

Assíncrona

Largura do barramento

Endereço

Dados

Tipo de transferência de dados

Leitura

Escrita

Leitura-modificação-escrita

Leitura-após-escrita

Em bloco

### Tipos de barramentos

- Dedicados
  - Linhas de dados e de endereços separadas
- Multiplexados

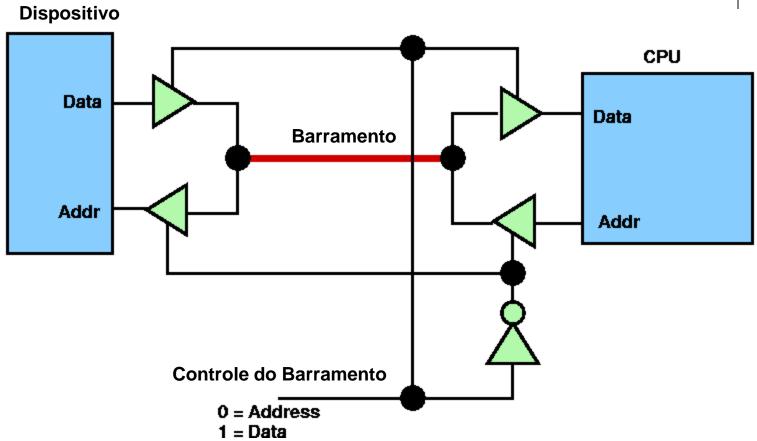
### Tipos de barramentos



- Dedicados
  - Linhas de dados e de endereços separadas
- Multiplexados
  - Linhas compartilhadas
  - Linha de controle de endereço válido ou de dado válido
  - Vantagem
    - Menos linhas
  - Desvantagens
    - Controle mais complexo
    - Menor suporte ao paralelismo: queda do desempenho

### Implementação física





## Elementos de Projeto de Barramentos



Tipo

Dedicado

Multiplexado

Método de arbitração

Centralizado

Distribuído

Temporização

Síncrona

Assíncrona

Largura do barramento

Endereço

Dados

Tipo de transferência de dados

Leitura

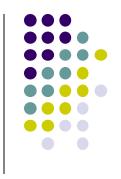
Escrita

Leitura-modificação-escrita

Leitura-após-escrita

Em bloco

### Arbitração de barramentos



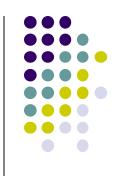
- Motivação: mais de um módulo utiliza o barramento
  - CPU, dispositivos de E/S e memória
  - Apenas um módulo pode acessar o barramento de cada vez
    - Para iniciar uma transação com outro módulo
- O controle de acesso pode ser centralizado ou distribuído

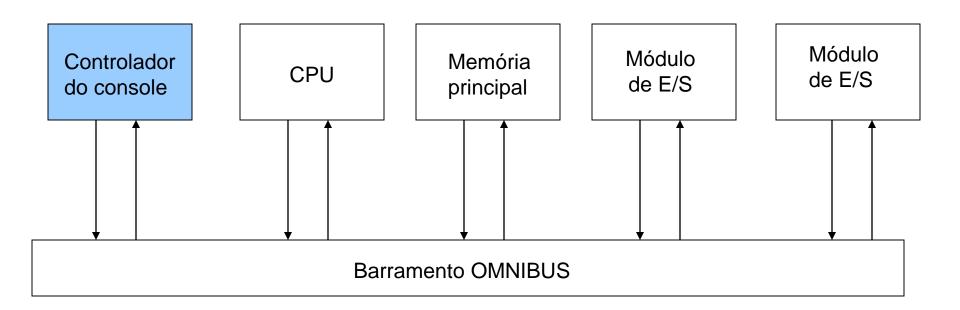
### **Arbitragem Centralizada**



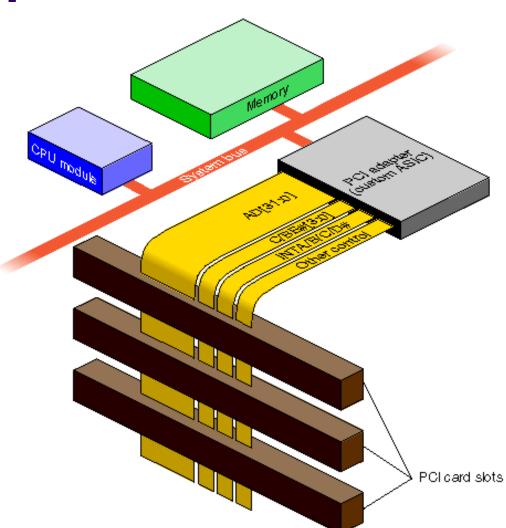
- Um único dispositivo de hardware controlando o acesso ao barramento
  - Controlador do barramento
  - Árbitro
- Pode ser uma parte da CPU ou estar separada desta

### Ex.:DEC PDP-8





### **Ex.: Chipset do PCI**





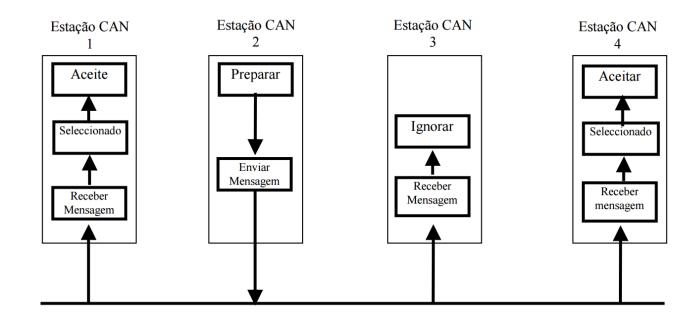
### Arbitragem Distribuída



- Cada módulo pode requisitar e assumir o controle do barramento de forma independente
- Necessário → lógica de controle em todos os módulos

# Ex.: CAN – Controller Area Network





## Ex.: CAN – Controller Area Network



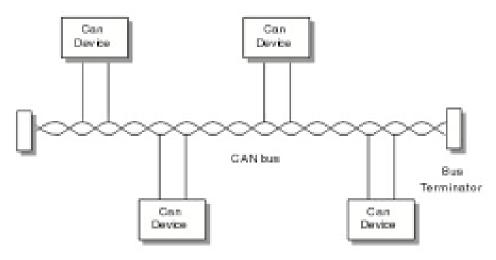
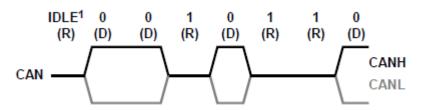


Figure 12-1: A CAN bus

Carrier Sense Multi-Acess with Determinstic Collision Resolution (CSMA/DCR)



# Ex.: CAN – Controller Area Network



|       | Start<br>bit | ID bits |   |   |   |   |   |   |   |                    |   |   | Restante do |
|-------|--------------|---------|---|---|---|---|---|---|---|--------------------|---|---|-------------|
|       |              | 10      | 9 | 8 | 7 | 6 | 5 | 4 | 3 | 2                  | 1 | 0 | quadro      |
| Nó 15 | 0            | 0       | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1                  | 1 | 1 | 1           |
| Nó 16 | 0            | 0       | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | Para a transmissão |   |   |             |

### Algoritmos de Arbitragem

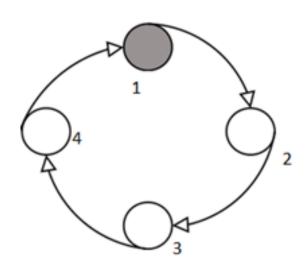


- Se o algoritmo de arbitragem não é bom o suficiente, pode acontecer de uma requisição de uso do barramento nunca ser atendida:
  - STARVATION (inanição)

### Algoritmos de Arbitragem



- Ex. de algoritmo: Round Robin
  - Para 4 unidades conectadas ao barramento
  - Varre todas as unidades procurando requisições
  - Inicia nova varredura a partir da última atendida



## Elementos de Projeto de Barramentos



Tipo

Dedicado

Multiplexado

Método de arbitração

Centralizado

Distribuído

Temporização

Síncrona

Assíncrona

Largura do barramento

Endereço

Dados

Tipo de transferência de dados

Leitura

Escrita

Leitura-modificação-escrita

Leitura-após-escrita

Em bloco

### **Temporização**

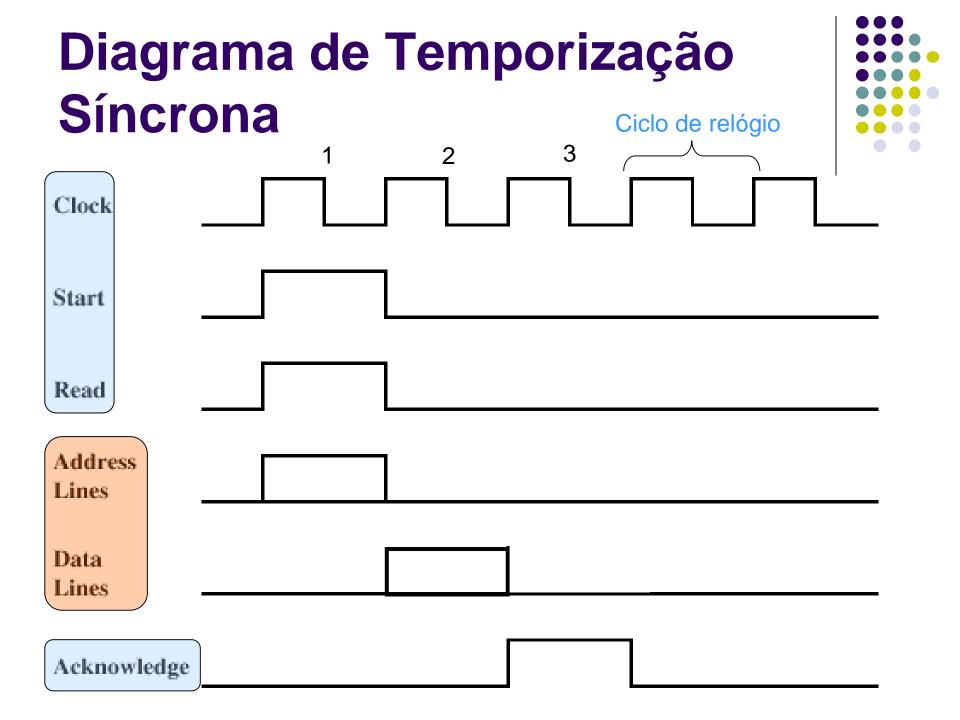


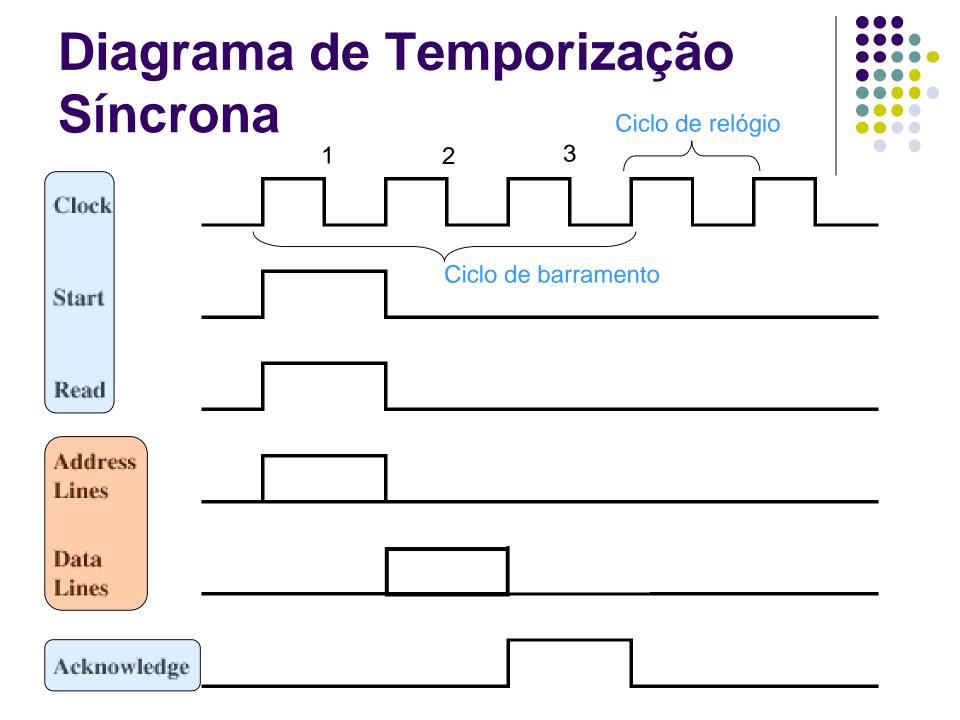
- Coordenação dos eventos no barramento
  - Síncrona
  - Assíncrona

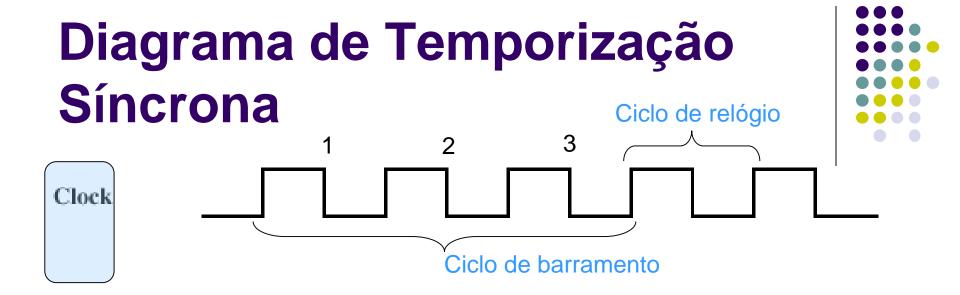
### Temporização



- Síncrona
  - Eventos determinados por um sinal especial
    - O Barramento de Controle inclui uma linha de relógio (ck)
  - Todos os dispositivos podem ler a linha de relógio
  - Um ciclo de barramento é composto por um ou mais períodos do relógio (transição de 1 para 0 ou o contrário)
  - Sincronismo associado à transição (↑ e/ou ↓) do sinal de relógio







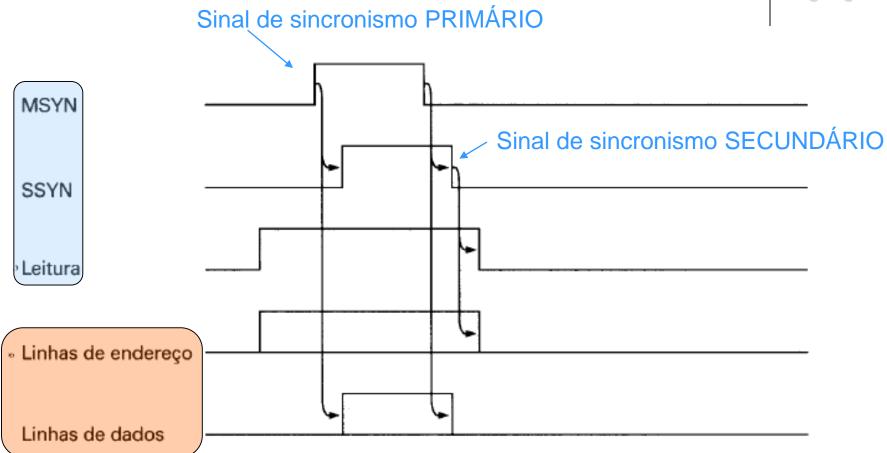
Ciclo de barramento – tempo necessário para transferir um grupo de bits (quantidade definida, entre outros fatores, pela largura do barramento)

### Temporização

- Assíncrona
  - Evento depende de evento anterior
  - Requer sinais de sincronismo

### Diagrama de Temporização Assíncrona



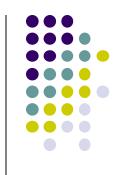


### Comparação



- Síncrona
  - Mais simples de implementar e testar
  - Menos flexível
    - Velocidade máxima limitada pelo dispositivo mais lento

### Questão:



 Comparando-se as transações em sistemas síncronos e assíncronos, qual sinal presente na transação assíncrona tem o mesmo papel do sinal Aknowledge na transação síncrona?

## Elementos de Projeto de Barramentos



#### Tipo

Dedicado

Multiplexado

Método de arbitração

Centralizado

Distribuído

Temporização

Síncrona

Assíncrona

#### Largura do barramento

Endereço

**Dados** 

#### Tipo de transferência de dados

Leitura

Escrita

Leitura-modificação-escrita

Leitura-após-escrita

Em bloco





- O tamanho do barramento é um fator determinante para seu desempenho
  - Ex.: 8, 16, 32, 64 bits

### Barramento de Endereços



- A largura do barramento determina a máxima capacidade de memória do sistema
  - Ex.: o processador 8080 tem um barramento de endereços de 16 bits, resultando um espaço de endereços de 64k



#### Tipo

Dedicado

Multiplexado

#### Método de arbitração

Centralizado

Distribuído

#### Temporização

Síncrona

Assíncrona

#### Largura do barramento

Endereço

**Dados** 

#### Tipo de transferência de dados

Leitura

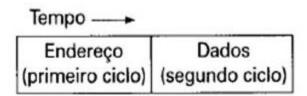
Escrita

Leitura-modificação-escrita

Leitura-após-escrita

Em bloco



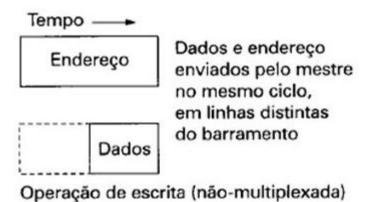


Operação de escrita (multiplexada)



Tempo — Dados
(primeiro ciclo) (segundo ciclo)

Operação de escrita (multiplexada)





Tempo — Dados
(primeiro ciclo) (segundo ciclo)

Operação de escrita (multiplexada)

Endereço

Endereço

Dados e endereço enviados pelo mestre no mesmo ciclo, em linhas distintas do barramento

Operação de escrita (não-multiplexada)

Endereço Tempo de acesso Dados

Operação de leitura (multiplexada)

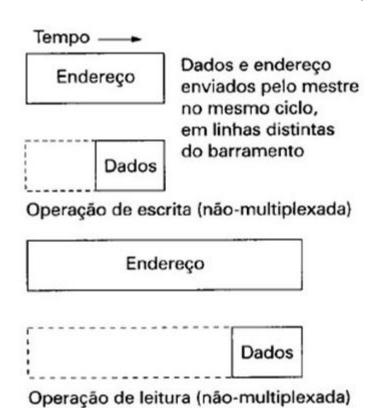


Tempo — Dados
(primeiro ciclo) (segundo ciclo)

Operação de escrita (multiplexada)

Endereço Tempo de acesso Dados

Operação de leitura (multiplexada)





Endereço Escrita de dados Leitura de dados

Operação leitura-após-escrita



Endereço Escrita de dados Leitura de dados

Operação leitura-após-escrita

Endereço Dados Dados

Transferência de dados em bloco

### **Exercícios**



- 3.3 Considere um microprocessador hipotético que gera um endereço de 16 bits (suponha, por exemplo, que o contador de programa e os registradores de endereço tenham 16 bits) e que possua um barramento de dados de 16 bits.
  - a. Qual é o maior espaço de endereçamento à memória que o processador pode acessar diretamente, se estiver conectado a uma "memória de 16 bits"?
  - b. Qual é o maior espaço de endereçamento à memória que o processador pode acessar diretamente, se estiver conectado a uma "memória de 8 bits"?



d. Se um número de porta de E/S de 8 bits pode ser especificado em uma instrução de E/S, quantas portas de 8 bits o microprocessador pode usar? Quantas portas de E/S de 16 bits? Explique sua resposta.

### Resposta



3 Nos casos (a) e (b), o microprocessador será capaz de acessar 2<sup>16</sup> = 64 k; com uma memória de 8 bits cada acesso vai transferir um byte, enquanto com uma memória de 16 bits um acesso pode transferir uma palavra de 2 bytes.

Para o caso (d), ele pode suportar  $2^8 = 256$  portas de E/S com 1 byte . E o mesmo número de portas de 16 bits de entrada e saída.

Em ambos os casos, a distinção entre uma porta de entrada e uma porta de saída é definida pelo sinal de controle diferente que as instruções de entrada ou saída geraram.

#### **Exercícios**



3.4 Considere um microprocessador de 32 bits, com um barramento de dados externo de 16 bits, dirigido por um relógio externo de 8 MHz. Suponha que esse microprocessador tenha um ciclo de barramento cuja duração mínima é de quatro ciclos de relógio. Qual é a taxa máxima de transferência de dados que esse microprocessador pode sustentar?

### Resposta

Ciclo de relógio (*clock*) = 1 / 8 MHz = 125 ns Ciclo do barramento (bus) = 4 x 125 ns = 500 ns 2 bytes transferidos a cada 500 ns, portanto a taxa de transmissão = 4 Mbytes/s



### **Exercícios**



3.4 Considere um microprocessador de 32 bits, com um barramento de dados externo de 16 bits, dirigido por um relógio externo de 8 MHz. Suponha que esse microprocessador tenha um ciclo de barramento cuja duração mínima é de quatro ciclos de relógio. Qual é a taxa máxima de transferência de dados que esse microprocessador pode sustentar? Para aumentar seu desempenho, seria melhor aumentar a largura do seu barramento de dados externo de 16 para 32 bits ou dobrar a freqüência do relógio externo fornecido ao microprocessador? Enuncie qualquer suposição que você precise fazer e explique sua resposta.

Fonte: Alexandridis (1993).

### Resposta



Dobrar a frequência pode significar a adoção de uma nova tecnologia (assumindo que cada instrução apresente o mesmo número de ciclos de relógio);

Dobrar o barramento (*bus*) de dados externo significa alargar (talvez novos) *latches* e *drivers* do barramento (*bus*) e fazer modificações na lógica de controle do barramento.

No primeiro caso, a velocidade dos *chips* de memória também precisará ser dobrada para não diminuir a velocidade de operação do microprocessador; no segundo caso, o tamanho da palavra da memória terá que dobrar para poder ser capaz de enviar e receber quantidades de 32 bits.