Organização de computadores

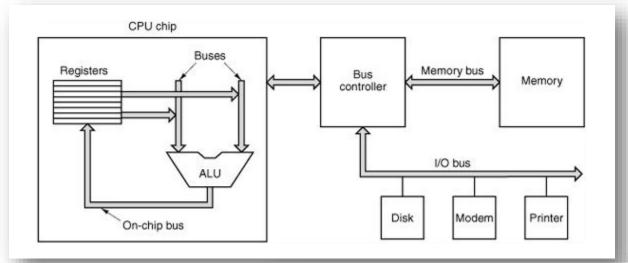
Segundo Bimestre

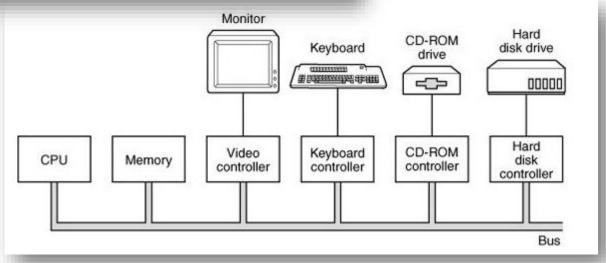
CNAT - 2015.2

Prof. Jean Galdino

Sistemas de Interconexão

BARRAMENTOS





Alguns pontos

- Um ciclo de instrução consiste:
 - de uma busca de instrução
 - seguida por zero ou mais buscas de operandos
 - seguidas por zero ou mais armazenamentos de operandos
 - seguidos por uma verificação de interrupção (se estiverem habilitadas)
- Os principais componentes de um computador precisam ser interconectados
 - Trocar dados
 - Trocar sinais de controle

Alguns pontos

- O meio de interconexão para troca de dados e sinais de controle mais popular é o barramento
 - Múltiplas linhas
 - Nos sistemas contemporâneos existem uma hierarquia para de barramentos
 - Melhorar o desempenho
 - Arbitração
 - Permissão para enviar sinais nas linhas do barramento
 - Temporização Ciclos de barramento podem ter qualquer largura e não são os mesmos entre todos os pares
 - Síncrona (Clock central)
 - Assíncrona
 - Largura
 - Linhas de endereços e de dados

Von Neumann

- Relembrando:
 - Praticamente todos os computadores modernos utilizam este conceito
 - Arquitetura de Von Neumann
 - Dados e instruções são armazenados em uma única memória R/W
 - O conteúdo desta memória é endereçável por local
 - Não considera o tipo de dado nela contida
 - A execução ocorre em um padrão sequencial de uma instrução para a seguinte
 - Os dados são armazenados em binário
 - Sofrem operações lógicas e aritméticas

Definições básicas

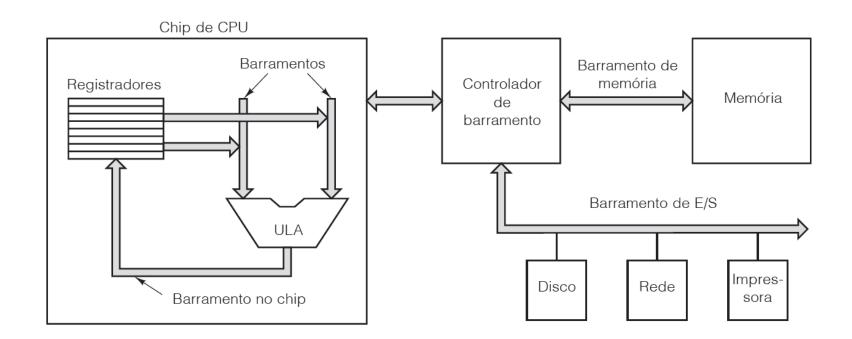
- Um barramento é um caminho que conecta dois ou mais dispositivos
 - Meio de transmissão compartilhado
 - Um sinal transmitido por qualquer dispositivo estará disponível para a recepção de qualquer outro
 - Só um dispositivo transmite por vez
 - Múltiplos caminhos conduzindo bits
 - Várias linhas transmitindo paralelo
- Barramento de sistema
 - Conecta processador, memória e I/O

Definições básicas

- Como o barramento conecta diversos dispositivos, deve haver um conjunto de regras que rejam a comunicação (protocolo);
- Um barramento requer um "controlador de barramento" que é um circuito digital que implementa o protocolo de comunicação no barramento;
- Para entendermos como um barramento funciona, primeiro precisamos entender que sinais devem ser considerados.

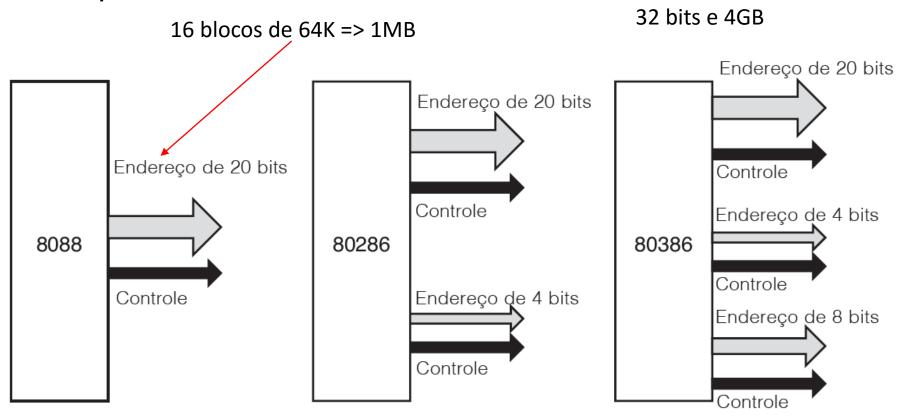
Barramentos de computador

- Um barramento é um caminho elétrico comum entre vários dispositivos.
- Sistema mínimo, com um barramento de memória e um barramento de E/S:



Crescimento dos Barramentos

Crescimento de um barramento de endereços ao longo do tempo.



16 bits e 24 segmentado => 16MB

Serial & Paralelo

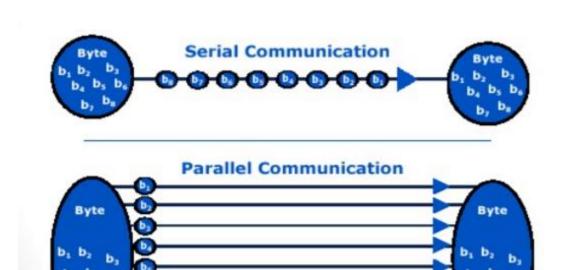
Classificação:

Barramento Serial

 O barramento pode ter um único fio, por onde passa um sinal de cada vez, um bit de cada vez. Exemplos: USB, PCI Express, Hyper-Transport, Firewire.

Barramento Paralelo

 O barramento pode ter vários fios, por onde passam vários sinais simultaneamente, um por cada fio. Exemplos: UNIBUS, MCA, ISA, EISA, PCI, AGP.

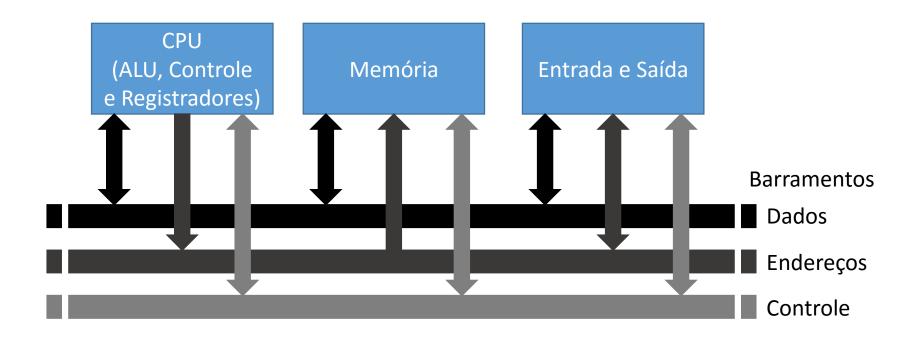


- "O que acontece se dois ou mais dispositivos quiserem se tornar mestres de barramento ao mesmo tempo?"
- É preciso algum mecanismo de **arbitragem de barramento** para evitar o caos.
- Mecanismos de arbitragem podem ser centralizados ou descentralizados.
- Se vários níveis de prioridade são requisitados ao mesmo tempo, o árbitro emite uma concessão somente ao de prioridade mais alta.

Estrutura de barramento

- De 50 a centenas de linhas
- Cada linha com uma função em particular
 - DADOS 32,64, 128 ou mais linhas
 - Largura determina em geral o desempenho do sistema
 - ENDEREÇOS 8, 16 ou 32
 - Endereça memória, E/S, (designa a origem ou destino dos dados)
 - Largura determina a capacidade de memória máxima do sistema
 - CONTROLE
 - Transmitem informações de comando e sincronização
 - Sincronização validade das informações de dados e endereços
 - Comando especificam operações a serem realizadas
- Pode haver linha de distribuição de potência

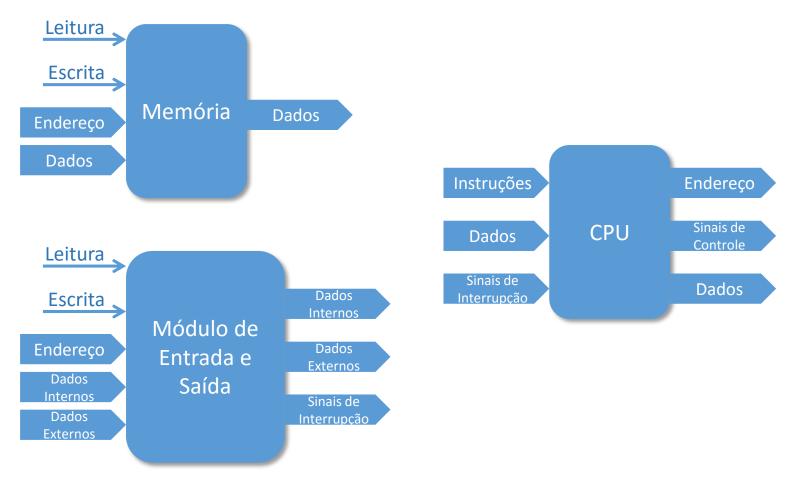
Estrutura do Barramento



Sinais de controle

- Escrita e Leitura
- Leitura da memória
- Escrita E/S
- Leitura E/S
- ACK de transferência (dados aceitos ou colocados no barramento)
- Bus request
- Bus grant
- ACK de interrupção (interrupção pendente foi reconhecida)
- Clock
- Reset

Sinais dos Módulos de um Sistema Computacional



Hierarquia de Barramentos

- Muitos dispositivos → barramento se torna o "gargalo" do sistema computacional
 - Barramento longo → atraso de propagação
 - Muitos dispositivos → concorrência → atraso

Operação no barramento

- Se um módulo deseja enviar dados para o outro
 - Obter o barramento
 - Transferir o dado através deste barramento
- Se ele quiser requisitar
 - Obter o barramento
 - Transferir uma requisição a outro módulo pelas linhas de controle e endereços apropriadas
 - Espera o envio do dados pelo módulo requisitado

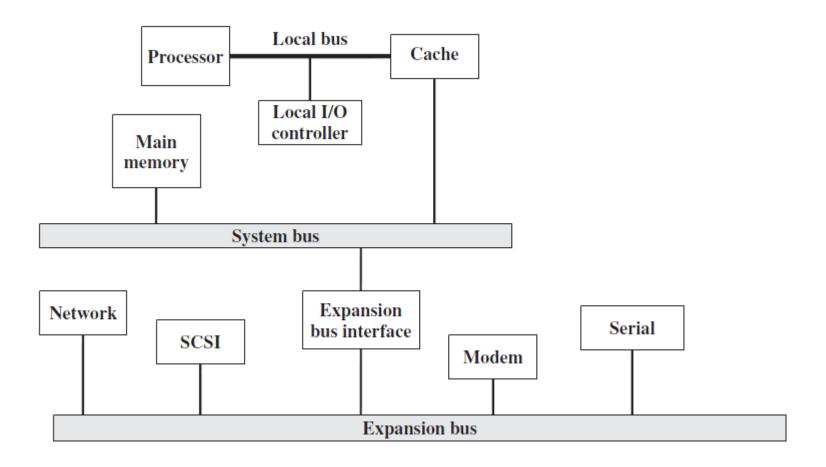
Fisicamente

- Fisicamente um barramento é uma série de condutores elétricos paralelos, linhas de metal colocadas em placas de circuito impresso, se estendendo por todos os componentes do sistema.
- Utiliza-se slots como barramento presos a um chassi
- Sistemas modernos tendem a utilizar os principais componentes nas placas, chassi,
- Barramento no chip e barramento na placa

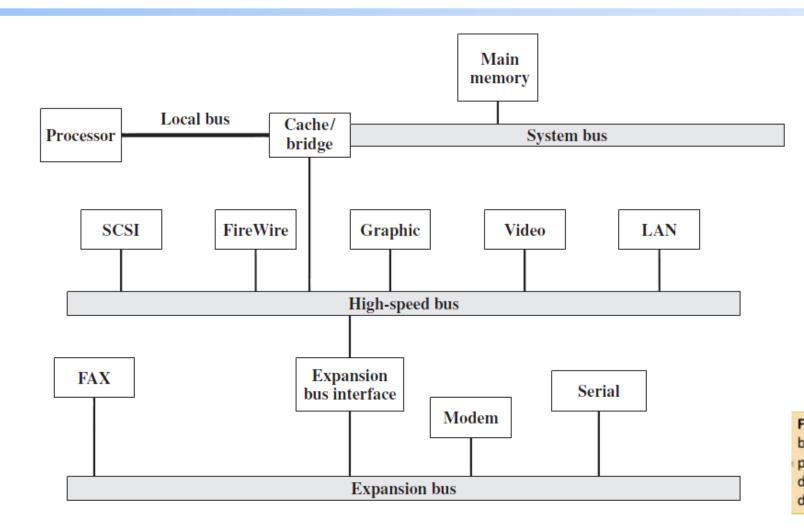
Hierarquia de barramento múltiplo

- Quanto maior o número de dispositivos conectados
 - Maior o tamanho do barramento
 - Maior o atraso de propagação
 - Se houver muita mudança de dispositivo pode comprometer o desempenho
- Maioria dos sistemas de computação utilizam barramento múltiplos
 - Barramento local processador, cache e um outro dispositivo local
 - Barramento de sistema cache/ponte a memória principal
 - Barramentos de expansão conectar diversos dispositivos
 - Isola o trafego memória para processador dos E/S
 - Barramento de alta velocidade
 - Para dispositivos com desempenhos maiores Rede, SCSI, Vídeo, Gráfico...

Barramento Comum



Barramento de Alta Velocidade



FireWare = é um arranjo de barramento de alta velocidade projetado especificamente para dar suporte a dispositivos de E/S de alta capacidade. (apple)

Observações

- As diferentes características dos componentes levou à criação de diversos tipos de barramentos;
- Motivo: velocidade de taxa de transferência de dados muito diferentes;
- Exemplo: o teclado tem velocidade de transferência de dados menor que a de um disco rígido;
- Atualmente cada barramento interliga dispositivos com velocidades afins, melhorando o desempenho do sistema;
- <u>FSB</u>: frontal side bus ou barramento frontal interliga o processador e a memória principal;
- BSB: back side bus ou barramento posterior interliga o processador à memória cache;

Exemplos de barramentos:

- Omnibus: usado no PDP-8 da DEC;
- Unibus: usado no PDP-11 da DEC;
- Multibus: usado no Intel 8086;
- VME: equipamento para laboratório de física;
- Microchannel: usado no PS2/2;
- Nubus: usado no Macintosh
- PCI: usado em muitos computadores;
- SCSI: usado em muitos computadores;
- USB: usado em computadores atuais;
- <u>FireWire</u>: equipamentos eletrônicos de consumo;
- ISA: usado no PC/AT;
- IBM PC: usado no PC/XT;
- EISA: usado no Intel 80386;

Elementos do projeto de barramento

- Grande variedade de implementações
- Poucos parâmetros ou elemento de projetos básicos
 - Classificam e diferenciam barramentos

TIPO	LARGURA DO BARAMENTO
Dedicado	Endereço
Multiplexado	Dados
MÉTODO DE ARBITRAGEM	TIPO DE TRANSFERÊNCIA DE DADOS
Centralizado	Leitura
Distribuído	Escrita
SINCRONIZAÇÃO	Ler-modificar-escrever
Síncrona	Leitura-após-escrita
Assíncrona	Bloco

Elementos do projeto de barramento

Tipos de Barramento

- Dedicado
 - Atribuída permanentemente a uma função ou a um subconjunto físico de componentes de computador
 - Linhas de Endereço e linhas de dados separados
- Multiplexado
 - Endereços e dados podem ser transmitidos em uma mesma via(conjunto de linhas) usando uma linha de controle Address Valid.
 - No início de uma transmissão de dados o endereço é colocado no barramento e a linha Address Valid é ativada.
 - Cada módulo tem um período especificado para copia o endereço
 - O endereço é removido e os dados são transferidos
 - Vantagem, menos linhas, mais espaço, menos custo e circuitos mais complexo

Dedicados & Multiplexados

Barramentos Dedicado:

Dedicação funcional:

- Refere-se à função das linhas do barramento.
- Exemplo: linhas de endereços e linhas de dados;

Dedicação física:

- Refere-se ao uso de múltiplos barramentos, cada us conectando apenas um subconjunto de módulos.
- Exemplo: um barramento de E/S para interconectar todos os módulos de E/S.

Barramentos Multiplexados:

- Usa mesmas linhas para múltiplas finalidades;
- As mesmas conexões do barramento podem ser usadas para transferência de dados de escrita ou leitura;
- Exemplo: informações de endereço e dados podem ser transferidas pelo mesmo conjunto de linhas usando uma linha de controle chamada ADDRESS VALID.

Elementos do projeto de barramento

Método de Arbitração

- Quando mais de um módulo precisa do controle do barramento
 - Como somente um circuito de cada vez pode fazer a transmissão com sucesso
 - Definição do Mestre (inicia a transmissão Processador ou I/O) e do Escravo

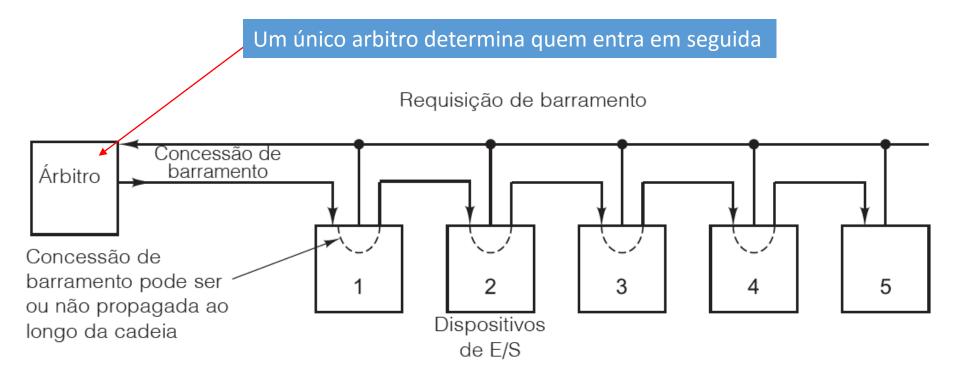
Centralizado

- Um único Hardware é o responsável (Controlador ou Arbitro)
- Pode ser um módulo em separado ou parte do processador

Distribuído

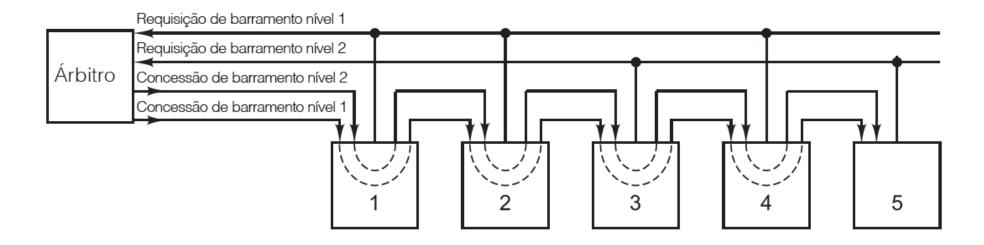
- Cada módulo com sua lógica de controle de acesso
- Os módulos atuam juntos para compartilhar o barramento

• Árbitro de barramento centralizado de um nível usando encadeamento em série.



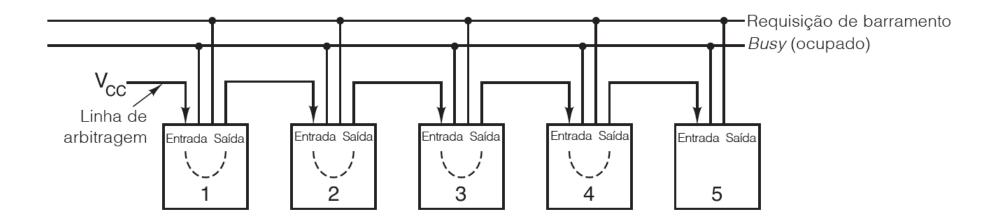
Pode ser um chip na CPU ou um chip separado

Mesmo árbitro, mas com dois níveis.



Para cada nível de prioridade uma linha de requisição.

 Outro tipo de arbitragem de barramento descentralizada, usa apenas três linhas, não importando quantos dispositivos estiverem presentes.



Elementos do projeto de barramento

Temporização

Modo como os eventos são coordenados no barramento

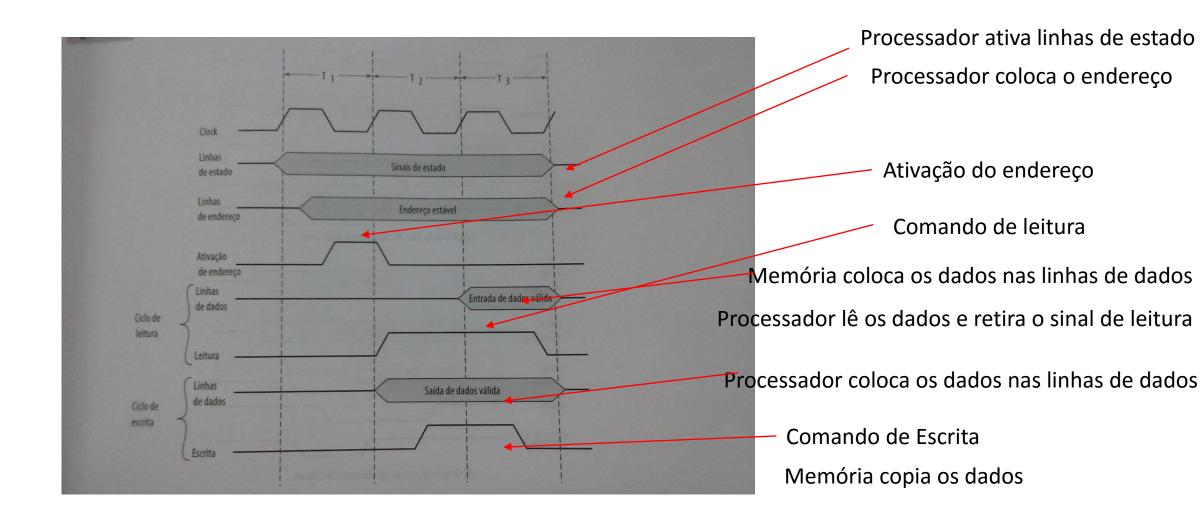
Síncrono

- Ocorrência de um evento é determinado por um clock
- Barramento inclui uma linha de clock
- Uma transmissão 0-1 é um ciclo de clock define um slot de tempo
- Todos os eventos começam no início do ciclo de clok

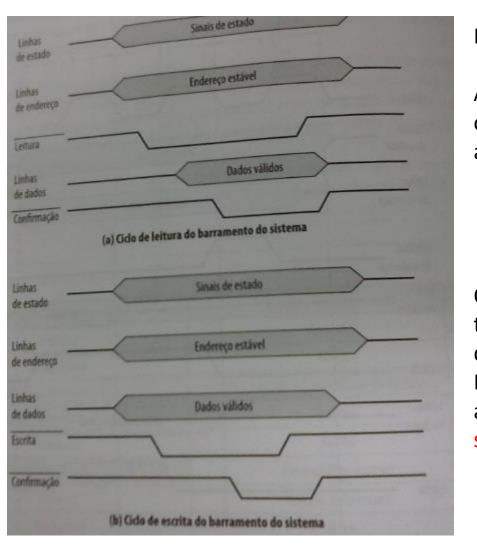
Assíncrono

- Um evento segue a depender da ocorrência do evento anterior
- Síncrona é mais simples de implementar e testar, menos flexível

Diagrama de sincronização simplificado



Temporização de operações de barramento assíncronas



Mestre

Processador coloca sinais de estado e de endereço e depois emite um comando de leitura. A memória Apropriada decodifica o endereço e responde colocando os dados na linha de dados, por fim módulo de memória ativa a confirmação. "processador! dados disponíveis!"

O mestre coloca sinais na linha de dados ao mesmo tempo em que coloca sinais nas linhas de estado e de endereço. A memória responde com o comando de Escrita, copiando os dados na linha de dados, por fim, ativa a confirmação. Mestre e memória removem os sinais.

Síncrono & Assíncrono

Barramentos Síncronos:

- Tem um relógio (clock) mestre;
- Onda quadrada;
- Frequência entre 5 e 100 MHz;
- Regulam o aparecimento/desaparecimento dos sinais nas diversas linhas do barramento;
- Sincroniza o funcionamento do barramento, a ocorrência e a duração de todos os eventos;
- Simples de implementar e testar;
- Qualquer atividade somente pode ser realizada em um intervalo de tempo fixo;
- Dificuldades em trabalhar com dispositivos/componentes que tenham tempos de transferência diferentes

Barramentos Assíncronos:

- Não tem um relógio (clock) mestre;
- Não sincroniza o funcionamento do barramento, a ocorrência e a duração de todos os eventos;
- Cada evento depende da ocorrência de um evento anterior, o qual pode ter duração diferente em tempo.
- Não há unidade fixa de tempo para relacionar as tarefas de uma dada operação;
- Não há qualquer tipo de relação entre os vários sinais que circulam no barramento;
- Facilidade em trabalhar com dispositivos/componentes que tenham tempos de transferência diferentes;
- As atividades são realizadas sem um intervalo de tempo fixo;

Elementos do projeto de barramento

- Largura do barramento
 - Dados -> Impacto sobre o desempenho do sistema
 - Endereços -> Impacto sobre a capacidade do sistema

Largura do barramento:

- Largura do barramento de dados:
 - O número de linhas no barramento de dados determina quantos bits podem ser transferidos de uma só vez;
 - · Cada linha só pode transmitir 1 bit de cada vez;
 - Exemplo: Considere um barramento de dados com largura igual a 32 bits. Considere também que as instruções de máquina tem 64 bits. O que acontece com o processador neste caso?
 - Resposta: A instrução tem duas vezes o tamanho da largura. Isso fará com que o processador acesse duas vezes o módulo de memória durante cada ciclo de instrução.

Largura do barramento:

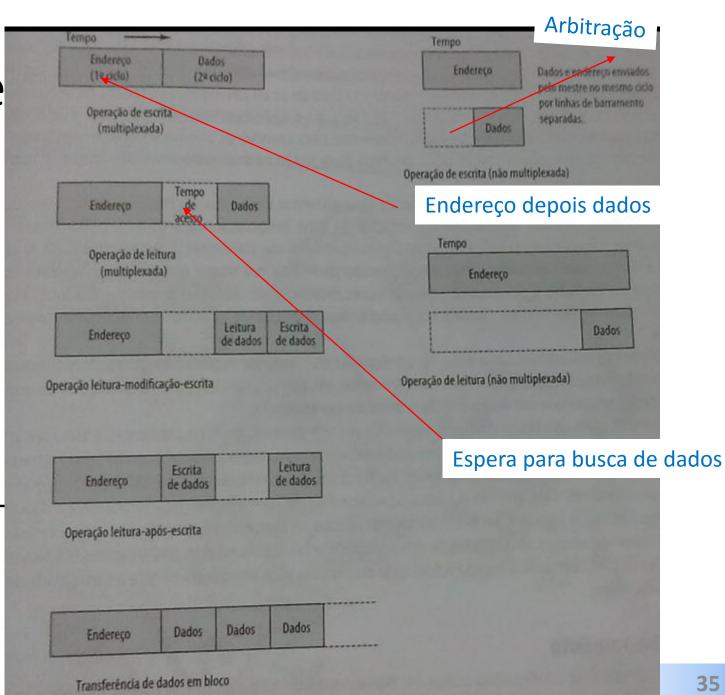
- · Largura do barramento de dados:
 - · Taxa de transferência dos dados:
 - quantidade total de bits que passam pelo barramento na unidade de tempo
 - T=L*V
 - T é a taxa de transferência medida em bits por segundo;
 - · Lé a largura do barramento de dados medida em bits;
 - · V é a velocidade do barramento medida em hertz;
 - Exemplo: Considere um barramento de dados com largura igual a 10bits e velocidade iguala 100MHz. Qual será a taxa de transferência?
 - Solução: T = L * V => T = 10bits * 100MHz => T = 1000Mbps ou 1Gbps

Elementos do proje

 Tipos de transferência de dados do barramento Escrita

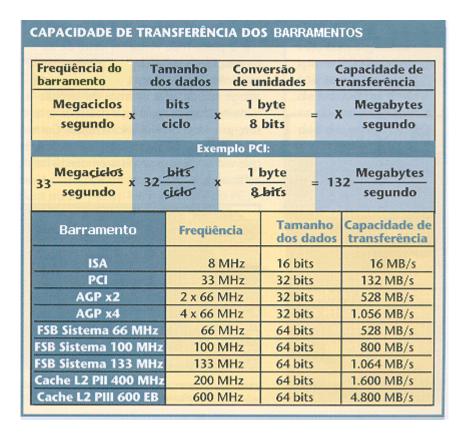
Mestre para escravo Leitura

Escravo para mestre
Para uma leitura ou uma escri
ta pode haver espera se
Passar pela arbitração.



Capacidade de transferência dos barramentos

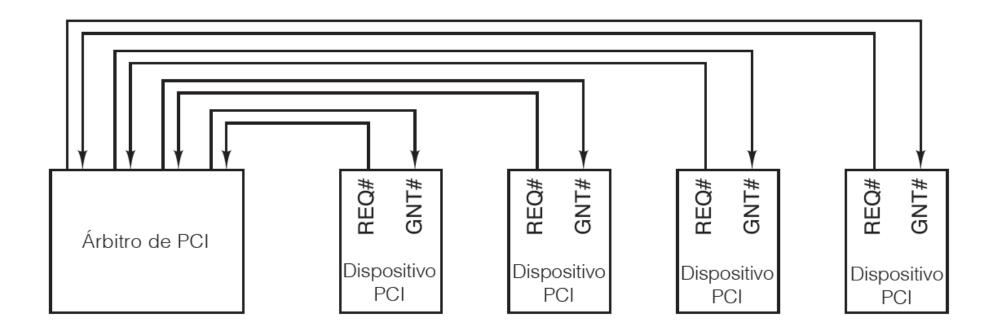
Exemplo



- Barramentos são a cola que mantém a integridade dos sistemas de computadores.
- Alguns barramentos populares são:
- o o PCI e
- o o USB.
- O PCI é o principal barramento de E/S usado hoje em dia nos PCs.

- Ele pode ter duas formas:
- o barramento PCI mais antigo, e
- o novo e muito mais rápido barramento PCI Express (PCIe).
- O Universal Serial Bus é um barramento de E/S cada vez mais popular para periféricos de baixa velocidade, como mouses e teclados.
- Uma segunda e terceira versões do barramento USB rodam com velocidades muito mais altas.

O barramento PCI usa um árbitro de barramento centralizado.



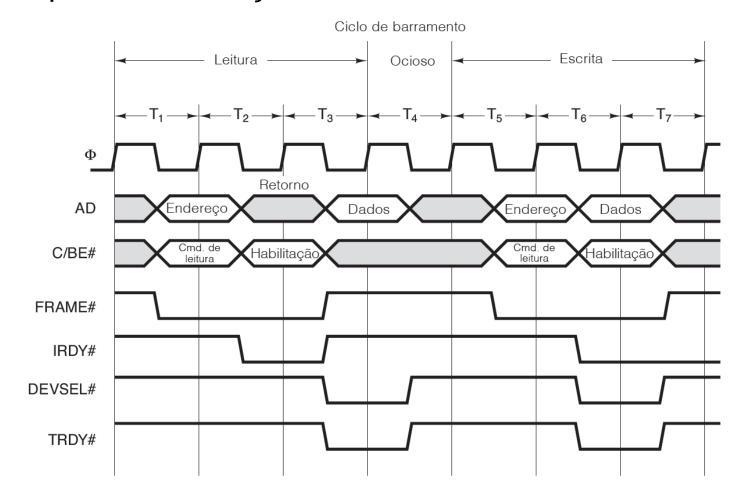
• Sinais obrigatórios de barramento PCI.

Sinal	Linhas	Mestre	Escravo	Descrição
CLK	1			Clock (33 MHz ou 66 MHz)
AD	32	×	×	Linhas de endereço e de dados multiplexadas
PAR	1	×		Bit de paridade de endereço ou dados
C/BE	4	×		Comando de barramento/mapa de bits para bytes habilitados
FRAME#	1	×		Indica que AD e C/BE estão ativadas
IRDY#	1	×		Leitura: mestre aceitará; escrita: dados presentes
IDSEL	1	×		Seleciona espaço de configuração em vez de memória
DEVSEL#	1		×	Escravo decodificou seu endereço e está na escuta
TRDY#	1		×	Leitura: dados presentes; escrita: escravo aceitará
STOP#	1		×	Escravo quer interromper transação imediatamente
PERR#	1			Erro de paridade de dados detectado pelo receptor
SERR#	1			Erro de paridade de endereço ou erro de sistema detectado
REQ#	1			Arbitragem de barramento: requisição de propriedade de barramento
GNT#	1			Arbitragem de barramento: concessão de propriedade de barramento
RST#	1			Restaura o sistema e todos os dispositivos

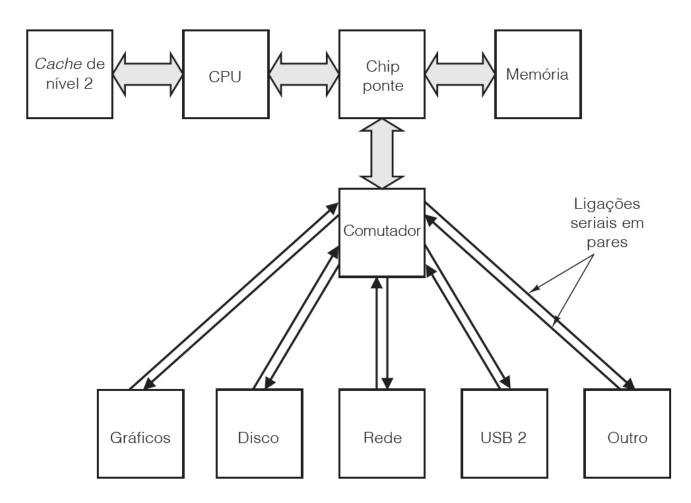
• Sinais opcionais de barramento PCI.

Sinal	Linhas	Mestre	Escravo	Descrição
REQ64#	1	×		Requisição para realizar transação de 64 bits
ACK64#	1		×	Permissão concedida para uma transação de 64 bits
AD	32	×		32 bits adicionais de endereço ou dados
PAR64	1	×		Paridade para os 32 bits extras de endereço/dados
C/BE#	4	×		4 bits adicionais para habilitações de bytes
LOCK	1	×		Trava o barramento para permitir múltiplas transações
SBO#	1			Presença de dados em uma <i>cache</i> remota (para um multiprocessador)
SDONE	1			Escuta realizada (para um multiprocessador)
INTx	4			Requisição de uma interrupção
JTAG	5			Sinais de testes IEEE 1149.1 JTAG
M66EN	1			Ligado à energia ou ao terra (66 MHz ou 33 MHz)

• Exemplos de transações de barramento PCI de 32 bits.



Sistema PCI express típico.



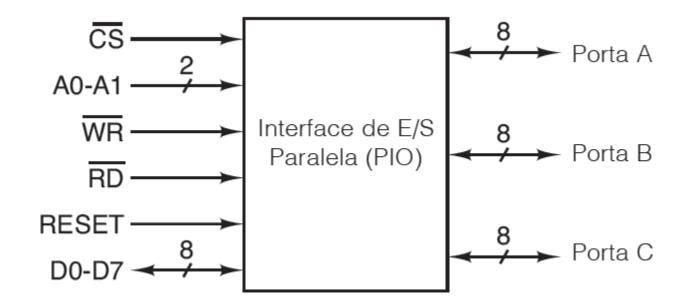
Barramento PCI

Trabalho

Identifique a sessão exata no livro do Tanembaum ou do Stallings que trata de barramentos PCI e leia. A seguir, escreva um artigo sobre o assunto. Utilize fontes adicionais se julgar necessário.

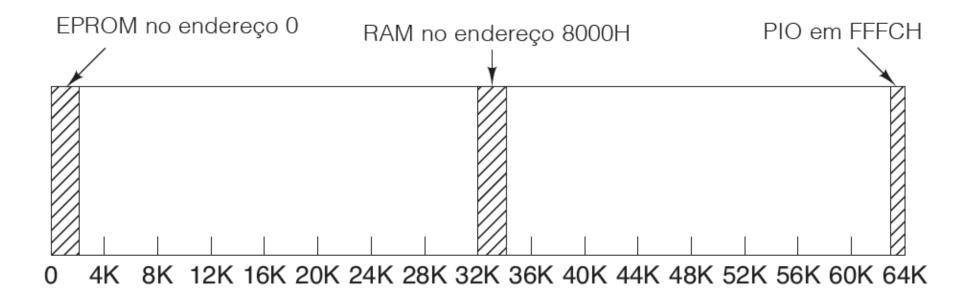
- Um sistema USB consiste em um hub-raiz (root hub) que é ligado ao barramento principal.
- Em termos lógicos, o sistema USB pode ser visto como um conjunto de ramificações que saem do *hub*-raiz para os dispositivos de E/S.
- Exatamente a cada 1,00 ± 0,05 ms, o *hub*-raiz transmite um novo quadro para manter todos os dispositivos sincronizados em relação ao tempo.
- O USB suporta quatro tipos de quadros: de controle, isócrono, de volume e de interrupção.

 Uma interface PIO (Parallel Input/Output – entrada e saída paralela) típica é o Intel 8255A:



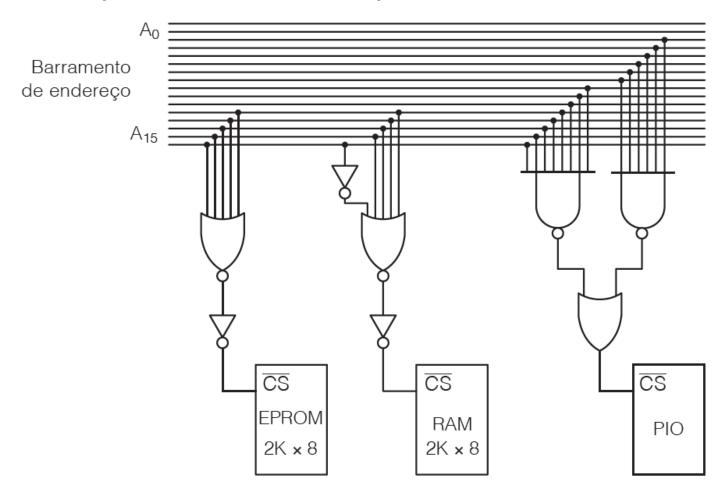
- A interface PIO pode ser selecionada de um entre dois modos: como um verdadeiro dispositivo de E/S ou como parte da memória.
- Uma opção possível é mostrada na figura a seguir.
- A EPROM ocupa endereços até 2 K, a RAM ocupa endereços de 32 KB a 34 KB e a PIO ocupa os 4 bytes mais altos do espaço de endereço, 65.532 a 65.535.
- Com as designações de endereço da figura, a EPROM deve ser selecionada por quaisquer endereços de memória de 16 bits da forma 00000xxxxxxxxxxx (binário).

 Localização da EPROM, RAM e PIO em nosso espaço de endereço de 64 KB.

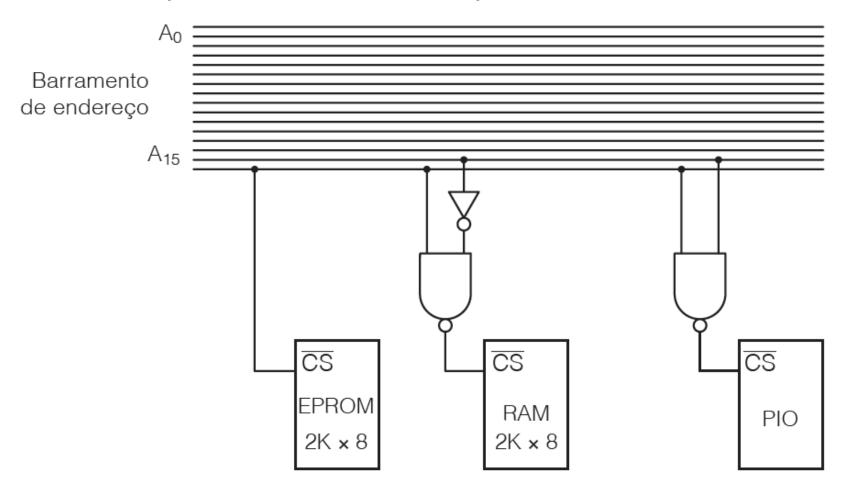


- O mesmo princípio pode ser usado para a RAM.
- Se o computador tiver apenas uma CPU, dois chips de memória e a PIO, podemos usar um truque para conseguir uma decodificação de endereço muito mais simples.
- Esse truque se baseia no fato de que todos os endereços da EPROM, e somente endereços da EPROM, têm um 0 no bit de ordem alta, A15. Por conseguinte, basta ligar CS a A15 diretamente.

Decodificação total de endereço.



Decodificação parcial de endereço.



Assembly & Assembler

Assembly é uma linguagem de programação legível para nós humanos, com maior facilidade de assimilação, desenvolvimento e analise.

Assembler é um compilador de programas Assembly, ou seja, ele é um tradutor, um programa ou conjunto de programas que transformará a linguagem de alto nível entendida pelo homem para um linguagem de baixo nível, a linguagem de máquina. O Assembler é o responsável por gerar o arquivo binário a partir do código Assembly.

Assembly & Assember

- Para o computador a instrução-máquina IA-21 (10110000 01100001)
- representação equivalente em instruções mnemónicas MOV AL, 61h.
 - Tal instrução ordena que o valor hexadecimal 61 (97, em decimal) seja movido para o registrador 'AL'.
- A conversão da linguagem de montagem para o código de máquina é feita pelo montador ou assembler, que é basicamente um tradutor de comandos, sendo mais simples que um compilador.