

Aula 19: Barramentos de I/O RAID

Tendências de Interconexão

Interconexão = interfaceia computador com os componentes do sistema de computação

- Interfaces em hardware de alta velocidade + protocolos
- *Networks, channel, backplanes*

	Network	Channel	Backplane
Distance	>1000 m	10 - 100 m	1 m
Bandwidth	10 - 100 Mb/s	40 - 1000 Mb/s	320 - 1000+ Mb/s
Latency	high (>ms)	medium	low (<μs)
Reliability	low Extensive CRC	medium Byte Parity	high Byte Parity

Baseados em mensagens
via de dados estreita
arbitragem distribuída



Mapeados em memória
via de dados larga
arbitragem centralizada



Arquiteturas de Backplane



Metric	VME	FutureBus	MultiBus II	SCSI-I
Bus Width (signals)	128	96	96	25
Address/Data Multiplexed?	No	Yes	Yes	na
Data Width	16 - 32	32	32	8
Xfer Size	Single/Multiple	Single/Multiple	Single/Multiple	Single/Multiple
# of Bus Masters	Multiple	Multiple	Multiple	Multiple
Split Transactions	No	Optional	Optional	Optional
Clocking	Async	Async	Sync	Either
Bandwidth, Single Word (0 ns mem)	25	37	20	5, 1.5
Bandwidth, Single Word (150 ns mem)	12.9	15.5	10	5, 1.5
Bandwidth Multiple Word (0 ns mem)	27.9	95.2	40	5, 1.5
Bandwidth Multiple Word (150 ns mem)	13.6	20.8	13.3	5, 1.5
Max # of devices	21	20	21	7
Max Bus Length	.5 m	.5 m	.5 m	25 m
Standard	IEEE 1014	IEEE 896	ANSI/IEEE 1296	ANSI X3.131

Observações:

SCSI channel funciona como um barramento

FutureBus funcional como um channel (*disconnect/reconnect*)



Interconexões Baseadas em Barramentos

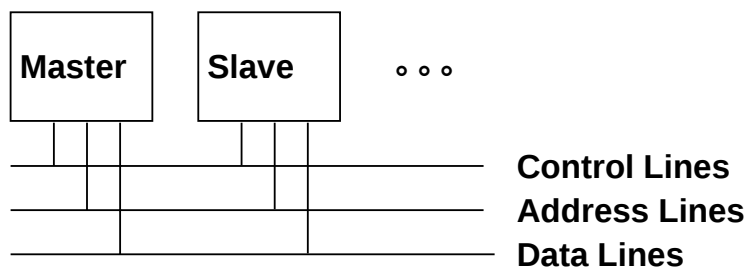


- Barramento: meio de comunicação compartilhado entre subsistemas
 - Baixo custo: conjunto de fios compartilhados
 - Versatilidade: Fácil de adicionar novos dispositivos e periféricos
- Desvantagem
 - Limitação de velocidade de comunicação causa gargalo para throughput
- Velocidade de barramento é limitado por fatores físicos
 - Comprimento
 - Carga (número de dispositivos conectados)

Interconexões Baseadas em Barramentos

- Dois tipos genéricos:
 - Barramentos de I/O: longo, dispositivos de diversas velocidades e tipos e seguem um padrão de barramento
 - Barramentos CPU/memória: alta velocidade, maximiza BW entre CPU e memória
 - Para baixar custos, sistemas mais antigos combinavam os dois barramentos
- Transação de barramento é dividida em duas fases
 - Envio de endereço
 - Envio/recepção de dados

Protocolos de Barramento



Multibus: 20 endereço, 16 dados, 5 controle, 50ns

Pausa

Bus Master: controla o barramento e inicia a transação

Bus Slave: ativado pela transação

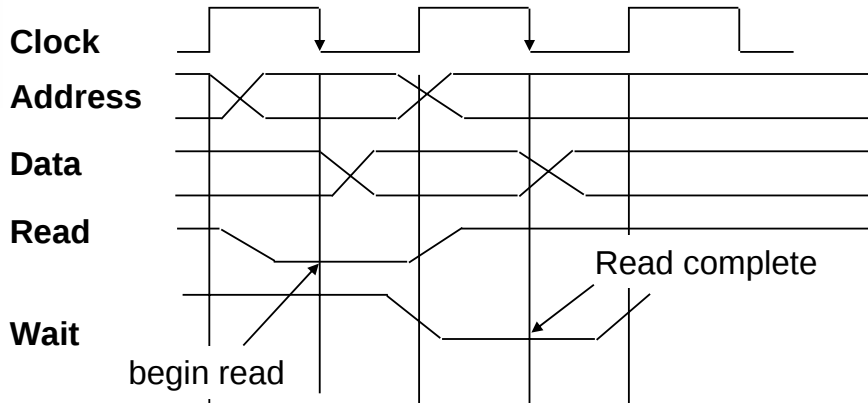
Protocolo de comunicação: especificação de sequência de eventos e temporizações para transferir informação

Transferências assíncronas: linhas de controle (req., ack.) servem para controlar a transação

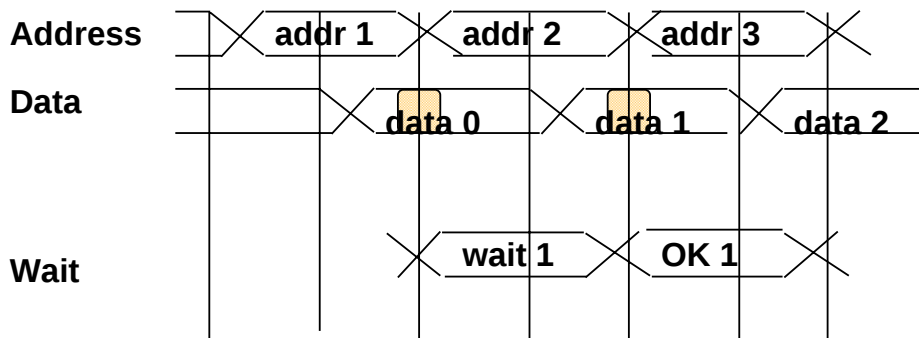
Transferências síncronas: transação é controlada por um clock



Protocolos Síncronos

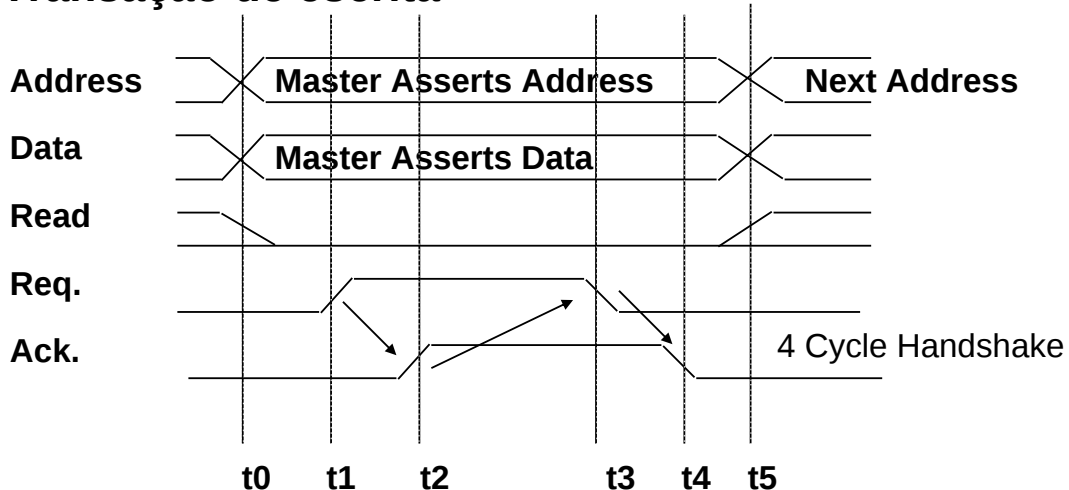


Pipelined/Split transaction Bus Protocol



Handshake Assíncrono

Transação de escrita



t0 : Mestre obtém controle e envia endereço, direção e dado

Aguarda um tempo para *target* decodificar endereço

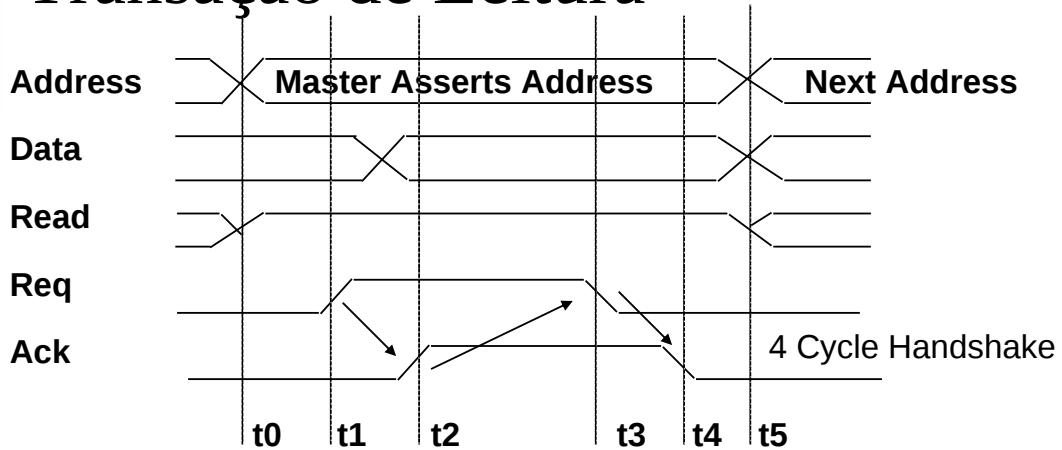
t1: Mestre asserts req.

t2: Escravo asserts ack, indicando recebimento de dado

t3: Mestre libera req

t4: Escravo libera ack

Transação de Leitura



t0 : Mestre obtém controle e envia endereço, direção e dado

Aguarda um tempo para *target* decodificar endereço

t1: Mestre *asserts req*.

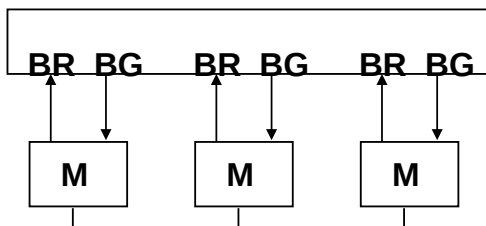
t2: Escravo *asserts ack*, indicando transmissão do dado

t3: Mestre libera req, dado recebido

t4: Escravo libera ack

Arbitragem de Barramento

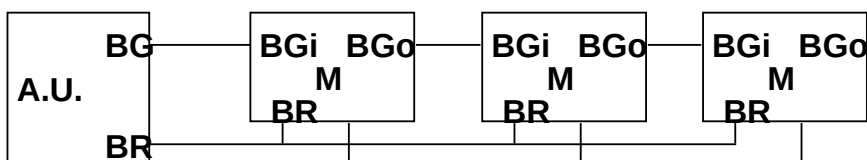
Parallel (Centralized) Arbitration



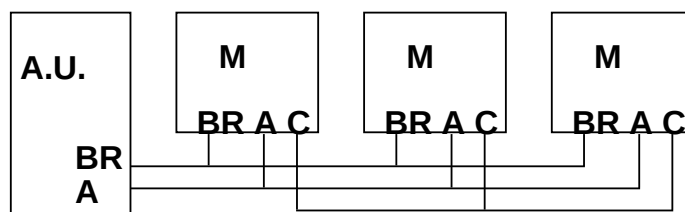
BR = *Bus Request*

BG = *Bus Grant*

Serial Arbitration (daisy chaining)



Polling



Opções de Barramento

Opção	Alta performance	Baixo custo
Bus width	Endereço e dados em linhas separadas	Multiplexação das linhas de endereços e dados
Data width	Largo é mais rápido (32 bits)	Estreito é mais barato (8 bits)
Transfer size	Múltiplas palavras diminuem overhead	Uma palavra é mais simples
Bus masters	Múltiplos (requer arbitragem)	Único (sem arbitragem)
Split transaction?	Sim—envio e recepção aumenta BW (requer múltiplos mestres)	Não—conexão contínua é mais barato e possui menor latência
Clocking	Síncrono	Assíncrono

Barramentos 1990 (P&H, 1st Ed)

	VME	FutureBus	Multibus II	IPI	SCSI
Signals	128	96	96	16	8
Addr/Data mux	no	yes	yes	n/a	n/a
Data width	16 - 32	32	32	16	8
Masters	multi	multi	multi	single	multi
Clocking	Async	Async	Sync	Async	either
MB/s (0ns, word) 25		37	20	25	1.5 (asyn) 5 (sync)
150ns word	12.9	15.5	10	=	=
0ns block	27.9	95.2	40	=	=
150ns block	13.6	20.8	13.3	=	=
Max devices	21	20	21	8	7
Max meters	0.5	0.5	0.5	50	25
Standard	IEEE 1014	IEEE 896.1	ANSI/IEEE	ANSI X3.129	ANSI X3.131



VME

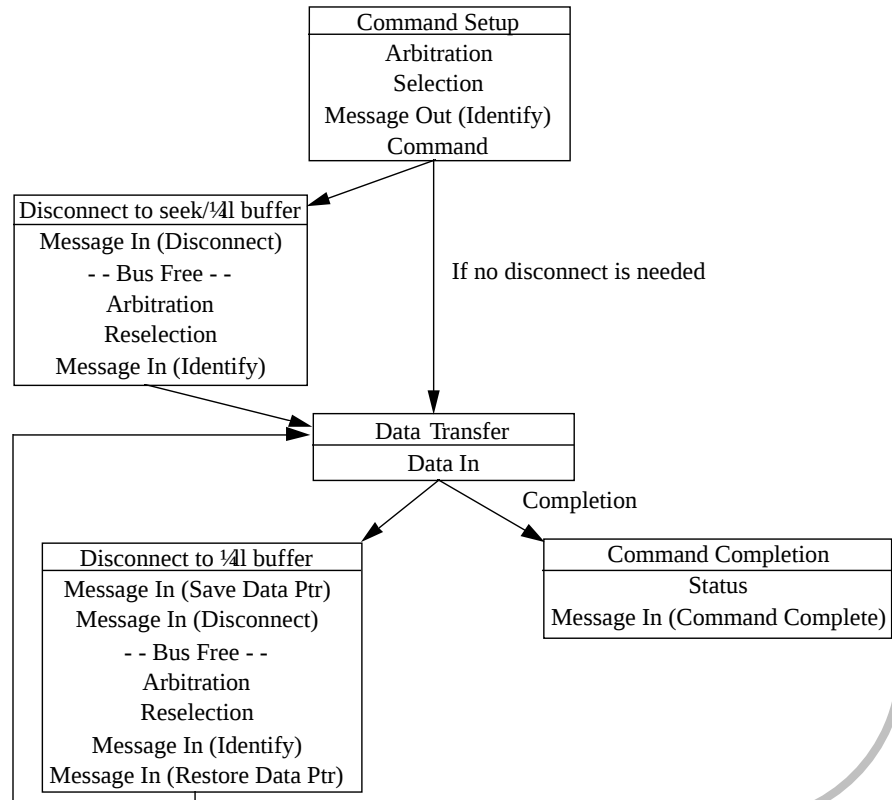
- 3 conectores de 96-pin
- 128 pinos definidos no padrão, restante definido por usuário
 - 32 pinos para endereço
 - 32 pinos para dados
 - 64 pinos para comando e linhas de alimentação



SCSI: Small Computer System Interface

- Até 8 dispositivos comunicam-se em um barramento a velocidades de até 4-5 MBytes/sec
- SCSI-2 aumenta velocidade até 20 MB/sec
- Dispositivos podem ser escravos (“target”) ou mestres (“initiator”)
- Protocolo: sequência de fases, durante as quais ações são tomadas pelo controlador e dispositivos SCSI
 - **Bus Free**: Nenhum dispositivo está acessando o barramento
 - **Arbitration**: barramento está livre, logo múltiplos dispositivos podem requisitar o barramento utilizando prioridade fixa por endereço
 - **Selection**: Informa qual target irá ser utilizado (**Reselection** se desconectado)
 - **Command**: initiator lê bytes de comando da memória do host e envia comandos para target
 - **Data Transfer**: dados enviados entre initiator e target
 - **Message Phase**: mensagem enviada entre initiator e target (*identify, save/restore data pointer, disconnect, command complete*)
 - **Status Phase**: target, antes de completar comando

peer-to-peer protocols
initiator/target
linear byte streams
disconnect/reconnect



Bus	SBus	TurboChannel	MicroChannel	PCI
Originator	Sun	DEC	IBM	Intel
Clock Rate (MHz)	16-25	12.5-25	async	33
Addressing	Virtual	Physical	Physical	Physical
Data Sizes (bits)	8,16,32	8,16,24,32	8,16,24,32,64	8,16,24,32,64
Master	Multi	Single	Multi	Multi
Arbitration	Central	Central	Central	Central
32 bit read (MB/s)	33	25	20	33
Peak (MB/s)	89	84	75	111 (222)
Max Power (W)	16	26	13	25



1993 Barramentos de Memória p/ MP



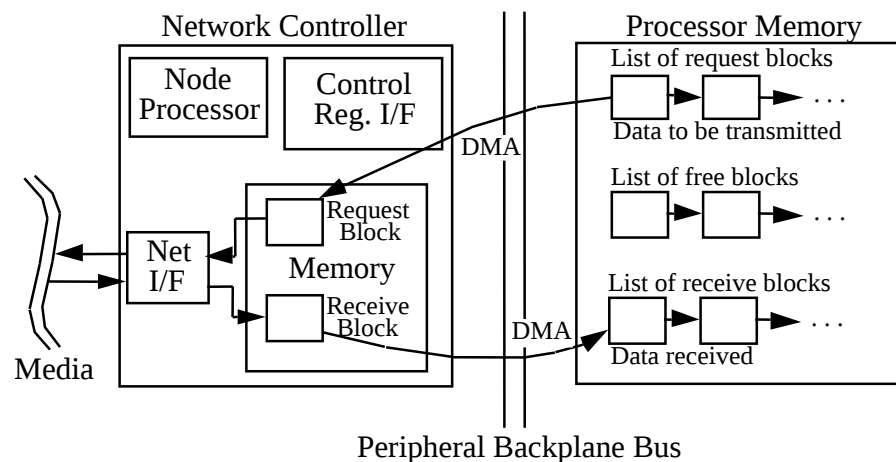
Bus	Summit	Challenge	XDBus
Originator	HP	SGI	Sun
Clock Rate (MHz)	60	48	66
Split transaction?	Yes	Yes	Yes?
Address lines	48	40	??
Data lines	128	256	144 (parity)
Data Sizes (bits)	512	1024	512
Clocks/transfer	4	5	4?
Peak (MB/s)	960	1200	1056
Master	Multi	Multi	Multi
Arbitration	Central	Central	Central
Addressing	Physical	Physical	Physical
Slots	16	9	10
Busses/system	1	1	2
Length	13 inches	12? inches	17 inches



Redes de Comunicação



Limitação de performance é devida a transferências de memória, overhead de OS, e não protocolos



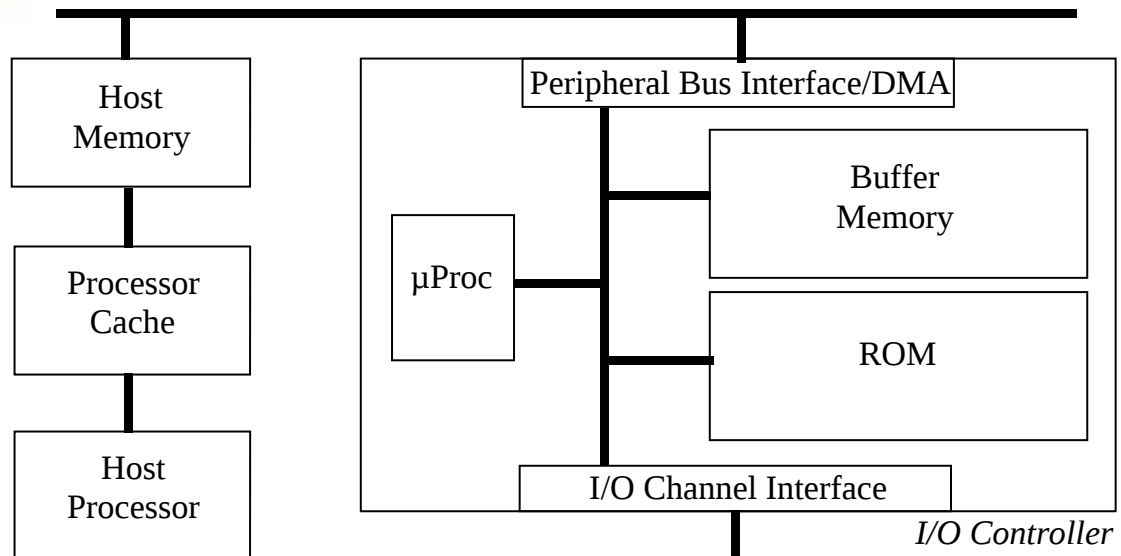
- Filas de envio e recepção na memória do computador
- Controlador de rede copia dados via DMA
- Host não participa do controle
- Causa interrupção ao final da transação



Arquitetura de Controladores de I/O



Peripheral Bus (VME, FutureBus, etc.)



Request/response block interface

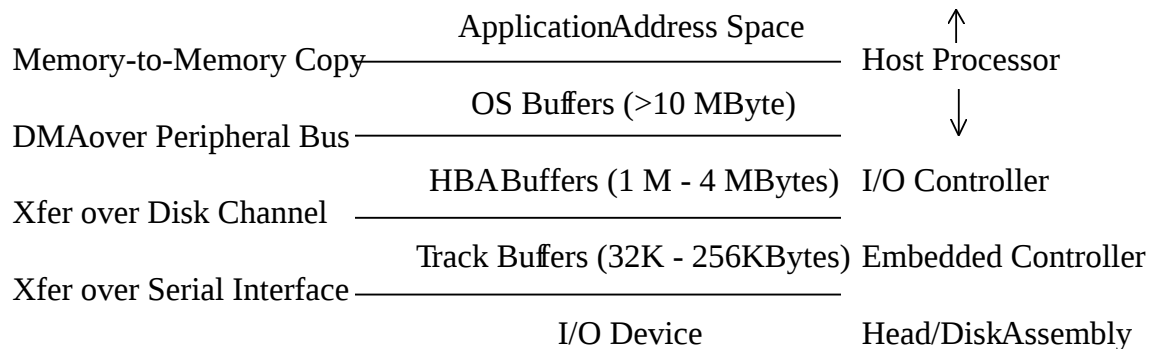
Backdoor access to host memory



Fluxo de Dados de I/O



Limite de performance: cópias múltiplas, hierarquia complexa





Armazenamento sobre Rede

Decreasing Disk Diameters

14" » 10" » 8" » 5.25" » 3.5" » 2.5" » 1.8" » 1.3" » ...

Rede fornece interfaces lógicas e físicas bem definidas: por que não separar CPU de sistema de armazenamento?

Serviço de Armazenamento sobre rede de alta velocidade

Network File Services

OS suportando acesso remoto

3 Mb/s » 10Mb/s » 50 Mb/s » 100 Mb/s » 1 Gb/s » 10 Gb/s
rede capaz de sustentar transferências de alto BW

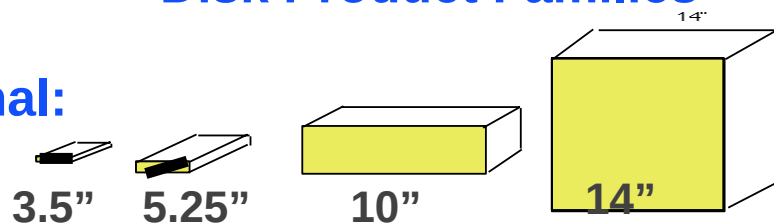
Increasing Network Bandwidth



Vantagens de Fabricação de Disk Arrays

Disk Product Families

Conventional:
4 disk designs



Disk Array:
1 disk design





Troca de Pequeno # de Discos Grandes por Grande # de Discos pequenos!

	IBM 3390 (K)	IBM 3.5" 0061	x70
<i>Data Capacity</i>	20 GBytes	320 MBytes	23 GBytes
<i>Volume</i>	97 cu. ft.	0.1 cu. ft.	11 cu. ft.
<i>Power</i>	3 KW	11 W	1 KW
<i>Data Rate</i>	15 MB/s	1.5 MB/s	120 MB/s
<i>I/O Rate</i>	600 I/Os/s	55 I/Os/s	3900 I/Os/s
<i>MTTF</i>	250 KHrs	50 KHrs	??? Hrs
<i>Cost</i>	\$250K	\$2K	\$150K

Disk Array tem o potencial para

- taxa alta de dados e I/O
- alta densidade, baixa potência
- reliability baixa



Redundant Arrays of Disks

- **Redundância leval a alta disponibilidade**

Discos vão eventualmente falhar

Conteúdo pode ser reconstruído por dados armazenados c/
redundância no array

- Capacidade reduz devido a redundância
- BW reduz devido aos múltiplos acessos que serão necessários

Técnicas:

- Espelhamento (alto custo em capacidade)
- Hamming Codes (custo muito alto)
- Paridade & Códigos Reed-Solomon

Reliability do Array

- Reliability de N discos = Reliability de 1 disco $\div$ N

50,000 Horas $\div$ 70 discos = 700 horas

MTTF do sistema de discos: cai de 6 anos para 1 mês!

- Arrays sem redundância não tem reliability para serem úteis!

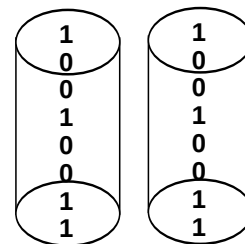
Redundant Arrays of Disks (RAID)

- *Espelhamento de disco*

Cada disco é duplicado em disco de proteção

escrita lógica = duas escritas físicas

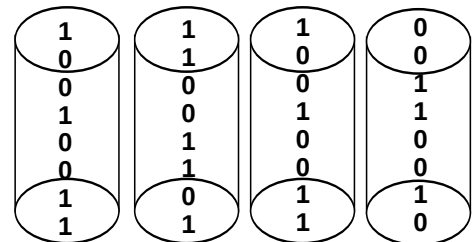
100% de overhead



- *Parity Data Bandwidth Array*

Paridade calculada horizontalmente

um disco com alto BW



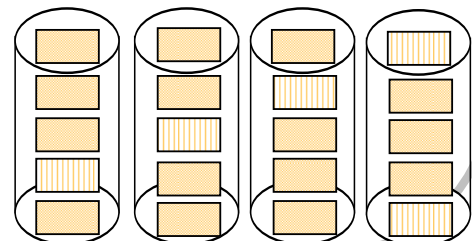
- *High I/O Rate Parity Array*

Blocos de paridade intercalados

leituras e escritas independentes

escrita lógica = 2 leituras + 2 escritas

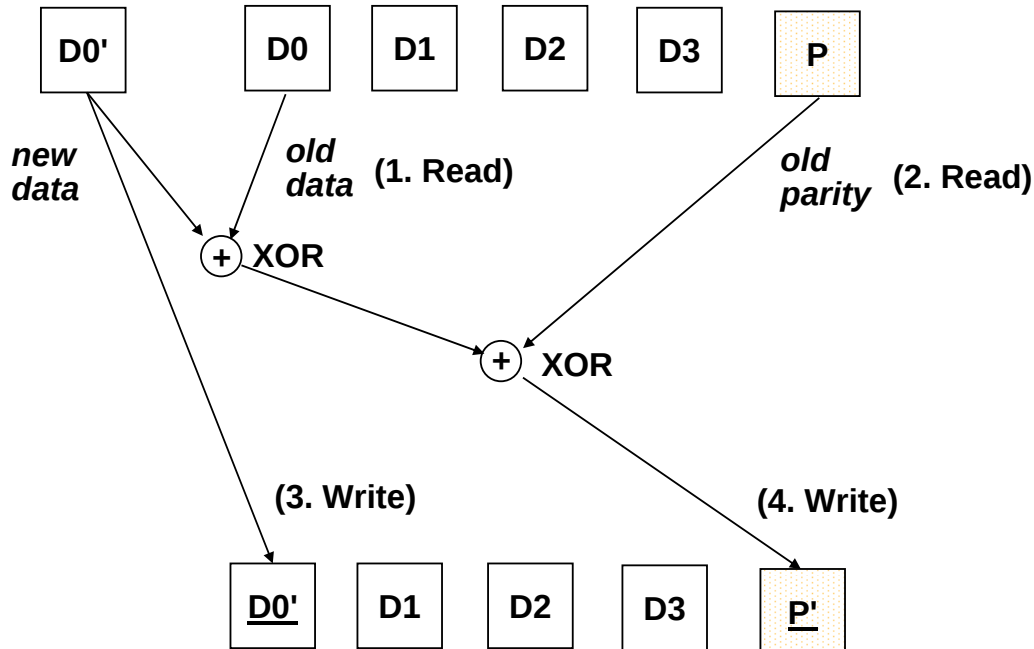
paridade



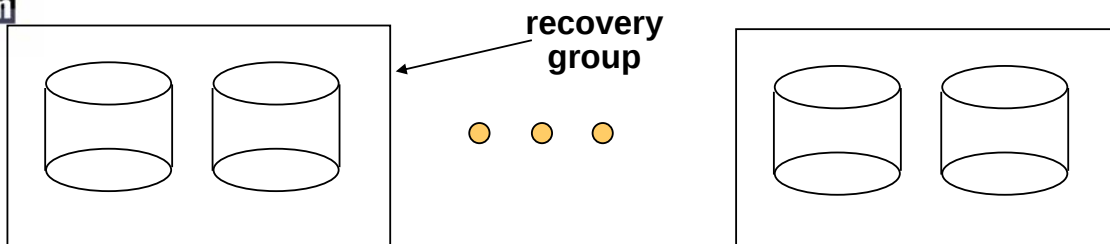
Problemas com Arrays de Discos:

RAID-5: Small Write Algorithm

1 escrita lógica = 2 leituras + 2 escritas



RAID 1: Espelhamento

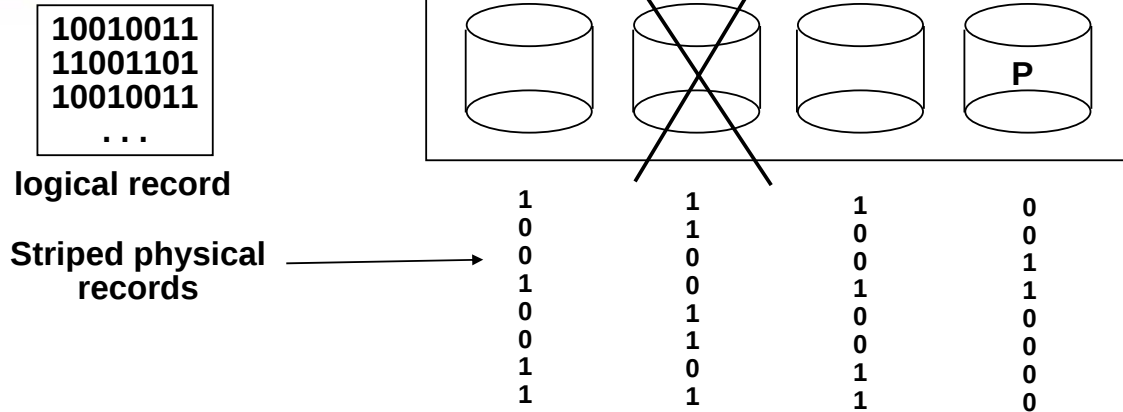


- Cada disco é copiado inteiramente em imagem
Disponibilidade é alta
- Sacrifício em BW:
escrita lógica = duas escritas físicas
- Leituras podem ser otimizadas
- cara: 100% de overhead de capacidade

Destinados para I/O rate alto com alta disponibilidade



RAID 3: Disco de Paridade

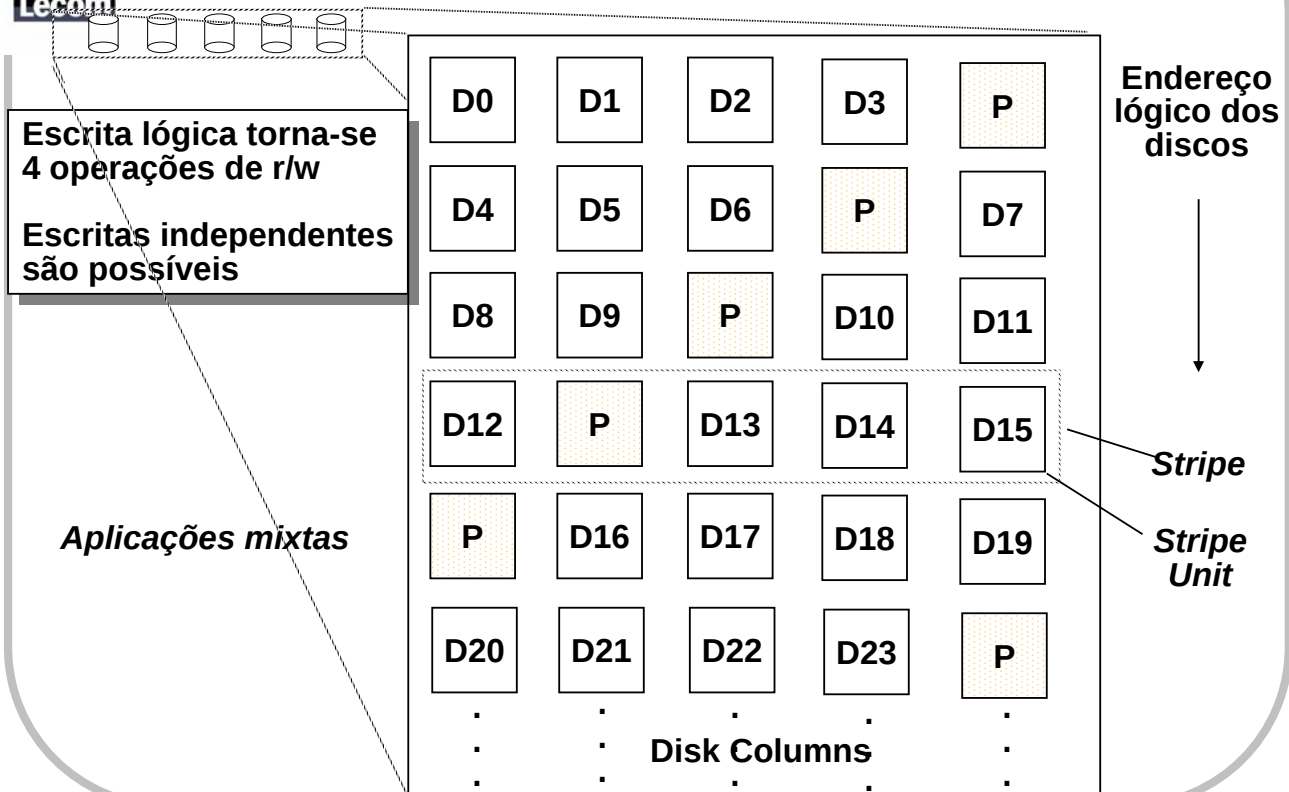


- Paridade calculada para todo o grupo para evitar falhas
33% a mais sobre custo da capacidade
- Se todos os braços sincronizados logicamente => alta capacidade, alta velocidade

Aplicações: Científica, PDI



RAID 5+: High I/O Rate Parity





Comparison of I/O Rates for 1 Mirrored Pair of RA90's vs. a 4+2 P&Q Group

