Banco de Dados 2 Armazenamento - Níveis de RAID

Prof. Silvio R. R. Sanches



Introdução

 O SGBD oferece uma visão de alto nível dos dados



No entanto:

 Os dados precisam ser armazenados como bits em um ou mais dispositivos de armazenamento

Meios de Armazenamento Físico

Pode-se diferenciar meios de armazenamento:

Armazenamento volátil:

Conteúdo é perdido quando a energia é desligada.

Armazenamento não volátil:

- Conteúdo persiste mesmo quando a energia é desligada.
- Inclui armazenamento secundário e terciário

Meios de Armazenamento Físico

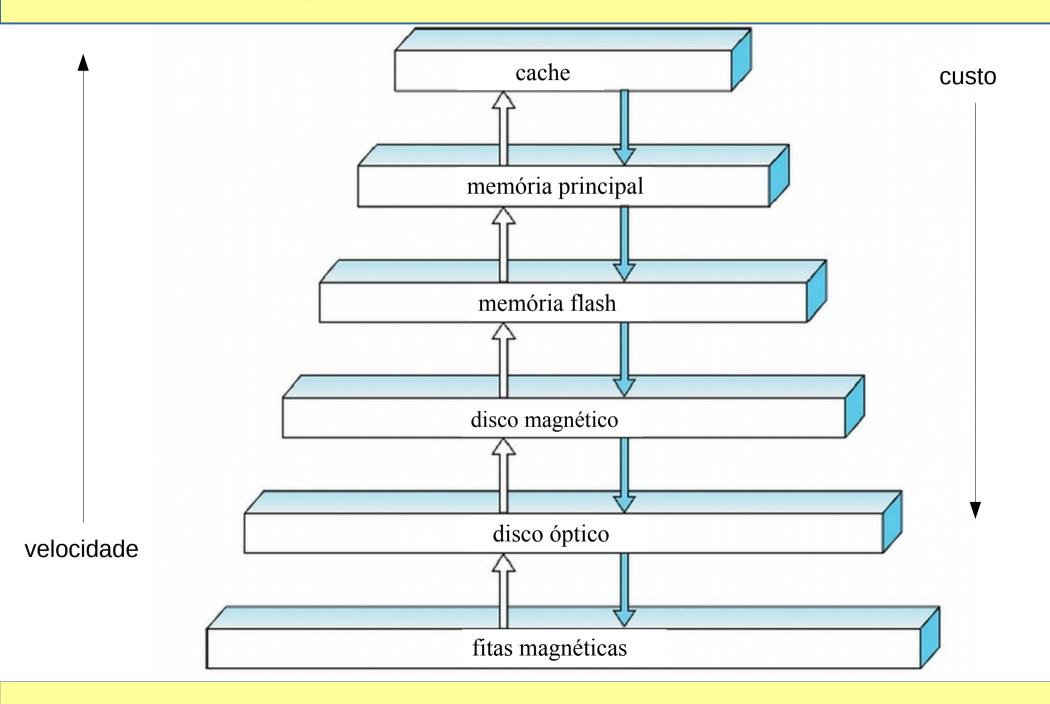
- Cache
- Memória Principal
- Memória Flash
- Disco Magnético
- Armazenamento Óptico
- Armazenamento em Fita



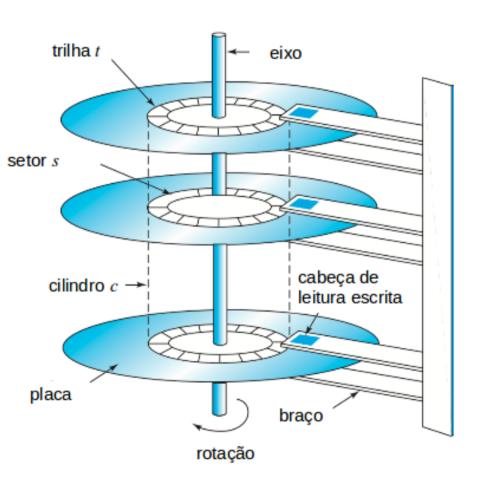




Hierarquia: Velocidade e Custo



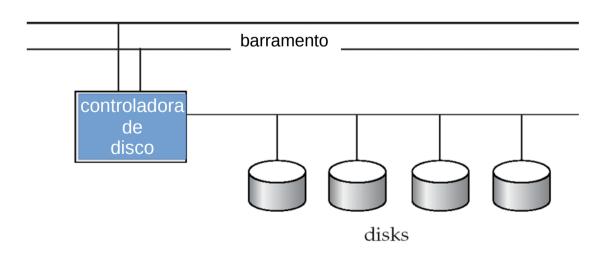
Disco Magnético



- Cabeça de leitura-escrita
 - Posicionadas muito próximas à superfície da placa
 - Lê ou grava informações magneticamente codificadas.
- Superfície da placa é dividida logicamente em trilhas circulares
- Para ler/escrever um setor:
 - Braço do disco movimenta para posicionar cabeça na trilha certa
 - Placa gira continuamente; os dados são lidos/escritos quando o setor passa sob a cabeça de leitura/escrita

Disco Magnético

- Controladora de Disco:
 - Interface entre o sistema de computador e o hardware real da unidade de disco
 - Inicia ações para mover o braço do disco para a trilha correta
 - Colocam checksums nos setores gravados
 - Remapeia setores defeituosos



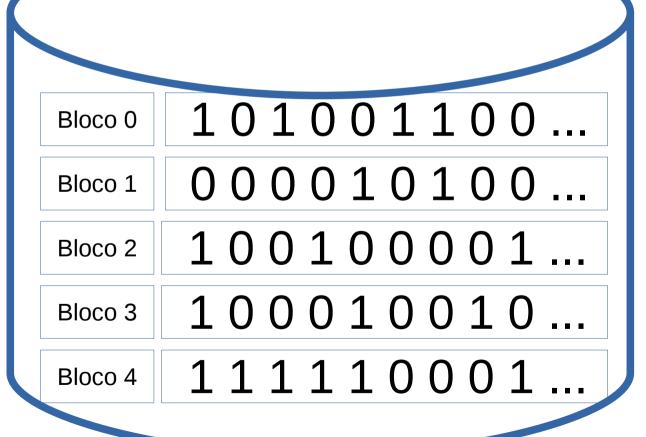
- Vários discos ligados a um sistema de computador através de uma controladora
- ▶ Interfaces de disco comuns
 - ► ATA, SATA, SCSI, SAS

Níveis de RAID

- Espelhar todos os discos oferece alta confiabilidade, mas é caro
- Espalhar os dados por vários discos oferece altas taxas de transferência de dados, mas não melhora a confiabilidade
- Diversos esquemas alternativos buscam melhorar a redundância com menor custo
- Esses esquemas possuem diferentes opções de custo-desempenho
 - São classificadas como níveis de RAID (Redundant Array of Independent Disks)
- ▶ No RAID, cada arquivo pode ser dividido em nível de **bloco** ou em nível de **byte**
 - O RAID nível 2, não mais utilizado na prática, trabalha no nível de bit

RAID

Arquivo visualizado em nível de bloco em um único disco



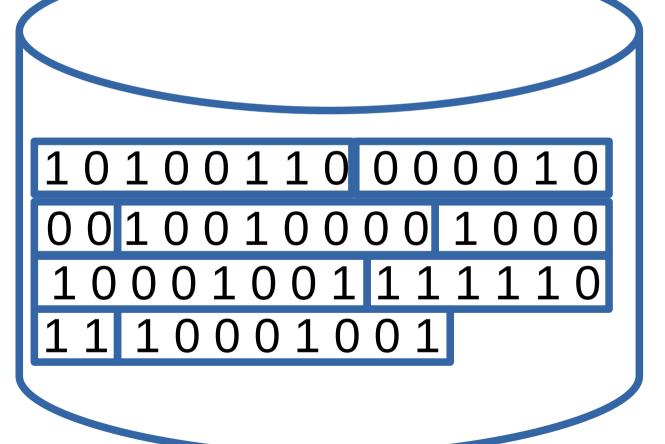
Nível de bloco:

Cada arquivo é dividido em partes de um **bloco** de tamanho.

Cada bloco possui tipicamente de 4 a 8 kilobytes

RAID

Arquivo visualizado em nível de byte em um único disco



Nível de byte:

Cada arquivo é dividido em partes de um byte de tamanho.

RAID

Nível de bloco: cada arquivo é dividido em partes de um bloco de tamanho

Disco 1	Disco 2	Disco 3	Disco 4
Arquivo 1, bloco 1	Arquivo 1, bloco 2	Arquivo 1, bloco 3	Arquivo 2, bloco 1
Arquivo 2, bloco 2	Arquivo 3, bloco 1	Arquivo 3, bloco 2	

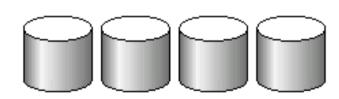
Nível de byte: cada arquivo é dividido em partes de um byte de tamanho

Disco 1	Disco 2	Disco 3	Disco 4
Arquivo 1, byte 1	Arquivo 1, byte 2	Arquivo 1, byte 3	Arquivo 1, byte 4
Arquivo 1, byte 5	Arquivo 1, byte 6	Arquivo 1, byte 7	Arquivo 2, byte 1
Arquivo 2, byte 2	Arquivo 3, byte 1		

 Oferece aos arrays de disco o espalhamento no nível de blocos

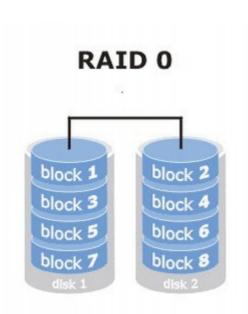
Não existe qualquer redundância

- Exemplo:
 - Array de tamanho 4:



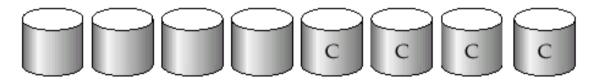
RAID 0: espalhamento não redundante

- Melhora o desempenho usando vários discos:
 - **Exemplo**:
 - Gravar 1GB de dados:
 - 500MB fica armazenado em um disco e os outros 500MB, em outro disco.
 - Quando os dados precisam ser lidos, é obtido um pedaço de cada disco
- Vantagem:
 - É mais rápido do que realizar a leitura de apenas um disco.
- Desvantagem:
 - Se um dos discos falhar, todos os dados são perdidos.



Espelhamento de disco com espalhamento de bloco

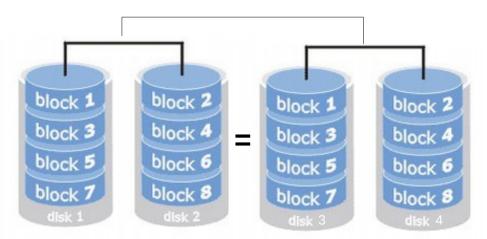
- Exemplo:
 - Organização espelhada que mantém quatro discos de dados



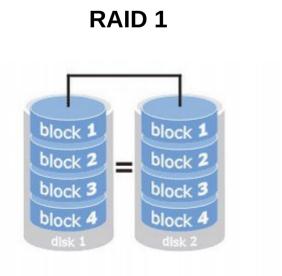
RAID 1: discos espelhados

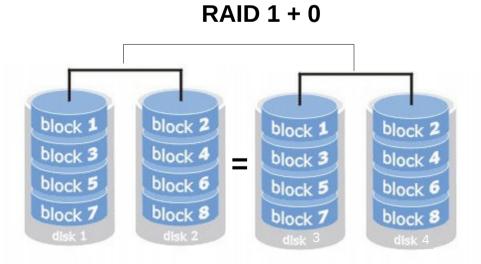
- Os discos são programados para serem espelhados:
 - Quando o computador grava 100MB de dados, ele também armazenará os 100MB no outro conjunto de discos.
 - Se um dos discos falhar, o outro possui uma cópia atualizada de todo seu conteúdo.

RAID 1



- Alguns fornecedores usam:
 - O termo RAID 1+0 para se referir ao espelhamento com espalhamento
 - O termo RAID 1 para se referir ao espelhamento sem espalhamento





Exercícios

•

- Conhecido como organização por código de correção de erro no estilo da memória
 - Emprega bits de paridade

Paridade Par:

▶ O bit anexado serve para tornar o número total de 1's par

Paridade Impar:

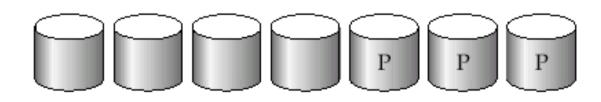
01001 ⇒ 001001 10110 ⇒ 110110

O bit anexado serve para tornar o número total de 1's impar



- Todos os erros de 1 bit serão detectados pelo sistema de memória
- Esquema de correção de erro que armazenam dois ou mais bits extras podem reconstruir os dados (se um único bit foi danificado)
- Exemplo em banco de dados:
 - O primeiro bit de cada byte poderia ser armazenado no disco 0
 - O segundo no disco 1, e assim por diante, até que o oitavo bit seja armazenado no disco 7
 - Os bits de de correção de erro seriam armazenados em outros discos

Dados rotulados com P armazenam os bits de correção de erro

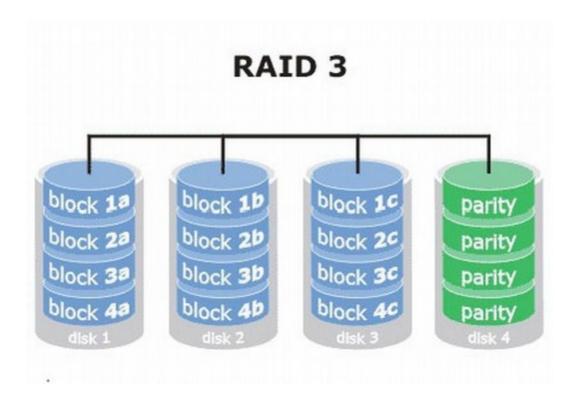


- Organização com paridade intercalada por bit
 - Explora o fato de que as controladoras de disco podem detectar se um setor foi lido corretamente

Se um setor for danificado, o sistema sabe exatamente qual é esse setor:

Um único bit de paridade pode ser usado para correção de erro, além da detecção

- Separa os arquivos em bytes, não em blocos
- Um disco é utilizado para paridade

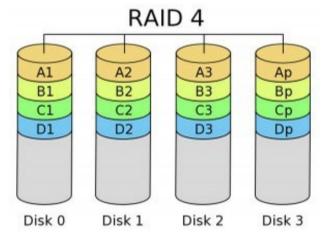


- O RAID nível 3 é:
 - Tão bom quanto o nível 2
 - Menos dispendioso no número de discos extras
 - Gasta apenas um disco extra
 - O nível 2 não é usado na prática
 - Apesar de conter leitura e gravação rápida, os discos giram em sincronia para obter os dados. Leitura aleatória de dados dentro do disco também sofre com desempenho.
- Benefícios em relação ao nível 1
 - Só precisa de 1 disco de paridade para vários regulares
 - ▶ RAID nível 1 precisa de um espelho para cada disco
 - Leitura e escrita mais rápida

- Organização de paridade intercalada por bloco
- Utiliza o espalhamento no nível de bloco
- Mantém um bloco de paridade em um disco separado, para os blocos correspondentes de N outros discos
- Se um disco falhar o bloco de paridade pode ser usado com os blocos correspondentes a partir de outros discos, para restaurar os blocos de disco que falhou

 Uma leitura de bloco acessa apenas um disco, permitindo que outras solicitações sejam processadas pelos outros discos



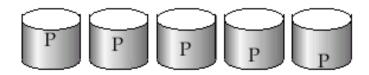


- A taxa de transferência de dados para cada acesso é mais lenta
 - Não paraleliza uma única operação de acesso a bloco
- Por outro lado, vários acessos de leitura podem prosseguir em paralelo, levando a taxa de E/S geral é mais alta

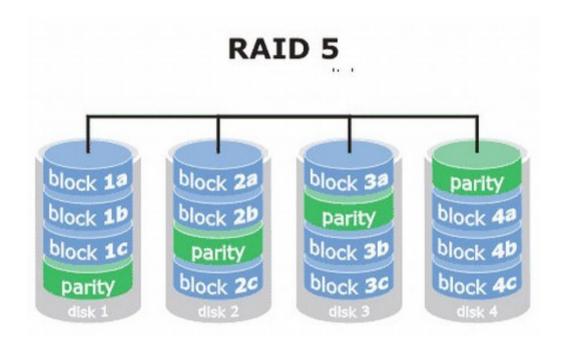
Paridade distribuída intercalada por bloco

- Melhora o nível 4:
 - Particiona dados e paridade entre todos os N+1 discos, em vez de armazenar os dados em N discos e a paridade em um disco

- Todos os discos podem participar satisfazendo solicitações de leitura:
 - No nível 4, o disco de paridade não pode participar



- Aumenta o número total de solicitações que podem ser atendidas em determinada quantidade de tempo
- Para cada conjunto de N blocos lógicos, um dos discos armazena a paridade, e os outros N discos armazenam os blocos



Exemplo

- ▶ Com um array de cinco discos, o bloco de paridade, rotulado como Pk para os blocos lógicos 4k, 4k+1, 4k+2, 4k+3, é armazenado no disco k mod 5
- \blacktriangleright Os blocos correspondentes dos outros quatro discos armazenam os quatro blocos de dados de 4k a 4k+3

A tabela a seguir indica como os 20 primeiros blocos, 0 a 19, e seus blocos de paridade, são distribuídos

Disco 0	Disco 1	Disco 2	Disco 3	Disco 4
P0	0	1	2	3
4	P1	5	6	7
8	9	P2	10	11
12	13	14	P3	15
16	17	18	19	P4*

Bloco de Paridade 3 $3 \mod 5 = 3$ $P3 \mod 3 = 3$

Blocos lógicos 4k = 4*3 = 12 4k+1 = 4*3+1 = 13 4k+2 = 4*3+2 = 144k+3 = 4*3+3 = 15 Bloco de Paridade 4 $4 \mod 5 = 4$ $P4 \mod 5$

Blocos lógicos 4k = 4*4 = 16 4k+1 = 4*4+1 = 17 4k+2 = 4*4+2 = 184k+3 = 4*4+3 = 19

Vantagens:

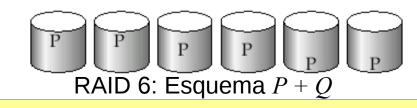
- O nível 5 oferece melhor desempenho de leituraescrita com o mesmo custo que o nível 4
- O nível 4 não é usado na prática



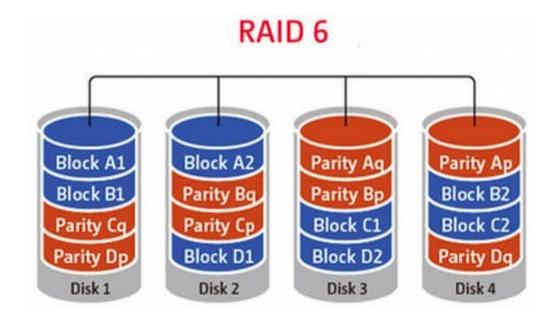
Por quê não se pode armazenar a paridade para blocos no mesmo disco?

Um bloco de paridade não pode armazenar a paridade para blocos no mesmo disco, pois uma falha no disco resultaria em perda de dados e também de paridade (não seria recuperável)

- **E**squema P + Q
 - Muito semelhante ao RAID 5, mas armazena informações redundantes extras para proteger contra múltiplas falhas de disco
 - Usa códigos de correção de erro, como os códigos Reed-Solomon
 - **Exemplo:**
 - 2 bits de dados redundantes são armazenados para cada 4 bits de dados (no nível 5, é armazenado um bit de paridade)
 - O sistema pode tolerar falhas em dois discos



- Se dois discos falharem:
 - Com RAID 5, você não terá seus dados armazenados
 - Com RAID 6 poderá ter seus arquivos salvos.



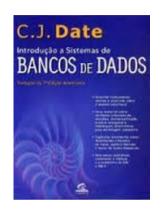
Escolha do nível de RAID

- RAID 0 é usado nas aplicações de alto desempenho em que a segurança dos dados não é crítica
- ▶ RAID 2 e 4 não são usados, pois foram substituídos pelos níveis 3 e 5
- Nível 3 é inferior ao nível 5
 - Espalhamento de blocos oferece boas taxas de transferência de dados para grandes transferências
 - Para transferências pequenas, o benefício de transferências paralelas é pequeno, pois o tempo de acesso ao disco domina
- RAID 6 é raramente usado porque os níveis 1 e 5 oferecem a segurança adequada para a maioria das aplicações

Exercícios

•

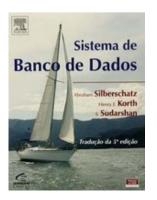
Bibliografia Básica



▶ DATE, C. J. Introdução a sistemas de bancos de dados. Rio de Janeiro, RJ: Campus, 2000.



► ELMASRI, Ramez; NAVATHE, Shamkant B. Sistemas de banco de dados. 4. ed. São Paulo: Pearson Addison-Wesley, 2005.



► SILBERSCHATZ, Abraham; KORTH, Henry F.; SUDARSHAN, S. Sistema de banco de dados. Rio de Janeiro, RJ: Elsevier, 2006.