Tuning de Banco de Dados Relacionais

PPGCC – DC – UFSCar CCO–620 – Modelagem e Projeto de Banco de Dados

Aluno: Cesar Joaquim Neto



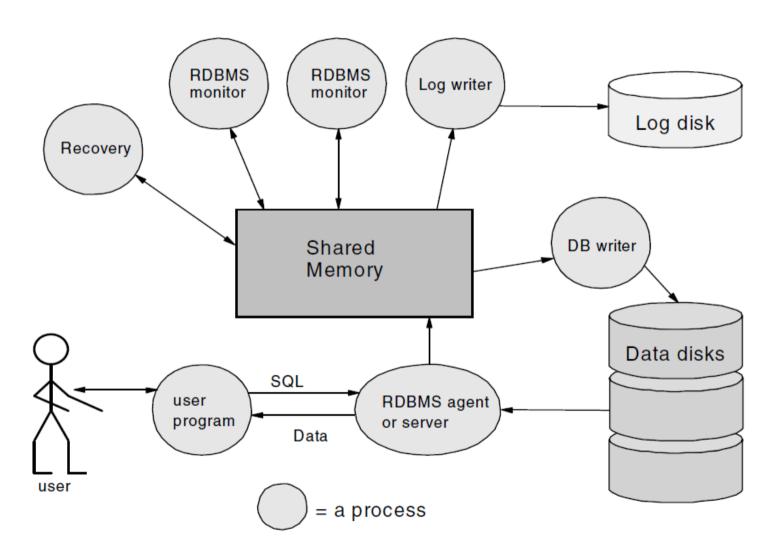


Tópicos

- Organização Geral de um Banco de Dados Relacional
- OLTP X OLAP
- Gargalos no banco de dados
- Manutenções de rotina
- Melhores práticas nas queries
- Referências



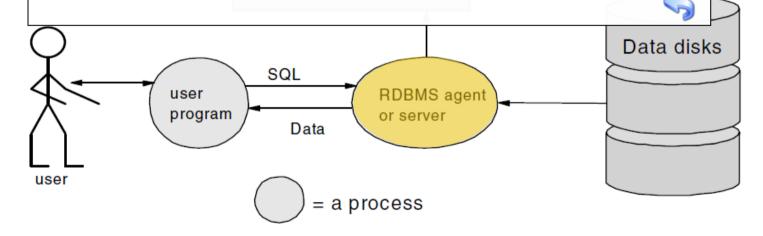


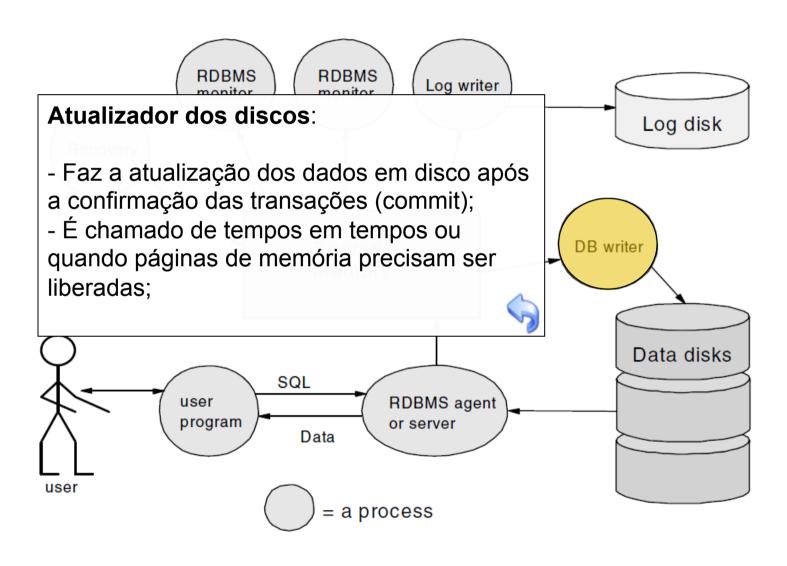


Organização Geral de um RDBMS

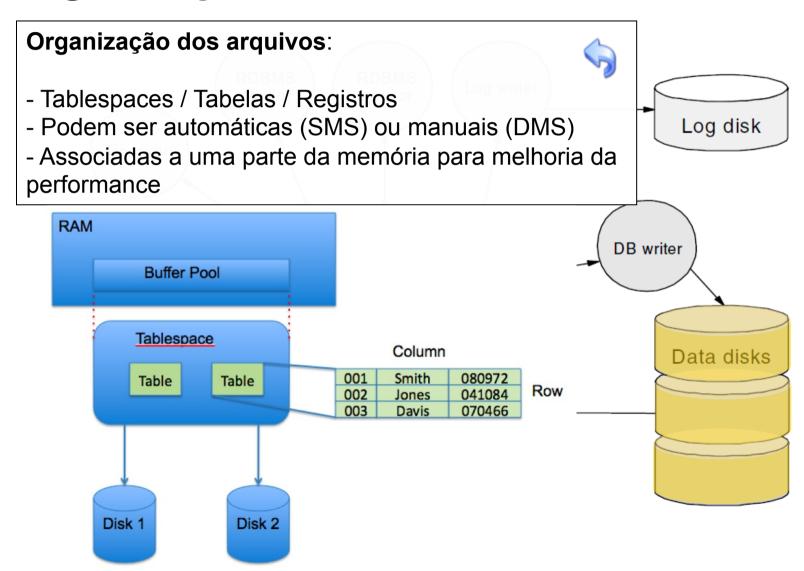
Processo agente ou servidor:

- Faz a interação entre o usuário e o RDBMS executando os comandos pedidos e retornando os resultados;
- Normalmente possui uma pequena área de memória própria (não mostrada na figura);
- Atende a conexões variadas e utilizando vários protocolos de comunicação (usualment IPC no Unix e TCP/IP para acesso remoto).

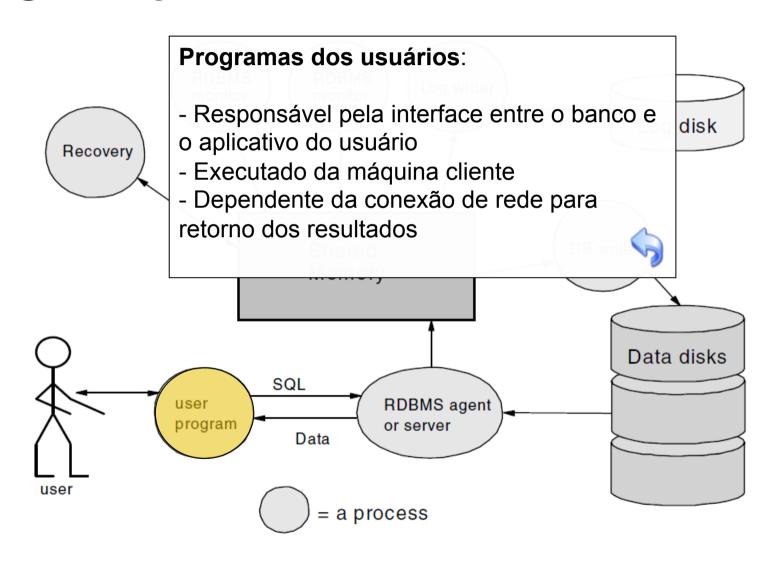


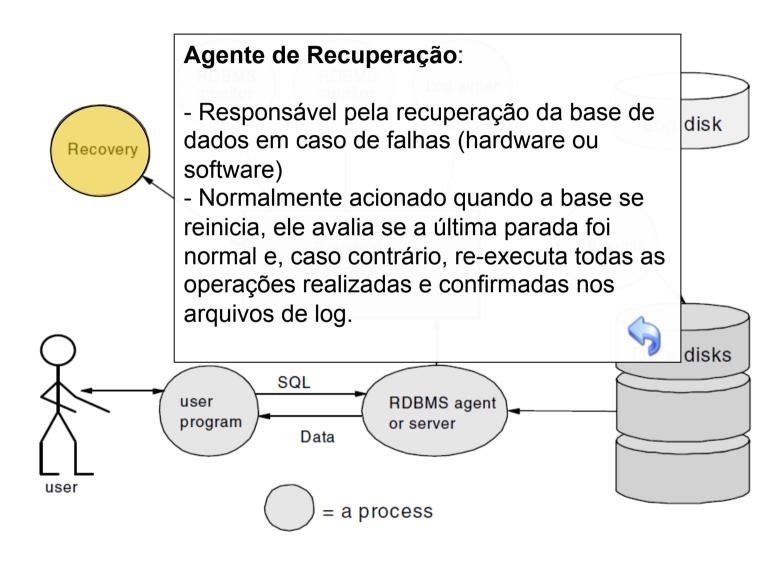




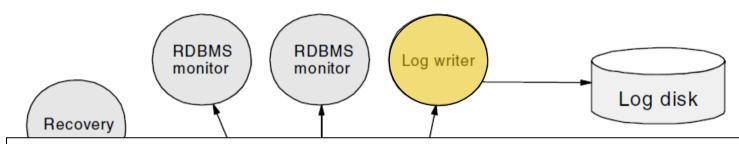








Organização Geral de um RDBMS

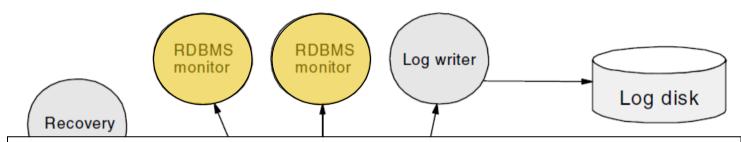


Atualizador dos arquivos de log:

- Responsável pelo registro de todas as atualizações feitas no banco em arquivos de log em separado dos demais na base para aumentar a segurança;
- É chamado a cada operação que é confirmada ou de tempos em tempos para otimização de I/O;
- Os arquivos de log podem ser circulares ou sequenciais;
- Para aumento da segurança, podem ter uma segunda cópia e arquivos mais antigos podem ser arquivados em local separado.



Organização Geral de um RDBMS



Processos Monitores:



- Processos menores para manutenção da base. Por exemplo:
 - Checagem geral: Verifica se todos os outros processos estão funcionando corretamente;
 - Limpeza: Monitora transações e processos de usuários para que, caso falhem, os recursos sejam desalocados corretamente, travas de registros liberadas e as transações desfeitas:
 - Deadlocks: Checa se há transações em posição de deadlock e faz a resolução em favor de uma delas.
 - Prefetchers: Processos que tentam assincronamente trazer blocos de dados que provavelmente serão necessários a uma consulta ou transação.

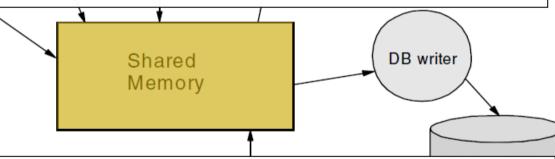


Organização Geral de um RDBMS

Memória principal:

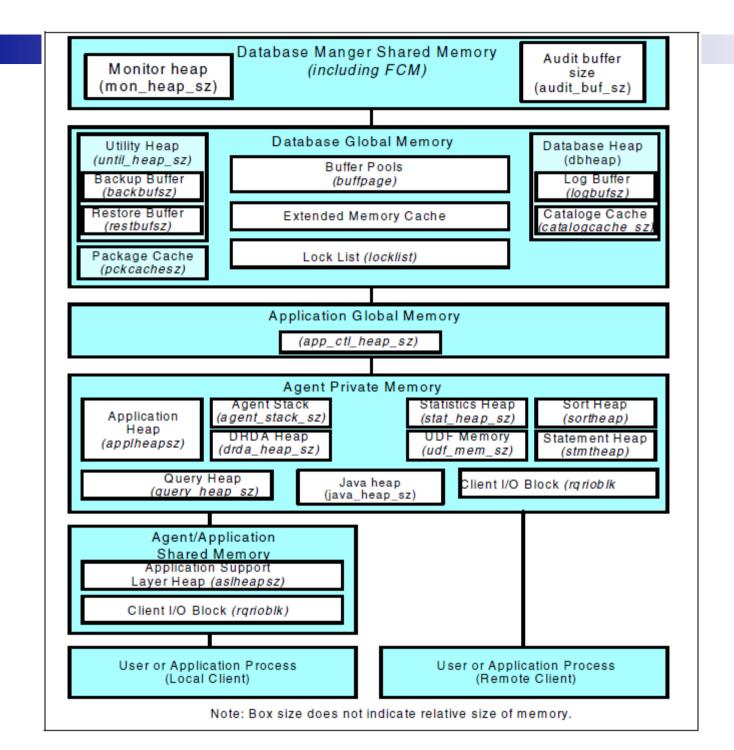


- Memória RAM usada pelo RDBMS para processar queries e manter o banco de dados funcionando com boa performance;
- Principais áreas alocadas: ordenação (sort), buffer de dados, informações de gerenciamento da instância e das bases, entre outras.



- Os dados carregados em memória para as seleções, bem como as transações realizadas, são mantidos ao máximo nesta área que tenta minimizar a E/S de disco (muito lenta);
- Distribuição de espaço entre os vários espaços de tabelas (tablespaces) irá influenciar diretamente na performance.
- Estruturas de memória do DB2



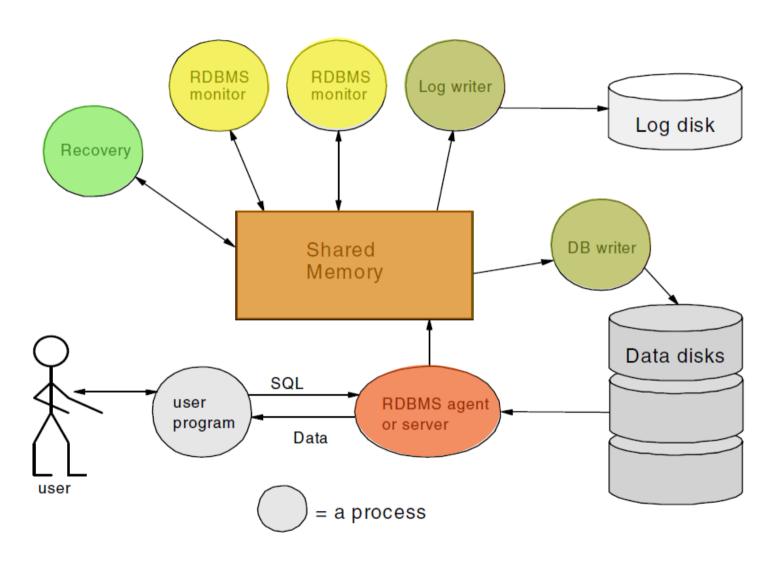






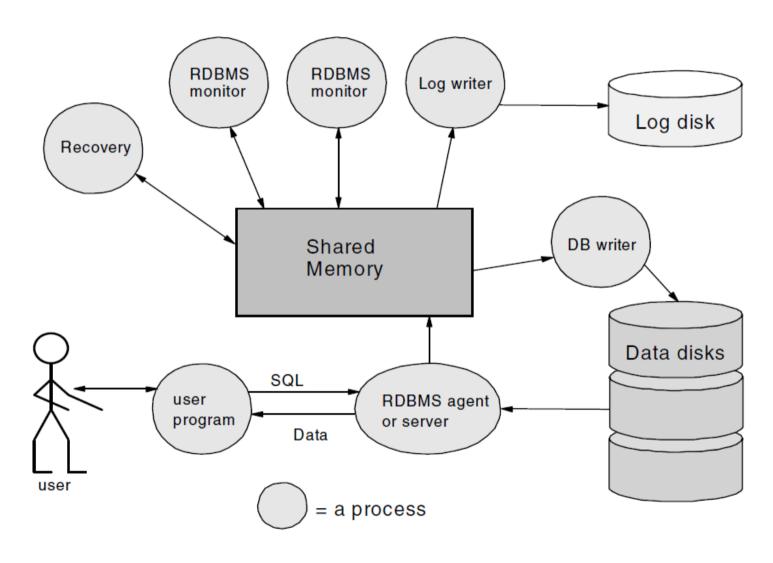
♥ OLTP X OLAP







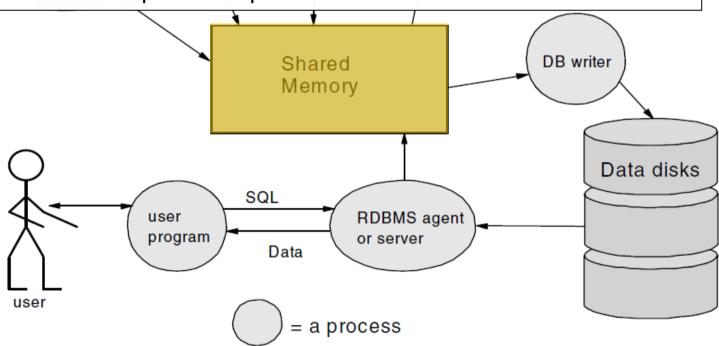




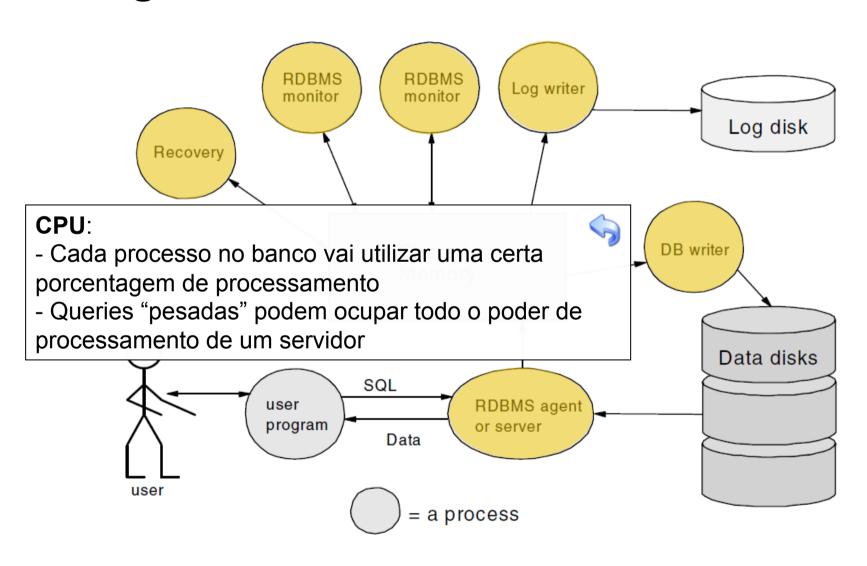


Memória:

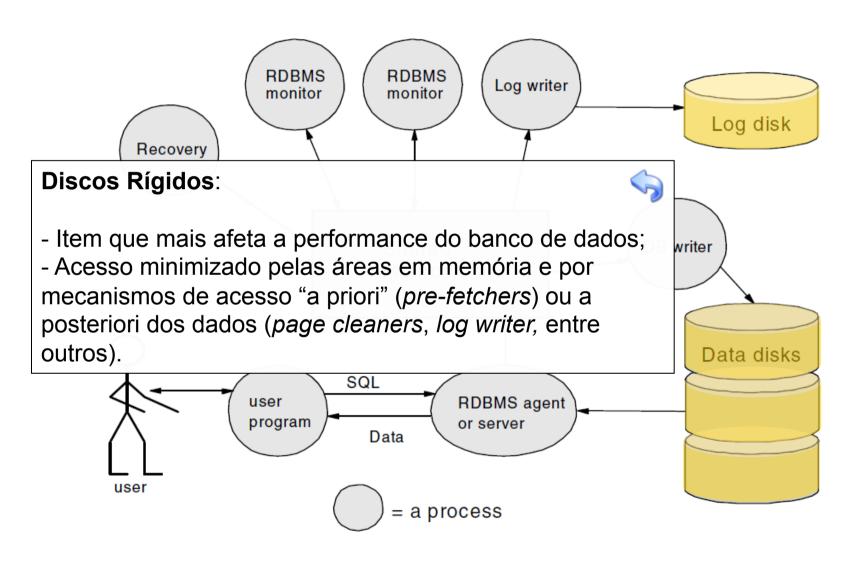
- Cada tablespace é associada a uma área de buffer de dados
- Operações de ordenação (sort), *hash joins*, informações de gerenciamento da instância e das bases, entre outras.
- Na falta de espaço, o banco de dados vai buscar recursos na E/S de disco fazendo "despencar" a performance.



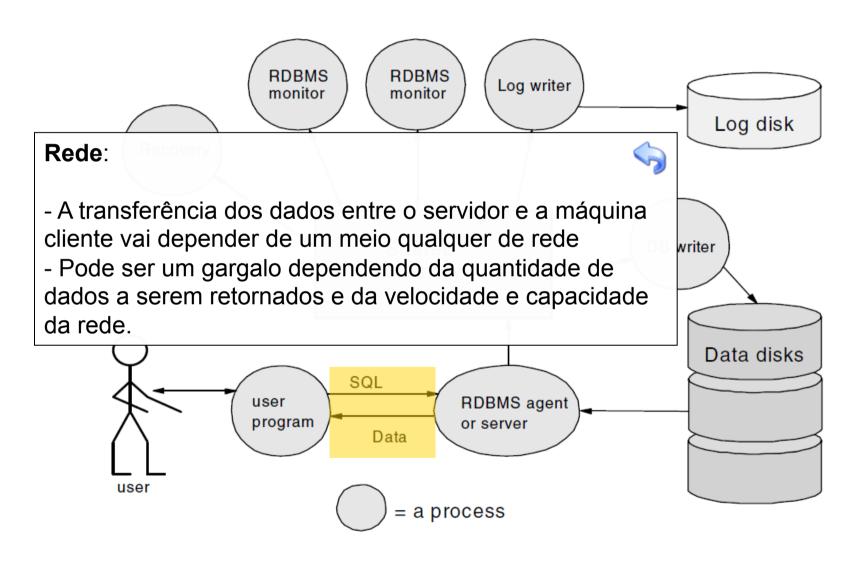




Gargalos no Banco de Dados



Gargalos no Banco de Dados





Sistemas mal balanceados

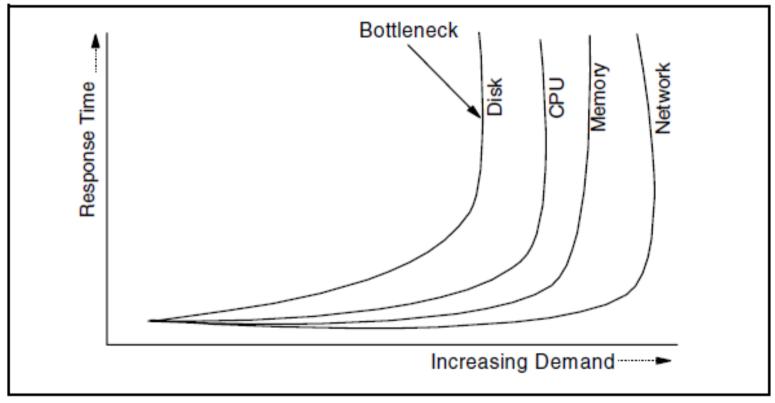


Figure 12-3 Poorly tuned means one bottleneck slows the system





Sistemas balanceados

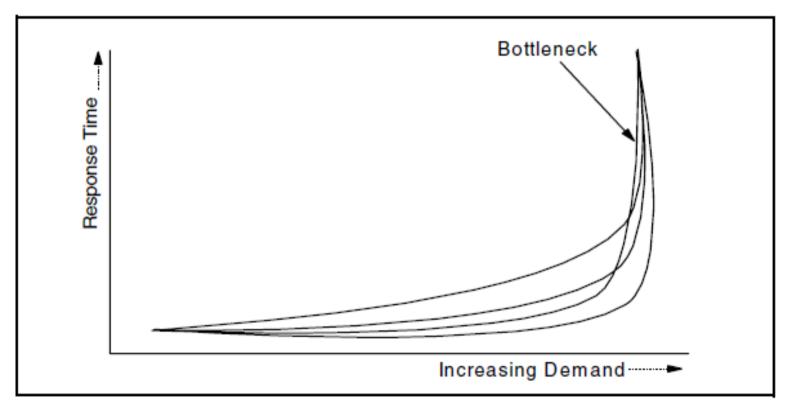


Figure 12-4 Well balanced systems postpone the bottleneck





- Simulações
 - Memória
 - □ CPU
 - □ Disco Rígido
 - □ Rede

Estratégia:

- Diminuir as áreas em memória que servem as tablespaces;
- Diminuir as áreas de memória compartilhadas no banco

Verificação:

- Buffer Pool Hit Ratio
- Sort overflow
- Hash Join overflow





- Simulações
 - Memória
 - □ CPU
 - □ Disco Rígido
 - □ Rede

Estratégia:

- Executar queries e transações de atualização dos dados ao mesmo tempo

Verificação:

- CPU execution time
- Buffer Pool Hit Ratio perto de 100% sempre





- Simulações
 - ☐ Memória
 - □ CPU
 - □ Disco Rígido
 - □ Rede

Estratégia:

- Aumentar prefetch size e número de prefetchers
- Aumentar número de page cleaners
- Diminuir tempo de espera entre limpezas
- Executar queries e transações de atualização dos dados ao mesmo tempo

Verificação:

- Time waited for prefetch
- Buffer Pool physical reads







- Simulações
 - Memória
 - □ CPU
 - □ Disco Rígido
 - □ Rede

Estratégia:

- Executar a query remotamente de uma conexão precária como wireless (abaixo de alguns Kbps) ou celular

Verificação:

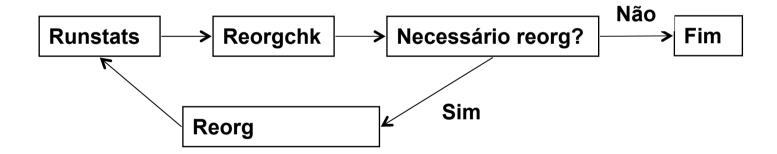
- Demora para transmissão dos dados enquanto a query já terminou de executar no banco de dados





Manutenções de rotina 🦠

- Coleta de estatísticas (runstats)
- Reorganização de tabelas (reorg)





Melhores práticas nas queries 🦠

- Quebra de índices
 - □ Where rtrim(a.campo1)=rtrim(b.campo2)
- Seleções sem predicados utilizar a cláusula "fetch first <n> rows only"
 - ☐ Select * from employees fetch first 5 rows only
- Evitar seleção de colunas que não serão usadas
- Evitar select count(*)
 - □ O "*" faz com que o DB2 trabalhe na área temporária com todas as colunas de uma tabela (ou junção de tabelas) sendo que não vai utilizá-los depois;
 - □ Usar "select count(1)..."
- Table scans X Índices
 - □ Se ao fazer o explain de uma query você notar que há muitos table scans e, principalmente, nas suas maiores tabelas, verificar se não há possibilidade de colocar um índice para a junção da mesma com outras tabelas.



Referências 🦠



- IBM. DB2 Database for Linux, UNIX, and Windows Information Center. Disponível em: http://publib.boulder.ibm.com/infocenter/db2luw/v9r7/index.jsp. Acessado em 30/05/2011.
- DARMAWAN, B.; GROENEWALD, G.; IRVING, A.; MONTEIRO, S. H. S.; SNEDEKER, K. M. Database Performance Tuning on AIX. Segunda edição. IBM Redbooks. Código sg245511.
- IBM DEVELOPER WORKS. Best practices for tuning DB2 UDB v8.1 and its databases. Disponível em: http://www.ibm.com/developerworks/data/library/techarticle/dm-0404mcarthur/index.html. Acessado em 29/05/2011.



Dúvidas?





Cesar Joaquim Neto
Database Administrator
IBM Certified Database Administrator—DB2 9 LUW
IBM Global Business Services
cjneto@yahoo.com