INF / UFG

Disciplina Banco de Dados

Conteúdo
Controle de Concorrência:
Granularidade de Itens de Dados

Preâmbulo

Todas as técnicas de controle de controle de concorrência assumem que o banco de dados é formado por itens de dados.

Um item de banco de dados pode ser:

- >> um registro do banco de dados
- >> um campo de um registro do banco de dados
- >> um bloco de disco
- >> um arquivo inteiro
- >> um banco de dados inteiro

A granularidade pode afetar a performance de controle de concorrência e recuperação.

Granularidade

O tamanho de itens de dados é chamado de granularidade.

Granularidade fina refere-se a itens de tamanho pequeno. **Granularidade grossa** refere-se a itens de tamanho grande.

Qual a granularidade a ser adotada?

No contexto de bloqueio ...

Granularidade no contexto de bloqueio ...

Quanto maior a granularidade, menor a taxa de concorrência.

Exemplo 1:

- >> se a granularidade for **bloco de disco**, uma Transação **T** que necessita bloquear um Registro **R** deverá bloquear o Bloco **X** inteiro que contém o registro **R**.
- >> se outra transação **T*** precisar bloquear o Registro **S**, que também reside em **X**, deverá aguardar o desbloqueio de **X** por parte de **T**.

Exemplo 2:

>> se no exemplo anterior, a granularidade for **registro do banco de dados**, **T** e **T*** poderiam prosseguir sem **T*** aguardar por **T**.

Granularidade no contexto de bloqueio ...

Quanto menor a granularidade, maior a taxa de concorrência.

Cada item de dado é associado a uma operação de bloqueio.

O sistema terá um grande número de **bloqueio ativos**:

- >> mais operações de bloqueio e de desbloqueio,
- >> mais overhead;
- >> mais espaço de armazenamento é requerido para a tabela de bloqueios.

Analogamente, em protocolos baseados em *timestamps*, uma granularidade mais fina requer um maior número de itens de dados para o controle de **read_TS** e **write_TS**, resultando em maior *overhead*.

Então, qual a granularidade a ser adotada?

Depende do tipo de transações envolvidas.

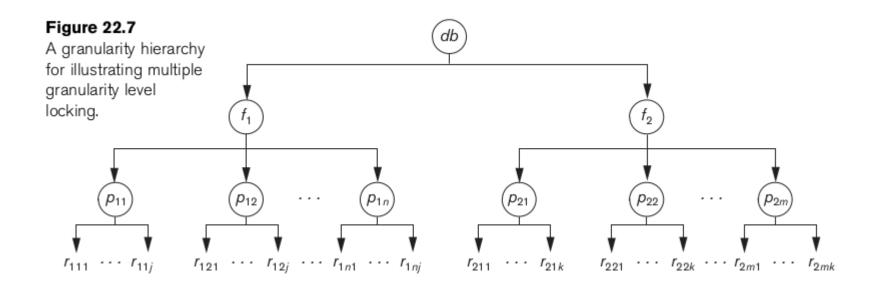
Se uma transação acessa um pequeno número de registros, é vantajoso ter granularidade em nível de registro (granularidade fina).

Se a transação tipicamente acessa muitos registros no mesmo arquivo, pode ser melhor adotar granularidade em nível de bloco ou arquivo (granularidade grossa), visto que a transação considerará todos os registros como poucos (ou apenas um único) itens de dados.

Um SGBD pode suportar múltiplos níveis de granularidade ...

Uma hierarquia de granularidade – banco de dados com 2 arquivos:

- >> cada arquivo possui várias páginas em disco;
- >> cada página contém vários registros.

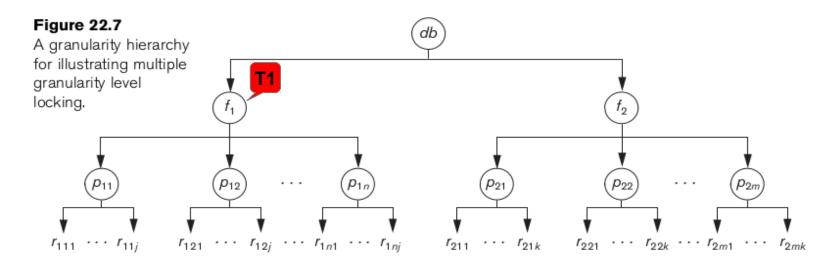


Suponha que a Transação **T1** precisa atualizar todos os registros do Arquivo **f1**, ou seja, **T1** solicita bloqueio exclusivo de **f1** :

>> requer o bloqueio de todas as páginas e registros de f1.

T1 alcança o bloqueio de **f1** (um único bloqueio com granularidade grossa): >> bloqueio em nível de arquivo é mais eficiente que:

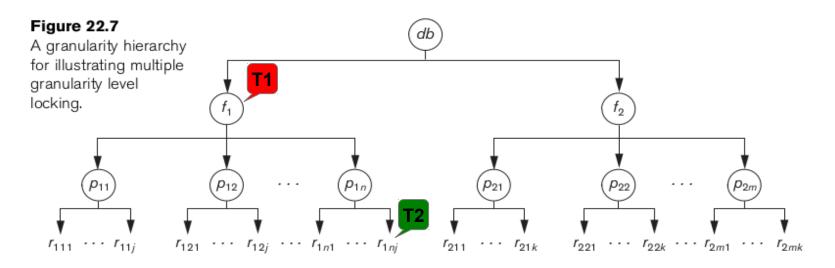
bloqueio de **n** páginas ou bloqueio de registros individuais.



Ainda, outra Transação T2 precisa ler o Registro r1nj da Página p1n do Arquivo f1: >> T2 solicita bloqueio compartilhado do Registro r1nj.

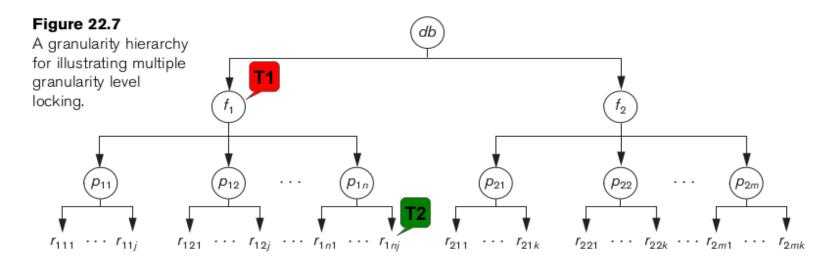
Como checar a compatibilidade da requisição com bloqueios já existentes ?

- >> no exemplo, atravessar a hierarquia, da folha até a raiz;
- >> a requisição de T2 é negada, pois T1 já bloqueia f1 de forma exclusiva;
- >> T2 precisará esperar.



Em outro cenário, T2 solicitou o bloqueio antes de T1:

- >> T2 alcança o bloqueio compartilhado do Registro r1nj;
- >> T1 alcançará o bloqueio exclusivo de Arquivo f1 ?
- >> para responder, é preciso checar todos os nós descendentes de f1;
- >> é uma tarefa ineficiente ...



Intenção de bloqueio ...

Uma transação pode indicar, ao longo do caminho do nó raiz até o nó desejado, que tipo de bloqueio (compartilhado ou exclusivo) pretende realizar.

Intention-shared (IS). Indica que um ou mais bloqueios compartilhados serão requisitados em nós descendentes.

Intention-exclusive (IX). Indica que um ou mais bloqueios exclusivos serão requisitados em nós descendentes.

Shared-intention-exclusive (SIX). Indica que o nó corrente é bloqueado em modo compartilhado, mas um ou mais bloqueios exclusivos serão requisitados em nós descendentes.

Exemplo:

T1 precisa atualizar os Registros **r111** e **r211**.

T2 precisa atualizar todos os registros da Página **p12**.

T3 precisa ler o Registro **r11j** e o arquivo **f2** inteiro.

T_1	T ₂	T ₃
$IX(db)$ $IX(f_1)$	IX(db)	IS(db) IS(f ₁)
$X(p_{11})$ $X(r_{111})$	IX(f ₁) X(p ₁₂)	IS(p ₁₁)
$IX(f_2)$ $IX(p_{21})$ $X(p_{211})$		S(r _{11j})
unlock(r_{211}) unlock(p_{21}) unlock(f_2)		S(f ₂)
unlock(r_{111}) unlock(p_{11}) unlock(f_1)	unlock(p ₁₂) unlock(f ₁) unlock(db)	
unlock(db)		unlock (r_{11j}) unlock (p_{11}) unlock (f_1) unlock (f_2) unlock (db)

Intenção de bloqueio ...

O protocolo de múltiplos níveis de granularidade é útil quando há:

- (1) transações curtas que acessam poucos itens de dados (registros ou campos), em conjunto com
- (2) transações longas que acessam arquivos inteiros.

Nesse cenário, o protocolo de múltiplos níveis é mais eficiente do que um protocolo de um único nível.