

Fernanda Simões de Almeida nUSP 3286502
Rodrigo Simões de Almeida nUSP 3132218

Nome – Atualização otimizada

Objetivo

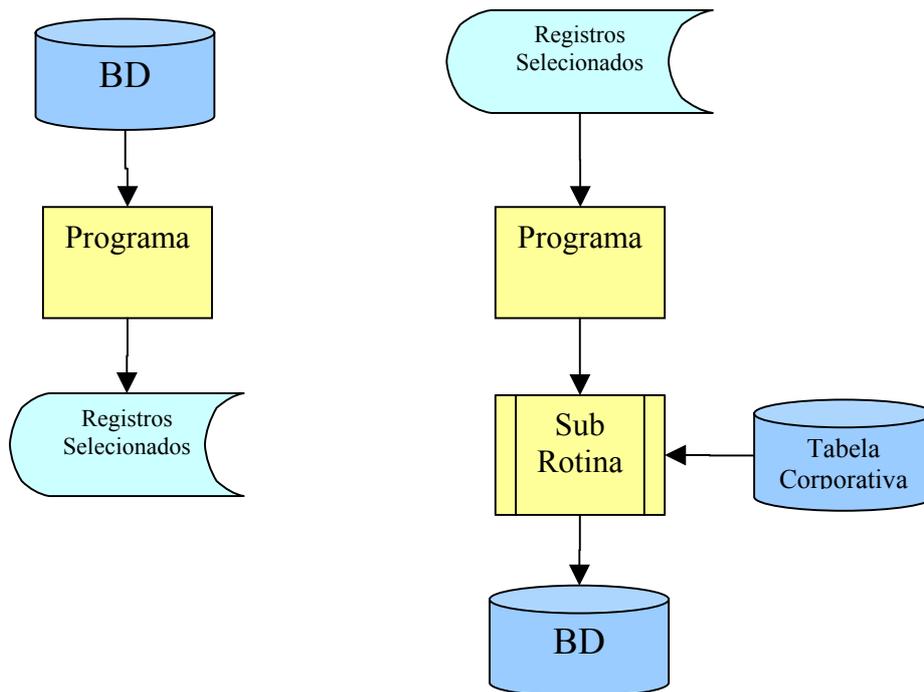
Atualizar uma base de dados, em um ambiente de grande porte (*mainframes*), de forma a otimizar o acesso ao banco de dados, garantindo que o sistema seja tolerante a falhas.

Motivação

Considere uma aplicação implementada para plataforma de grande porte que precisa efetuar atualizações em um banco de dados relacional após pesquisa no mesmo. A atualização pode ou não estar sendo feita nos mesmos registros selecionados.

Precisamos que o sistema seja tolerante à falhas, ou seja, se o programa for interrompido durante a atualização, não pode perder as informações dos registros já atualizados. Além disso, gostaríamos de otimizar o acesso ao banco de dados, reduzindo a quantidade de acessos a disco sem aumentar a contenção da base, para tanto desejamos efetuar "commits" parciais ao invés de "commit" a cada registro atualizado.

Estrutura



Implementação

Fatorar o programa, subdividindo-o em dois. O primeiro deve selecionar os registros desejados e efetuar toda o processamento dos dados. O resultado obtido e os dados do registro são gravados em um arquivo seqüencial.

O segundo programa somente efetua a leitura do arquivo gerado e faz as atualizações determinadas no arquivo efetuando o "commit" depois de um determinado número de registros. A cada "commit" efetuado é gravada, em uma tabela de controle, a chave do último registro atualizado anteriormente ao "commit". Após todas as atualizações a tabela de controle é atualizada com a indicação de fim do processamento. Para garantir tolerância à falhas, logo no início do segundo programa, é feita uma

consulta à tabela de controle e, se o processamento não foi concluído, o programa deve desprezar os registros do arquivo de entrada até que o arquivo esteja posicionado após o último registro já processado. A partir de então o processamento segue normalmente.

É recomendável que todo o processo de acessos à tabela de controle seja feita por uma sub-rotina (um programa chamado dentro do segundo programa) para garantir uniformidade e reutilização de código. Outra importante recomendação é que a tabela de controle possua a quantidade de registros que deverão ser atualizados a cada "commit", pois permite que ajustes possam ser feitos pelos DBA's (Administradores do Banco de Dados) do sistema, sempre que necessário melhorar a performance do acesso.

Exemplo de Código

```
*****
*                               00000-LOGICA-PRINCIPAL                               *
*****
LP-LOGICA-PRINCIPAL SECTION.

    PERFORM A-INICIALIZA.

    PERFORM B-PROCESSA UNTIL FL-FIM EQUAL 'S'.

    PERFORM C-FINALIZA.

LP-LOGICA-PRINCIPAL-FIM.
EXIT.

*****
*                               INICIALIZACAO                               *
*****
A-INICIALIZA SECTION.

    PERFORM AA-VALIDA-PARM.

    OPEN INPUT TH27501I.

    PERFORM RA-LER-TH27501I.

    PERFORM AB-INICIALIZA-TB-CTRL.

    PERFORM AB-RESTART.

A-INICIALIZA-FIM.
EXIT.

*****
*                               RESTART                               *
*****
AB-RESTART SECTION.

    IF DB996-QT-RGO-PCE NOT EQUAL ZEROS
        PERFORM RA-LER-TH27501I
            UNTIL WS-CHAVE-LIDA EQUAL DB996-CHAVE-GRAV
                OR FL-FIM-ARQ EQUAL 'S'
        IF FL-FIM EQUAL 'S'
            DISPLAY '*****'
            DISPLAY '* TH275 - ERRO NO RESTART *'
            DISPLAY '* REGISTRO PARA RESTART NAO ENCONTRADO *'
```

```

        DISPLAY '*****'
        PERFORM YA-ACESSA-SB002
    END-IF
    PERFORM RA-LER-TH27501I
END-IF.

AB-RESTART-FIM.
EXIT.

*****
*                PROCESSAMENTO PRINCIPAL                *
*****
B-PROCESSA      SECTION.

        PERFORM BA-ATUALIZA-V1TH0004.

        ADD  +1    TO    AC-QTD-TRAN-COMMIT

        IF  AC-QTD-TRAN-COMMIT EQUAL DB996-QTD-REG-CMI
            PERFORM BB-REGISTRO-DB996
            EXEC  SQL COMMIT END-EXEC
            MOVE  ZEROS TO AC-QTD-TRAN-COMMIT
        END-IF.

        PERFORM RA-LER-TH27501I.

B-PROCESSA-FIM.
EXIT.
*****
*                FINALIZA PROGRAMA                *
*****
C-FINALIZA      SECTION.

        EXEC  SQL COMMIT END-EXEC

        CLOSE TH27501I.

        PERFORM YC-ACESSA-SB030.

        STOP  RUN.

C-FINALIZA-FIM.
EXIT.

```

Conseqüências

Vantagens:

Tolerância à falhas - O uso do padrão permite que o sistema seja tolerante a falhas, pois ele consegue identificar se o processamento foi concluído normalmente ou não e dar o devido tratamento para cada condição;

Otimização do acesso ao banco de dados – As atualizações do banco de dados são feitas em momento distinto das consultas, além disso, os “commits” podem ser feitos de forma otimizada e com controle flexível, uma vez que a liberação do recurso do banco de dados está parametrizada e sob a tutela de um DBA.

Reutilização de código – O uso da sub-rotina permite reutilizar código tornando a construção mais simples e eficiente, mantendo um tratamento uniforme das retomadas em situações de término anormal de um processamento.

Desvantagens:

Uso de arquivo seqüencial e acesso a uma nova base de dados (base de controle).

Usos Conhecidos

- Sistema de administração de produtos Voucher (como: Vale Alimentação, Refeição, Farmácia, etc), em diversos momentos a citar:

- Agendamentos de transações para posterior postagem em conta;
 - Efetivação de solicitações on-line em processamento batch;
 - Renovação do Limite de Crédito das Contas;
 - Atualizações cadastrais.

- Sistema de atendimento de reclamações de clientes de cartões de créditos;
- Sistema de premiação e fidelização de usuários de cartão de crédito;