Universidade de São Paulo

Escola de Artes, Ciências e Humanidades

Curso de Bacharelado em Sistemas de Informação

Disciplina: ACH – 2025 – Laboratório de Bases de Dados

Docente: Sarajane Marques Peres

Discente: ______ N^{o.} Usp: _____

Prova Escrita e Individual (2009)

- 1. Identifique as alternativas incorretas, reescreva-as de forma a corrigir o que está errado e justifique a correção que você apresentou. **Obs.:** Justificativa implica em discussão de princípios e conceitos, com exemplos gráficos ou textuais se necessário. **(2,0)**
 - a. Considere uma escala de execução S com duas instruções sucessivas, I_i e I_j , das transações T_i e T_j (i <> j), respectivamente. Se I_i e I_j referem-se a itens de dados diferentes e uma das duas instruções é de escrita, então é permitido alternar I_i e I_j sem afetar os resultados de qualquer instrução da escala.
 - b. O tempo médio para uma transação ser completada após ser submetida ao sistema pode ser diminuído se esse sistema admitir concorrência. Neste caso, o ganho em termos de tempo de execução poderá ser menor se um protocolo de controle de concorrência em duas fases alternativo como o "severo" ou o "rigoroso" for utilizado em detrimento do protocolo de controle de concorrência em duas fases básico.
 - c. Ambas as regras de equivalência abaixo são válidas:

$$\sigma_c(R \times S) \equiv (R \mid \times \mid S)$$

$$\sigma_c(R \times S) \equiv (R \mid \times \mid_c S)$$

- d. Em uma cascata de operações de seleção é possível ignorar todas exceto a última. Ou seja, em uma consulta, dada uma seqüência de seleções, o processador de consultas pode executar apenas a última e, ainda assim, obter o resultado correto.
- e. Considerando a operação de junção natural. Sejam r(R) e s(S) duas relações. Se $R \cap S$ é uma chave para R, então sabemos que uma tupla de s juntar-se-á com no máximo uma tupla de r. Assim, o número de tuplas na junção não é maior que o número de tuplas de s.
- 2. Respostas rápidas → tamanho esperado das respostas: de duas a três linhas (2,0)
 - a. Qual módulo do SGBD garante a propriedade de Atomicidade de uma transação? Por quê?
 - b. Por que um otimizador de consultas heurístico procura adiantar a execução de operações de seleção e de projeção de um consulta?
 - c. Classifique o escalonamento abaixo dentro das classes: serializável ou não (se sim, mostre o escalonamento serial equivalente), livre de cascata ou não (por que?) e recuperável ou não (por que?).

$$r_1(X)$$
; $r_2(Z)$; $r_1(Z)$; $r_3(X)$; $r_3(Y)$; $w_1(X)$; c_1 ; $w_3(Y)$; $r_2(Y)$; $w_2(Z)$; $w_2(Y)$; c_2 ;

- d. Defina um que é um "gatilho" e explique suas partes constituintes segundo o modelo
- 3. Para cada questão abaixo, **defina** os conceitos citados e mostre, claramente, quais são as **vantagens** e **desvantagens** de cada um. É estimulado o uso de exemplos, desenhos e/ou gráficos para fundamentar sua resposta. (3,0)
 - a. Visão (na terminologia SQL CREATE VIEW) motivada por "consultas freqüentes" X visão (na terminologia SQL CREATE VIEW) motivada por "segurança".
 - b. Protocolo de controle de concorrência por bloqueio X Protocolo de controle de concorrência por *timestamps*.
- 4. Abaixo do enunciado do exercício está listado o LOG correspondente a determinado plano de execução de um conjunto de transações, até o ponto em que ocorre uma queda de sistema. Suponha que o protocolo de atualização imediata do banco de dados com *checkpoint* esteja sendo usado.
 - (a) Especifique quais operações do LOG serão refeitas e quais serão desfeitas, indicando a ordem na qual as operações de UNDO e REDO ocorrerão e justificando sua resposta (motivação para desfazer operações, motivação para refazer operações, motivação para a ordem de execução de UNDOs e REDOs) (1,0).
 - (b) Estudando este LOG é possível dizer se o escalonamento que o produziu é:
 - I. Serial ou concorrente? Se concorrente, é serializável? (1,0)
 - II. Recuperável ou não recuperável? (1,0)

Justifique suas respostas com base em princípios e conceitos referentes à teoria de implementação de SGBDs.

<start, T1> <T1, B, 00, 12> <T1, D, 20, 25> <start, T2> <start, T4> <T2, B, 12, 18> <checkpoint,L> <commit, T1> <T4, D, 25, 15> <start, T3> <T3, C, 30, 40> <T4, A, 30, 20> <commit, T3> <T4, D, 20, 25> <start, T5> <T5, D, 25, 30> <T2, D, 30, 35> <commit, T4> Queda do sistema