Limite de tempo 100 Minutos

Cursos

28

Grupos

Calendário

Caixa de

entrada

(1)

Histórico

مالاه •

Studio

?

Ajuda

Conta

Graduação Presencial Sincron...

Página inicial



Módulos

Programa

Biblioteca PUC Minas

Tarefas

Testes Fóruns

Páginas

Arquivos

Notas

Pessoas

Colaborações

Office 365 Medalhas

Lucid (Whiteboard)

AS10: Transação e Concorrência

Disponível 22 nov em 7:00 - 22 nov em 8:40 1 hora e 40 minutos Entrega 22 nov em 8:40 Pontos 3 Perguntas 2

Instruções

Teste

Este é o teste AS10: Transação e Concorrência, uma atividade prática avaliativa para testar o conhecimento do aluno em conceitos e técnicas relacionados ao processamento de transações e controle de concorrência em bancos de dados relacionais.

Instruções

De forma individual e sem consulta, o aluno deverá responder as questões apresentadas no teste observando o limite de tempo para sua conclusão. O aluno deverá responder uma pergunta por vez e não terá a opção de voltar para rever sua resposta ou responder questões não respondidas.

Histórico de tentativas

	Tentativa	Tempo	Pontuação
MAIS RECENTE	Tentativa 1	8 minutos	3 de 3

Pontuação deste teste: 3 de 3 Enviado 22 nov em 8:19 Esta tentativa levou 8 minutos.

Pergunta 2

	Pergunta 1	1,5 / 1,5 pts
	Abaixo apresentam-se três transações e um possível escalonamento envolvendo essas transações.	
	$T_1 = r(x), r(y), w(x), r(z)$	
	$T_2 = r(z), r(x), r(y), w(z)$	
	$T_3 = r(y), r(z), w(y), r(x)$	
	$S_a = r_3(y), r_2(z), r_1(x), r_2(x), r_3(z), r_2(y), w_3(y), w_2(z), w_1(x), r_3(x), r_1(z)$	
	Com base nas transações e nos escalonamento apresentados pode-se afirma que:	
	☐ Não existem conflitos no escalonamento S _a	
Correto!	O escalonamento S _a não apresenta o problema de atualização perdida	
	☐ O escalonamento S _a é completo	
	O escalonamento S _a apresenta o problema de leitura não repetitiva	
	As três transações são equivalentes em conflito	
Correto!	O escalonamento S _a não é serializável	
Correto!	O escalonamento S _a não respeita as propriedades ACID	
Correto!	☑ A transação T₂ é uma transação de leitura-escrita	
Correto!	Considerando que as últimas operações no escalonamento S _a sejam c ₃ , c ₁ , c ₂ , nessa ordem, o escalonamento S _a não é recuperáv	el

	Abaixo apresentam-se três transações e um possível escalonamento envolvendo essas transações.
	$T_1 = r(x), r(y), w(x), r(z)$
	$T_2 = r(z), r(x), r(y), w(z)$
	$T_3 = r(y), r(z), w(y), r(x)$
	$S_a = r_3(y), r_2(z), r_1(x), r_2(x), r_3(z), r_2(y), w_3(y), w_2(z), w_1(x), r_3(x), r_1(z)$
	Com base nas transações e nos escalonamento apresentados pode-se afirma que:
to!	Considerando a técnica de controle de concorrência por bloqueio exclusivo (binário) com protocolo 2PL estrito e confirmação (commit) implícit (commit da transação ocorre logo após a última operação da transação no escalonamento), o escalonamento S _a possui deadlock.
o!	Considerando a técnica de controle de concorrência por bloqueio compartilhado (ternário) com protocolo 2PL estrito e confirmação (commit) implícita (commit da transação ocorre logo após a úlltima operação da transação no escalonamento), o escalonamento S _a possui deadlock.
	Considerando a técnica de controle de concorrência por ordenação de registros de timestamp, o escalonamento S _a possui deadlock.
	Considerando a técnica de controle de concorrência por bloqueio compartilhado (ternário) com protocolo 2PL conservador (estático) e confirmação (commit) implícita (commit da transação ocorre logo após a úlltima operação da transação no escalonamento), o escalonamento S _a possui deadlock.
	A técnica de detecção de <i>deadlock</i> usando grafo de espera deve ser associada à técnica de controle de concorrência por ordenação de registro de <i>timestamp</i> para garantir que o escalonamento S _a execute corretamente, evitando <i>deadlocks</i> desnecessários.
	\blacksquare O timestamp da transação T_3 é menor que o timestamp da transação T_1 .
	As três transações são equivalentes em conflito.
	\square A transação T_2 é uma transação que apresenta o problema de <i>starvation</i> no escalonamento S_a .
	Considerando a técnica de controle de concorrência por bloqueio exclusivo (binário) com protocolo 2PL conservador (estático) e confirmação (commit) implícita (commit da transação ocorre logo após a última operação da transação no escalonamento), o escalonamento S _a não possui deadlock.

Pontuação do teste: 3 de 3

1,5 / 1,5 pts

◆ Anterior

Próximo ▶

Detalhes do envio:

Pontuação atual:

minutos

3 de 3

3 de 3

Tempo:

Pontuação

mantida: