Pergunta 2





Painel de

controle

Graduação Presencial Síncron...



Página inicial

Objetivos

Módulos

Programa

Fóruns

Páginas

Arquivos

Notas

Pessoas

Colaborações

Office 365

Medalhas

Minas

Biblioteca PUC

Avaliação CPA

**PUC Carreiras** 



Tarefas
Testes

Calendário

Caixa de entrada









## AS10: Transação e Concorrência Resultados para Fabio Franco de Azevedo

Pontuação deste teste: **3** de 3 Enviado 1 dez em 16:32 Esta tentativa levou 6 minutos.

	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:	
	O escalonamento S <sub>a</sub> apresenta o problema de leitura não repetitiva	
Correto!	☑ O escalonamento S <sub>a</sub> não respeita as propriedades ACID	
	As três transações são equivalentes em conflito	
Correto!	☑ O escalonamento S <sub>a</sub> não apresenta o problema de atualização perdida	
Correto!	☑ O escalonamento S <sub>a</sub> não é serializável	
	O escalonamento S <sub>a</sub> é completo	
	Não existem conflitos no escalonamento S <sub>a</sub>	
Correto!	☑ A transação T <sub>2</sub> 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:
Considerando a técnica de controle de concorrência por ordenação de registros de timestamp, o escalonamento S <sub>a</sub> possui deadlock.
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 <sub>a</sub> não 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 <sub>a</sub> 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 <sub>a</sub> execute corretamente, evitando <i>deadlocks</i> desnecessários.
$\blacksquare$ A transação $T_2$ é uma transação que apresenta o problema de <i>starvation</i> no escalonamento $S_a$ .
As três transações são equivalentes em conflito.
✓ Considerando a técnica de controle de concorrência por bloqueio exclusivo (binário) com protocolo 2PL estrito e confirmação (commit) implíci (commit da transação ocorre logo após a última operação da transação no escalonamento), o escalonamento S <sub>a</sub> possui deadlock.
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 <sub>a</sub> possui deadlock.
 $\square$ O timestamp da transação $T_3$ é menor que o timestamp da transação $T_1$ .

1,5 / 1,5 pts

Teste enviados

mais tentativas

Tentativa 1: 3

← Voltar para o teste

Fabio Franco de Azevedo não tem