

1. Wie oft wird eine Transaktion ausgeführt? Genau einmal
2. Kann eine Transaktion direkt vom Zustand "partial" zu "failed" wechseln? Wahr
3. Was ist hinsichtlich eines Conflict Graphs wahr? Ein Conflict Graph wird auch Precedence Graph genannt.
4. Kann eine Transaktion direkt vom Zustand "active" zu "committed" wechseln? Falsch
5. Kann eine Transaktion direkt vom Zustand "committed" zu "failed" wechseln? Falsch
6. Welche der folgenden Kombinationen von Operationen unterschiedlicher Transaktionen gelten als Konflikt? write – write, write – read, read - write
7. Ein beliebiger Schedule kann ... beinhalten. Operationen von einer oder mehreren Transaktionen
8. Welche Aussagen über einen conflict serializable Schedule sind wahr? Er ist konfliktäquivalent zu einem seriellen Schedule. Er stellt sicher, dass die Datenbank nach der Ausführung in einem konsistenten Zustand ist.
9. Folgende SQL-Anweisungen auf der zu Beginn leeren Tabelle "emp" befinden sich in einer einzigen Transaktion:  
 INSERT INTO emp VALUES(1, 'Joe');  
 INSERT INTO emp VALUES(2, 'Jim');  
 INSERT INTO emp VALUES(3, 'Jill');  
 ROLLBACK;  
 Wie viele Zeilen befinden sich in der Tabelle, nachdem die Anweisungen ausgeführt wurden? 0
10. Welche der folgenden Aussagen über Schedules sind wahr? Ein Schedule kann mehrere überlappende Instruktionen von beliebig vielen Transaktionen enthalten. Ein Schedule kann mehrere überlappende Instruktionen von zwei Transaktionen enthalten.
11. Conflict Graphs werden verwendet, um zu ... entscheiden, ob ein Schedule conflict serializable ist
12. Wofür steht ACID? Isolation, Consistency, Durability, Atomicity
13. -

schedule $S_1$	
$T_1$	$T_2$
read(X, x) $x \leftarrow x+1$ write(X, x)	read(X, x) $x \leftarrow 2x$ write(X, x) read(Y, y) $y \leftarrow 2y$ write(Y, y)
read(Y, y) $y \leftarrow y+1$ write(Y, y)	

14. –

schedule $S_0'$	
$T_1$	$T_2$
read(X, x) $x \leftarrow x+1$ write(X, x)	read(X, x) $x \leftarrow 2x$ write(X, x)
read(Y, y) $y \leftarrow y+1$ write(Y, y)	read(Y, y) $y \leftarrow 2y$ write(Y, y)

Wählen Sie eine Antwort:  
 A. DE ein gültiger nebenläufiger Schedule  
 B. DE ein valid concurrent schedule

15. –

schedule $S_0$	
$T_1$	$T_2$
read(X, x) $x \leftarrow x+1$ write(X, x) read(Y, y) $y \leftarrow y+1$ write(Y, y)	read(X, x) $x \leftarrow 2x$ write(X, x) read(Y, y) $y \leftarrow 2y$ write(Y, y)

Wählen Sie eine Antwort:  
 A. DE ein gültiger serialer Schedule  
 B. DE ein valid serial schedule