Vorlesung "Datenbanken 2"

Übungsaufgaben
Transaktionsmanagement

Wintersemester 2018/2019

Kontakt: Prof. Dr. Zoltán Nochta

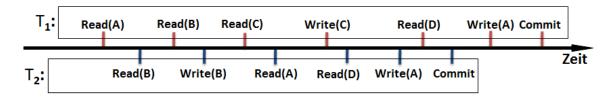
Datum: 12.10.2018

Aufgabe 2

2.A Ist der folgende (nicht-serielle) Schedule *S* serialisierbar? Begründen Sie bitte Ihre Antwort.

$$S = w_1(x) r_2(y) w_3(y) w_2(x) w_3(z) c_3 w_1(z) c_2 c_1$$

2.B Welches **Fehlerphänomen** der verzahnten Transaktionsdurchführung in Datenbanken können Sie in der Abbildung unten erkennen? Bitte begründen Sie Ihre Antwort.



- **2.C** Kann ein DBMS ausgehend von den Operationen in 2.B mittels **2PL** einen konfliktfrei verzahnten Schedule erzeugen? Bitte begründen Sie Ihre Antwort.
- **2.D** Ein DBMS verarbeitet drei Transaktionen **T1, T2** und **T3**, die ihre Operationen in dieser Reihenfolge *R* ausführen:

$$R := w3(y) r2(z) r1(x) w2(x) r1(y) r3(z) c3 c1 w2(z) c2$$

Angenommen das System verwendet **SS2PL** für die Synchronisation von R. Geben Sie bitte den dabei entstehenden Schedule **R'** an.

Wie sieht der Ablauf **R"** aus, wenn **Transaction-Level Snapshot Isolation** verwendet wird? Welches der beiden Verfahren wäre vorteilhafter in dieser Situation? Bitte begründen Sie Ihre Antwort.

2.E Nehmen wir an, dass ein DBMS durchschnittlich **60.000 Transaktionen pro Minute** verarbeitet. Pro Transaktion werden dabei **500 Bytes** in die Logdatei geschrieben. Berechnen Sie bitte den zum **Schreiben** des Logs benötigten **Durchsatz** im System (in Byte/s).

Dieses DBMS läuft nun (genau) **18 Tage** lang rund und stürzt dann unerwartet wegen defekter Datenplatte ab. Es wurde innerhalb dieser Zeit leider *kein* Backup der Daten erstellt. Berechnen Sie bitte die für Wiederherstellung der Daten benötigte Zeit.

Gehen Sie dabei davon aus, dass die Geschwindigkeit des Recovery-Prozesses nur durch den maximalen Lese-Durchsatz der Logging-Festplatte von **100 MByte/s** (10⁸ Byte/s) limitiert ist.