Transaktionsverwaltung

Beispiel einer typischen Transaktion in einer Bankanwendung:

- 1. Lese den Kontostand von A in die Variable a: read(A,a);
- 2. Reduziere den Kontostand um 50.- Euro: a := a 50;
- 3. Schreibe den neuen Kontostand in die Datenbasis: write(A,a);
- 4. Lese den Kontostand von *B* in die Variable *b*: **read**(*B*,*b*);
- 5. Erhöhe den Kontostand um 50,- Euro: b := b + 50;
- 6. Schreibe den neuen Kontostand in die Datenbasis: write(B, b);



Operationen auf Transaktions-Ebene



In den klassischen Transaktionssystemen:

- ➤ begin of transaction (BOT): Mit diesem Befehl wird der Beginn einer eine Transaktion darstellende Befehlsfolge gekennzeichnet.
- ➤ **commit**: Hierdurch wird die Beendigung der Transaktion eingeleitet. Alle Änderungen der Datenbasis werden durch diesen Befehl festgeschrieben, d.h. sie werden dauerhaft in die Datenbank eingebaut.
- ➤ **abort**: Dieser Befehl führt zu einem Selbstabbruch der Transaktion. Das Datenbanksystem muss sicherstellen, dass die Datenbasis wieder in den Zustand zurückgesetzt wird, der vor Beginn der Transaktionsausführung existierte.

Erweiterte Operationen auf Transaktions-Ebene



Zusätzlich in neuen Datenbankanwendungen:

- ➤ define savepoint: Hierdurch wird ein Sicherungspunkt definiert, auf den sich die (noch aktive) Transaktion zurücksetzen lässt. Das DBMS muss sich dazu alle bis zu diesem Zeitpunkt ausgeführten Änderungen an der Datenbasis "merken". Diese Änderungen dürfen aber noch nicht in der Datenbasis festgeschrieben werden, da die Transaktion durch ein abort immer noch gänzlich aufgegeben werden kann
- ➤ backup transaction: Dieser Befehl dient dazu, die noch aktive Transaktion auf den jüngsten also den zuletzt angelegten Sicherungspunkt zurückzusetzen. Es hängt von der Funktionalität des Systems ab, ob auch ein Rücksetzen auf weiter zurückliegende Sicherungspunkte möglich ist. Um diese Funktionalität zu realisieren, benötigt man selbstverständlich entsprechend mehr Speicherkapazität, um die Zustände mehrerer Sicherungspunkte temporär abzuspeichern oder wie wir in Kapitel 10 sehen werden, mehr Zeit, um die ausgeführten Operationen rückgängig zu machen.

Abschluss einer Transaktion



Für den Abschluss einer Transaktion gibt es zwei Möglichkeiten:

Den erfolgreichen Abschluss durch ein commit.

2. Den erfolglosen Abschluss durch ein abort.

Eigenschaften von Transaktionen:

ТИП

ACID

- Atomicity (Atomarität)
 - Alles oder Nichts
- Consistency
 - Nonsistenter Zustand der DB → k. Zustand
- Isolation
 - Jede Transaktion hat die DB "für sich allein"
- Durability (Dauerhaftigkeit)
 - Änderungen erfolgreicher Transaktionen dürfen nie verloren gehen

Eigenschaften von Transaktionen



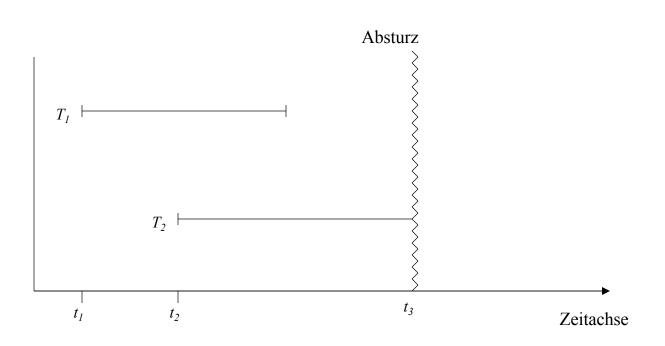


Abb.: Transaktionsbeginn und -ende relativ zu einem Systemabsturz

Transaktionsverwaltung in SQL



commit work: Die in der Transaktion vollzogenen Änderungen werden – falls keine Konsistenzverletzung oder andere Probleme aufgedeckt werden – festgeschrieben. Das Schlüsselwort **work** ist optional, d.h. das Transaktionsende kann auch einfach mit **commit** "befohlen" werden.

rollback work: Alle Änderungen sollen zurückgesetzt werden. Anders als der **commit**-Befehl muss das DBMS die "*erfolgreiche*" Ausführung eines rollback-Befehls immer garantieren können.

Transaktionsverwaltung in SQL



Beispielsequenz auf Basis des Universitätsschemas:

insert into Vorlesungen

values (5275, `Kernphysik`, 3, 2141);

insert into Professoren

values (2141, `Meitner`, `C4`, 205);

commit work

Ausprägung von Professoren und Vorlesung



Professoren									
PersNr	Name	Rang	Raum						
2125	Sokrates	C4	226						
2126	Russel	C4	232						
2127	Kopernikus	C3	310						
2133	Popper	C3	52						
2134	Augustinus	C3	309						
2136	Curie	C4	36						
2137	Kant	C4	7						

Vorlesungen										
VorlNr	Titel	SWS	Gelesen Von							
5001	Grundzüge	4	2137							
5041	Ethik	4	2125							
5043	Erkenntnistheorie	3	2126							
5049	Mäeutik	2	2125							
4052	Logik	4	2125							
5052	Wissenschaftstheorie	3	2126							
5216	Bioethik	2	2126							
5259	Der Wiener Kreis	2	2133							
5022	Glaube und Wissen	2	2134							
4630	Die 3 Kritiken	4	2137							



Professoren						\prod	Studenten					Vorlesungen				
Persi	I r	Name		Rang	Raur	m	MatrNr	Name		Sem	ester	VorINr		Titel		gelesenV
2125	5 9	Sokrate	s	C4	226	П	24002	Xenokrates		-	18				_	on
2126	5	Russel		C4	232		25403	3 Jonas			12	5001	Grundzüge		4	2137
2127	7 K	opernik	us	C3	310		26120	6120 Fichte			10	5041	Ethik		4	2125
2133	3	Popper	-	C3	52	TI	26830 Aristoxen		oxenos		8	5043	Erkenntnistheorie		3	2126
2134			309		27550	Schopenhauer			6	5049	Mäeutik		2	2125		
2136	2136 Curie			C4	36	Tl	28106	Carnap			3	4052	Logik		4	2125
2137	,	Kant		C4	7	Tl	29120	Theo	phrastos		2	5052	Wissenschaftstheorie		3	2126
				┵	29555 Feuerbach			2	5216	Bioethik		2	2126			
	voraussetzen					hören				5259	Der Wiener Kreis		2	2133		
Vo	Vorgänger Nachfolger				Mod	MatrNr VorINr				5022 Glaube und Wissen			2	2134		
	5001			5041				_	5001			4630	Di	Die 3 Kritiken		2137
	5001			5043												
	5001		5049				27550									
	5041			5216				27550 4052				Assistenten				
	5043			5052				28106 5041 28106 5052			PersiN			Fachgebiet		Boss
	5041			5052							3002	Platon		Ideenlehre		2125
	5052			5259				3106 5216								
	prüfen						1	28106 5259			3003	Aristoteles		Syllogistik		2125
	•						1 —	29120 5001			3004	1.5		<u> </u>		2126
Matr	_	VoriN	r P	PersNr	Not	te	29:	120	5041	,	3005	Rheti		Planetenbewe		2127
	28106 500		\perp	2126	1		291	120	5049		3006	Newton		Keplersche Gesetze		2127
2540	25403 5041		\perp	2125	2		295	9555 5022			3007	Spinoza Gott und N		Gott und Na	atur	2126
2755	27550 40			2137	2		254	403	5022							

ПШ

Zustandsübergangs-Diagramm für Transaktionen



