₿ĤT



Wirtschaftsinformatik 2 LE 08 – Transaktionen

Prof. Dr. Thomas Off

http://www.ThomasOff.de/lehre/beuth/wi2

1

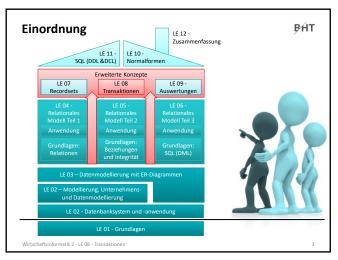
Ziel

Ziel dieser Lehreinheit

- Konsistenzsicherung als Anforderung an Datenbanken wiederholen und vertiefen
- Konzepte der Transaktionen und deren Eigenschaften kennenlernen
- Anwendung von Transkationen in SQL und mit MS $\mbox{\sc Access}$
- Erläuterungen zum technischen Hintergrund der Transaktionsverarbeitung

Wirtschaftsinformatik 2 - LE 08 - Transaktionen

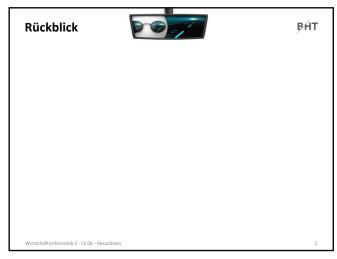
2



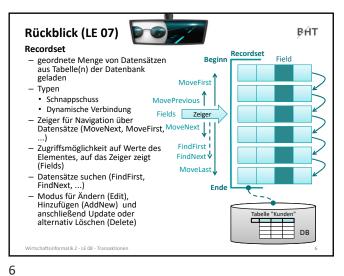
3

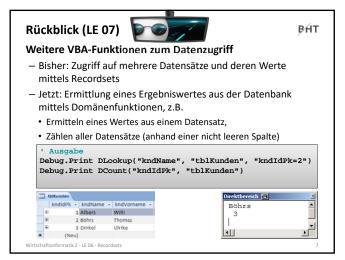
Inhalt	ВНТ
Ziel und Einordnung	
Rückblick	
Transaktionen	
 Konsistenz und Integrität 	
Konsistenzsicherung als Ziel relationaler Datenbanken	
Gefahren für die Konsistenz von Datenbanken	
 Transaktionen und ACID 	
 Anwendung von Transaktionen 	
Anwendungsszenarien	
Transaktionen in SQL	
Transaktionen mit MS Access	
 Technik der Transaktionsverarbeitung 	
Parallele Transaktionen und deren Probleme	
Transaktionslevel	
Umsetzung paralleler Transaktionen	
 Protokollierung 	
 Zusammenfassung 	
Ausblick	
Wirtschaftsinformatik 2 - LE 08 - Transaktionen	4

4

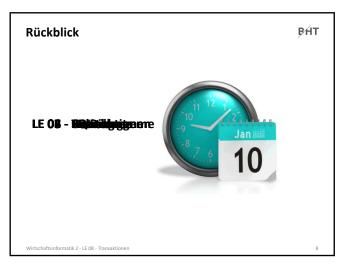


5





7



8



LE08 - Transaktionen

3

9



10

Rückblick (LE 02) Anforderungen an Datenbanken in betrieblichen Anwendungen - ... - stellen sicher, dass die Daten korrekt sind • physisch korrekt gespeichert • logisch korrekt, so dass keine Widersprüche existieren • semantisch korrekt, so dass keine unsinnigen Daten gespeichert sind - ... → Integrität der gespeicherten Daten ist eine Voraussetzung für die Konsistenz der Datenbank

11

BHT Inhalt Ziel und Einordnung Rückblick Transaktionen - Konsistenz und Integrität Konsistenzsicherung als Ziel relationaler Datenbanken Gefahren für die Konsistenz von Datenbanken Transaktionen und ACID Anwendung von Transaktionen AnwendungsszenarienTransaktionen in SQL • Transaktionen mit MS Access Technik der Transaktionsverarbeitung • Parallele Transaktionen und deren Probleme Transaktionslevel Umsetzung paralleler Transaktionen Protokollierung Zusammenfassung Ausblick

tschaftsinformatik 2 - LE 08 - Transaktionen

12

Konsistenz und Integrität

₽⁄HT

Ziel relationaler Datenbanken ist Sicherung der Konsistenz/Integrität der gespeicherten Daten

- Konsistenz bezeichnet Korrektheit der gespeicherten Daten
 - physische Konsistenz: Daten werden technisch korrekt gespeichert und korrekt gelesen
 - logische Konsistenz: die zu speichernden Daten und Zusammenhänge sind für sich genommen korrekt
 - semantische Konsistenz: es werden keine unsinnigen Daten gespeichert
- Konsistenz ist nur gewährleistet, wenn die gespeicherten Daten alle Integritätsbedingungen erfüllen

Wirtschaftsinformatik 2 - LE 09 - Transaktionen

13

13

Konsistenz und Integrität

₽ĤT

Ziel relationaler Datenbanken ist Sicherung der Konsistenz/Integrität der gespeicherten Daten

- wird erreicht für
- Attribute/Spalten: durch Vorgabe und Prüfung des Wertebereichs
- Entitäten/Relationen: durch Primärschlüssel und 1. Integritätsregel
 - Primärschlüssel muss eindeutig und darf niemals leer sein
- Beziehungen/Fremdschlüssel: durch 2. Integritätsregel
 - Kein Fremdschlüssel (ungleich "leer"), dessen Wert im zugehörigen Primärschlüssel nicht existiert
- Fachliche Zusammenhänge (z.B. Geburtsdatum von Kunden muss in der Vergangenheit liegen): durch Implementierung fachlicher Plausibilitätsregeln und Prüfung vor der Speicherung in der Datenbank

Wirtschaftsinformatik 2 - LE 08 - Transaktionen

14

14

Konsistenz und Integrität

₿ĤT

Gefahren für die Konsistenz von Daten

- technische Fehler ausgelöst durch Rechnerabsturz, Stromausfall, Brand (Feuer, Löschwasser), ...
- logische und semantische Fehler durch konkurrierende Zugriffe mehrerer Benutzer



Wirtschaftsinformatik 2 - LE 08 - Transaktionen

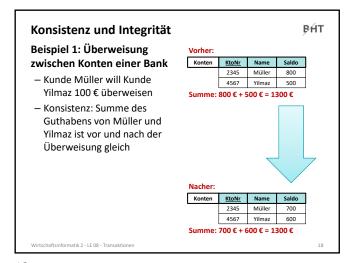
15

Konsistenz und Integrität Beispiel 1: Überweisung zwischen Konten einer Bank - Kunde Müller will Kunde Yilmaz 100 € überweisen Konten Ktonr Name Saldo 2345 Müller 800 4567 Yilmaz 500

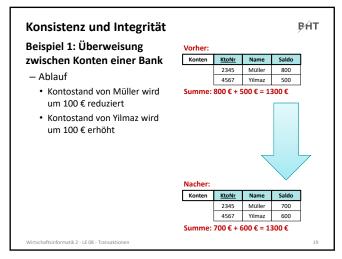
16

Konsistenz und Integrität Beispiel 1: Überweisung zwischen Konten einer Bank - Kunde Müller will Kunde Yilmaz 100 € überweisen - Konsistenz: Summe des Guthabens von Müller und Yilmaz ist vor und nach der Überweisung gleich

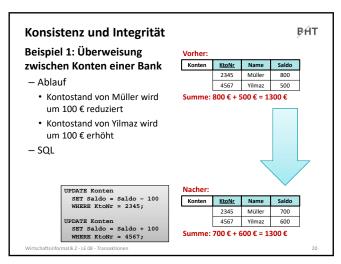
17



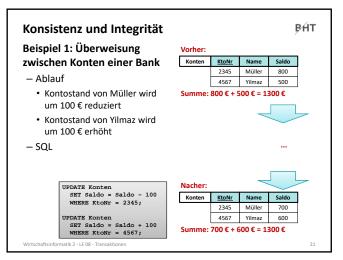
18



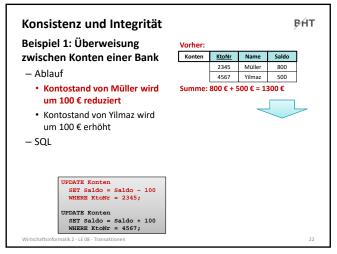
19



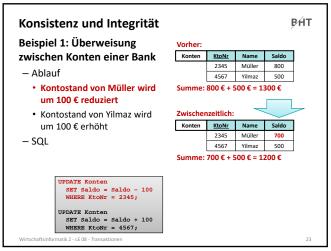
20



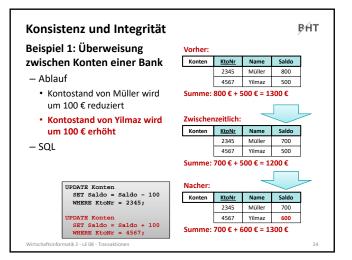
21



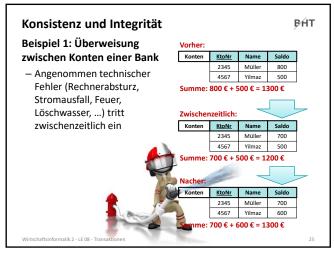
22



23



24



25

Konsistenz und Integrität Beispiel 1: Überweisung zwischen Konten einer Bank

 Angenommen technischer Fehler (Rechnerabsturz, Stromausfall, Feuer, Löschwasser, ...) tritt zwischenzeitlich ein

 - ... dann ist die Datenbank nicht mehr konsistent (es fehlen 100 EUR)

Konten	KtoNr	Name	Saldo	
	2345	Müller	800	
	4567	Yilmaz	500	
Nachher	800 € + <u>!</u>		300 E	L
		Name	Saldo	<u> </u>
Nachher	?			<u> </u>

26

Konsistenz und Integrität Beispiel 2: Flugbuchung TXL nach TLS via MUC



Wirtschaftsinformatik 2 - LE 08 - Transaktionen

LE08 - Transaktionen

27

9

Konsistenz und Integrität Beispiel 2: Flugbuchung TXL nach TLS via MUC

- Konsistenz bedeutet
 - Vorher: es ist kein Flug gebucht
 - Nachher: es ist der gesamte Flug, bestehen aus einem Flug pro Teilstrecke gebucht
 - TXL → MUC
 - MUC → TLS



Wirtschaftsinformatik 2 - LF 08 - Transaktione

28

Konsistenz und Integrität Beispiel 2: Flugbuchung TXL nach TLS via MUC

– Ablauf?



Wirtschaftsinformatik 2 - LE 08 - Transaktionen

29

Konsistenz und Integrität Beispiel 2: Flugbuchung TXL nach TLS via MUC

- Ablauf
 - Lesen, ob freie Plätze
 - Buchen, wenn auf beiden Teilstrecken ein Platz frei ist



Wirtschaftsinformatik 2 - LE 08 - Transaktionen

30

Konsistenz und Integrität Beispiel 2: Flugbuchung TXL nach TLS via MUC

- Ablauf
 - Lesen, ob freie Plätze
 - auf Teilstrecke TXL nach MUC verfügbar ist und
 - Buchen, wenn auf beiden Teilstrecken ein Platz frei ist



Wirtschaftsinformatik 2 - LE 08 - Transaktione

31

Konsistenz und Integrität Beispiel 2: Flugbuchung TXL nach TLS via MUC

- Ablauf
 - Lesen, ob freie Plätze
 - auf Teilstrecke TXL nach MUC verfügbar ist und
 - auf Teilstrecke MUC nach TLS verfügbar ist
 - Buchen, wenn auf beiden Teilstrecken ein Platz frei ist



Wirtschaftsinformatik 2 - LE 08 - Transaktionen

32

Konsistenz und Integrität Beispiel 2: Flugbuchung TXL nach TLS via MUC

- Ablauf
 - Lesen, ob freie Plätze
 - auf Teilstrecke TXL nach MUC verfügbar ist und
 - auf Teilstrecke MUC nach TLS verfügbar ist
 - Buchen, wenn auf beiden Teilstrecken ein Platz frei ist
 - Teilstrecke TXL-MUC buchen



Wirtschaftsinformatik 2 - LE 08 - Transaktionen

33

Konsistenz und Integrität Beispiel 2: Flugbuchung TXL nach TLS via MUC

- Ablauf
- Lesen, ob freie Plätze
- auf Teilstrecke TXL nach MUC verfügbar ist und
- auf Teilstrecke MUC nach TLS verfügbar ist
- Buchen, wenn auf beiden Teilstrecken ein Platz frei ist
- Teilstrecke TXL-MUC buchen

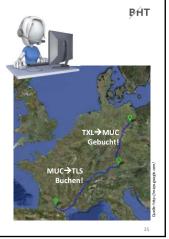


Wirtschaftsinformatik 2 - LE 08 - Transaktioner

34

Konsistenz und Integrität Beispiel 2: Flugbuchung TXL nach TLS via MUC

- Ablauf
 - Lesen, ob freie Plätze
 - auf Teilstrecke TXL nach MUC verfügbar ist und
 - auf Teilstrecke MUC nach TLS verfügbar ist
 - Buchen, wenn auf beiden Teilstrecken ein Platz frei ist
 - Teilstrecke TXL-MUC buchen
 - Teilstrecke MUC-TLS buchen



Wirtschaftsinformatik 2 - LE 08 - Transaktionen

35

Konsistenz und Integrität Beispiel 2: Flugbuchung TXL nach TLS via MUC

- Ablauf
 - Lesen, ob freie Plätze
 - auf Teilstrecke TXL nach MUC verfügbar ist und
 - auf Teilstrecke MUC nach TLS verfügbar ist
 - Buchen, wenn auf beiden Teilstrecken ein Platz frei ist
 - Teilstrecke TXL-MUC buchen
 - Teilstrecke MUC-TLS buchen



Wirtschaftsinformatik 2 - LE 08 - Transaktionen

36

Konsistenz und Integrität Beispiel 2: Flugbuchung TXL nach TLS via MUC

- Konsistenter Zustand: es ist der gesamte Flug, bestehend aus einem Flug pro Teilstrecke gebucht
 - TXL → MUC
 - MUC → TLS



Wirtschaftsinformatik 2 - LF 08 - Transaktioner

37

Konsistenz und Integrität Beispiel 2: Flugbuchung TXL nach TLS via MUC

Ablauf mit mehreren Benutzern



Wirtschaftsinformatik 2 - LE 08 - Transaktionen

38

Konsistenz und Integrität Beispiel 2: Flugbuchung TXL nach TLS via MUC

- Ablauf mit mehreren Benutzern
 - A: Lesen freier Plätze



Wirtschaftsinformatik 2 - LE 08 - Transaktionen

39

Konsistenz und Integrität Beispiel 2: Flugbuchung TXL nach TLS via MUC

- Ablauf mit mehreren Benutzern
 - A: Lesen freier Plätze
 - B: Lesen freier Plätze

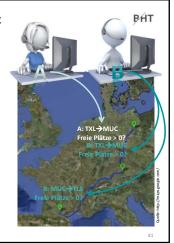


Wirtschafteinformatik 2 - LE 09 - Transaktions

40

Konsistenz und Integrität Beispiel 2: Flugbuchung TXL nach TLS via MUC

- Ablauf mit mehreren Benutzern
- A: Lesen freier Plätze
- B: Lesen freier Plätze



Wirtschaftsinformatik 2 - LE 08 - Transaktionen

41

Konsistenz und Integrität Beispiel 2: Flugbuchung TXL nach TLS via MUC

- Ablauf mit mehreren Benutzern
 - A: Lesen freier Plätze
 - B: Lesen freier Plätze



Wirtschaftsinformatik 2 - LE 08 - Transaktionen

42

Konsistenz und Integrität Beispiel 2: Flugbuchung TXL nach TLS via MUC

- Ablauf mit mehreren Benutzern
 - A: Lesen freier Plätze
 - B: Lesen freier Plätze
 - A: Buchen Teilstrecke 1



Wirtschafteinformatik 2 - LE 09 - Transaktionor

43

Konsistenz und Integrität Beispiel 2: Flugbuchung TXL nach TLS via MUC

- Ablauf mit mehreren Benutzern
 - A: Lesen freier Plätze
 - B: Lesen freier Plätze
 - A: Buchen Teilstrecke 1

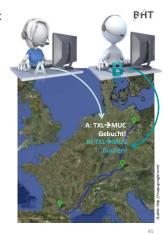


Wirtschaftsinformatik 2 - LE 08 - Transaktionen

44

Konsistenz und Integrität Beispiel 2: Flugbuchung TXL nach TLS via MUC

- Ablauf mit mehreren Benutzern
 - A: Lesen freier Plätze
 - B: Lesen freier Plätze
 - A: Buchen Teilstrecke 1
 - B: Buchen Teilstrecke 1

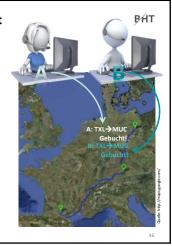


Wirtschaftsinformatik 2 - LE 08 - Transaktionen

45

Konsistenz und Integrität Beispiel 2: Flugbuchung TXL nach TLS via MUC

- Ablauf mit mehreren Benutzern
 - A: Lesen freier Plätze
 - B: Lesen freier Plätze
 - A: Buchen Teilstrecke 1
 - B: Buchen Teilstrecke 1



Wirterhaftrinformatik 2 - LE 09 - Transaktionor

46

Konsistenz und Integrität Beispiel 2: Flugbuchung TXL nach TLS via MUC

- Ablauf mit mehreren Benutzern
 - A: Lesen freier Plätze
 - B: Lesen freier Plätze
 - A: Buchen Teilstrecke 1
 - B: Buchen Teilstrecke 1
 - B: Buchen Teilstrecke 2



Wirtschaftsinformatik 2 - LE 08 - Transaktionen

47

Konsistenz und Integrität Beispiel 2: Flugbuchung TXL nach TLS via MUC

- Ablauf mit mehreren Benutzern
 - A: Lesen freier Plätze
 - B: Lesen freier Plätze
 - A: Buchen Teilstrecke 1
 - B: Buchen Teilstrecke 1
 - B: Buchen Teilstrecke 2 → letzter Platz, puh... das war knapp

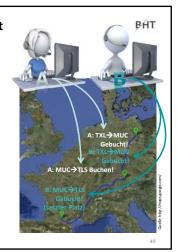


Wirtschaftsinformatik 2 - LE 08 - Transaktionen

48

Konsistenz und Integrität Beispiel 2: Flugbuchung TXL nach TLS via MUC

- Ablauf mit mehreren Benutzern
 - A: Lesen freier Plätze
 - B: Lesen freier Plätze
 - A: Buchen Teilstrecke 1
 - B: Buchen Teilstrecke 1
 - B: Buchen Teilstrecke 2 \rightarrow letzter Platz, puh... das war knapp
 - A: Buchen Teilstrecke 2

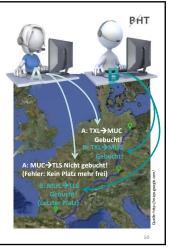


49

Konsistenz und Integrität

Beispiel 2: Flugbuchung TXL nach TLS via MUC

- Ablauf mit mehreren Benutzern
 - A: Lesen freier Plätze
 - B: Lesen freier Plätze
 - A: Buchen Teilstrecke 1
 - B: Buchen Teilstrecke 1
 - B: Buchen Teilstrecke 2 → letzter Platz, puh... das war knapp
 - A: Buchen Teilstrecke 2 → Fehler, kein Platz mehr frei



50

Konsistenz und Integrität **Beispiel 2: Flugbuchung TXL** nach TLS via MUC

- Ablauf mit mehreren Benutzern
- Kann bei konkurrierenden Zugriffen dazu führen, dass Operationen nicht für alle Benutzer erfolgreich abgeschlossen werden



51

Konsistenz und Integrität Beispiel 2: Flugbuchung TXL nach TLS via MUC

- Ablauf mit mehreren Benutzern
- Kann bei konkurrierenden Zugriffen dazu führen, dass Operationen nicht für alle Benutzer erfolgreich abgeschlossen werden
- Konsistenzbedingung
 - nicht erfüllt für A
 - erfüllt für B



52

Konsistenz und Integrität

Zwischenstand

- es gibt elementare Operationen
 - SELECT
 - INSERT
 - UPDATE
 - DELETE
- elementare Operationen werden immer vollständig oder gar nicht ausgeführt, d.h.
- führen die Daten von einem technisch konsistenten Zustand in einer anderen technisch konsistenten Zustand
- können logische Konsistenz nicht gewährleisten (z.B. Verschwinden von 100 € oder Buchung einer Teilstrecke anstelle der gesamten Reise)

BHT

BHT

53

Inhalt

Ziel und Einordnung Rückblick

Transaktionen

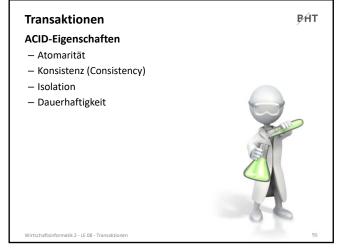
- Konsistenz und Integrität
 - Konsistenzsicherung als Ziel relationaler Datenbanken
- Gefahren für die Konsistenz von Datenbanken
- Transaktionen und ACID
- Anwendung von Transaktionen
 - AnwendungsszenarienTransaktionen in SQL
- Transaktionen mit MS Access
- Technik der Transaktionsverarbeitung • Parallele Transaktionen und deren Probleme
 - Transaktionslevel
 - Umsetzung paralleler Transaktionen
 - Protokollierung
- Zusammenfassung

Ausblick

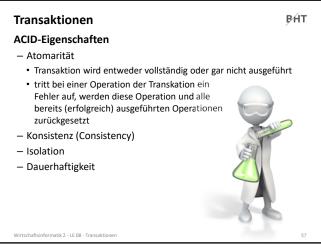
54

Transaktionen Definition: Folge von Datenbankoperationen, die hinsichtlich der Konsistenz/Integritätsbedingungen als atomare Einheit angesehen wird.¹ die ausgehend von einem konsistenten Zustand der Datenbank immer in einen konsistenten Zustand führt.² die mit besonderen Kommandos begonnen, erfolgreich abgeschlossen oder nicht erfolgreich beendet wird

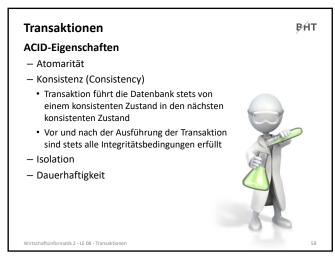
55



56



57



58

BHT Transaktionen **ACID-Eigenschaften** Atomarität - Konsistenz (Consistency) Isolation • Transaktionen laufen isoliert voneinander ab, d.h. aus Sicht des Benutzers verhält sich Datenbank so, als sei er der einzige Benutzer • parallele Transaktionen werden so ausgeführt, als würden sie nacheinander ablaufen, aber tatsächlich laufen sie parallel ab • DBMS stellt Isolation durch verschiedene Mechanismen sicher (z.B. aus Performance-Gründen nicht immer nacheinander sinnvoll) - Dauerhaftigkeit nformatik 2 - LE 08 - Transaktione

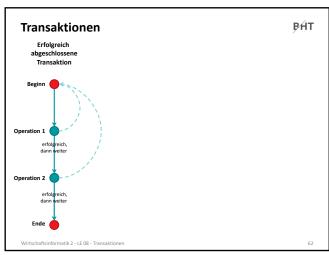
59



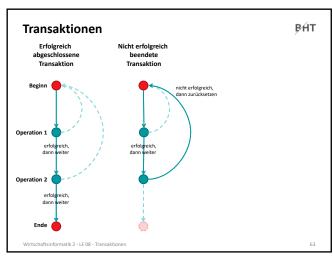
60



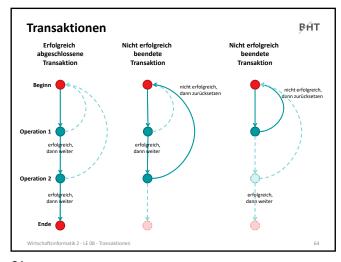
61



62



63



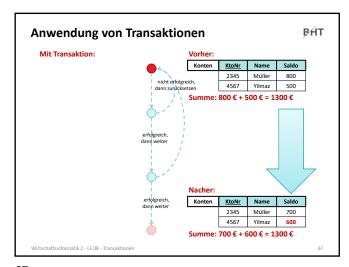
64

₿ĤT Inhalt Ziel und Einordnung Rückblick Transaktionen Konsistenz und Integrität Konsistenzsicherung als Ziel relationaler Datenbanken Gefahren für die Konsistenz von Datenbanken Transaktionen und ACID Anwendung von Transaktionen • Anwendungsszenarien · Transaktionen in SQL • Transaktionen mit MS Access Technik der Transaktionsverarbeitung Parallele Transaktionen und deren Probleme Transaktionslevel Umsetzung paralleler Transaktionen Protokollierung - Zusammenfassung Ausblick

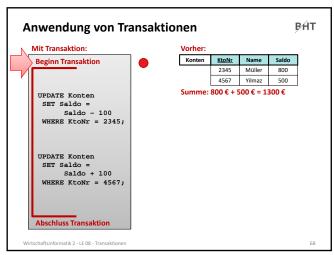
65

Anwendung von Transaktionen Anwendung der Transaktionen auf - Beispiel 1: Überweisung zwischen Konten - Beispiel 2: Flugbuchung von TXL nach TLS via MUC Wirtschaftsinformatik 2- LE 08 - Transaktionen

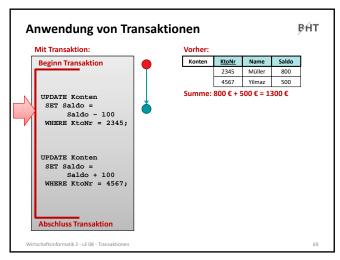
66



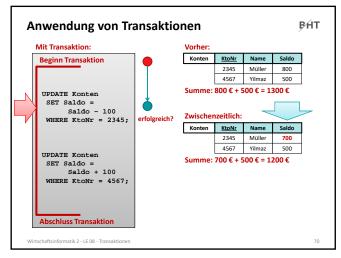
67



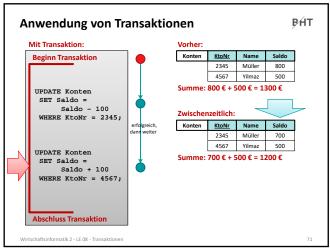
68



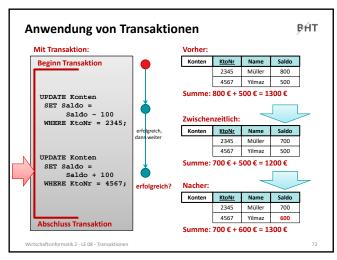
69



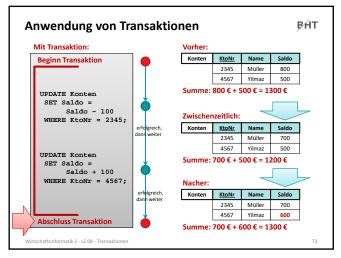
70



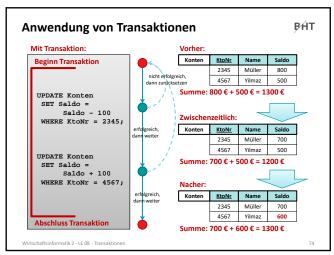
71



72



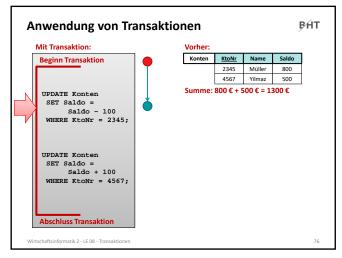
73



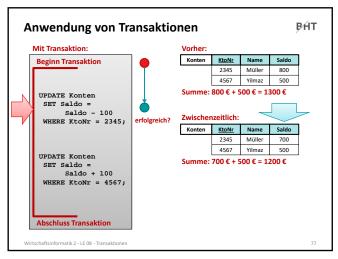
74

Mit Transaktion:	Vorher:				
Beginn Transaktion	Konten	KtoNr	Name	Saldo	
1		2345	Müller	800	
		4567	Yilmaz	500	
SET Saldo = Saldo - 100 WHERE KtoNr = 2345;					
UPDATE Konten SET Saldo = Saldo + 100 WHERE KtoNr = 4567;					

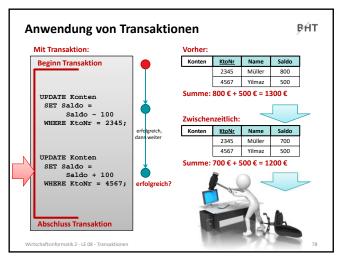
75



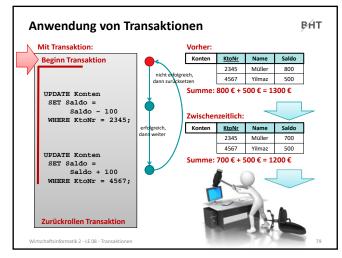
76



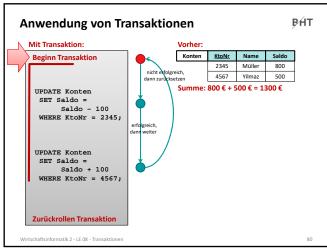
77



78



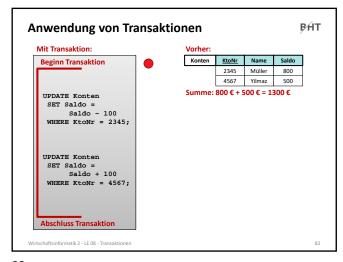
79



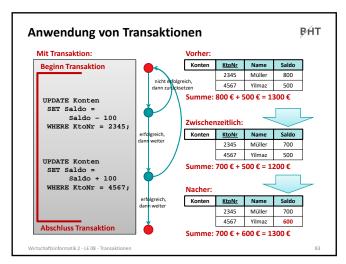
80

Mit Transaktion:	Vorher:			
Beginn Transaktion	Konten	KtoNr	Name	Saldo
		2345	Müller	800
		4567	Yilmaz	500
SET Saldo = Saldo - 100 WHERE KtoNr = 2345; UPDATE Konten SET Saldo = Saldo + 100 WHERE KtoNr = 4567; Zurückrollen Transaktion				

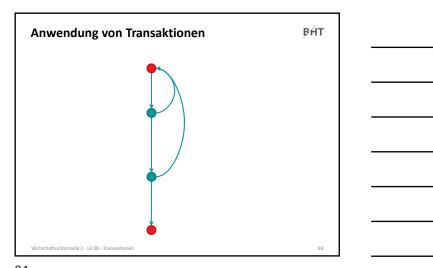
81



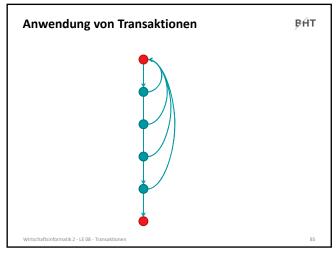
82



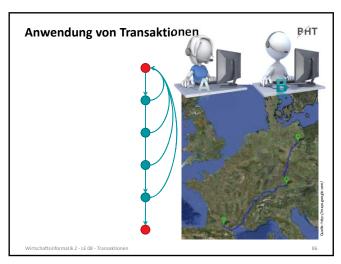
83



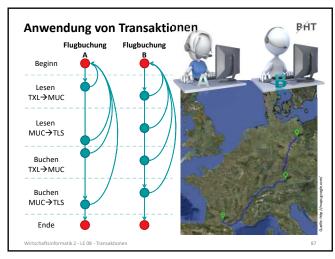
84



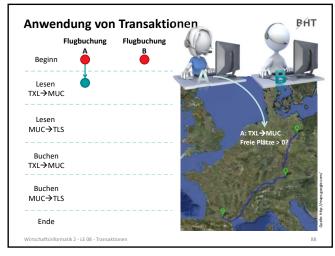
85



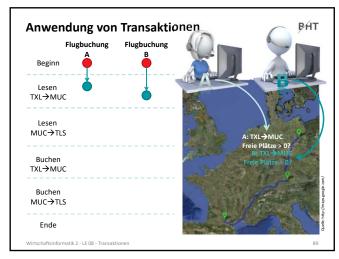
86



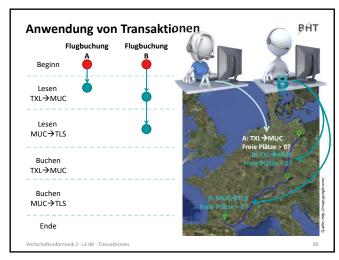
87



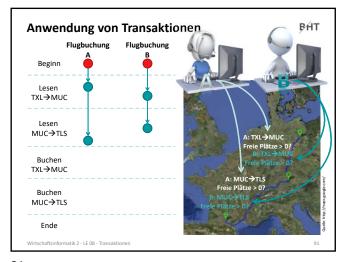
88



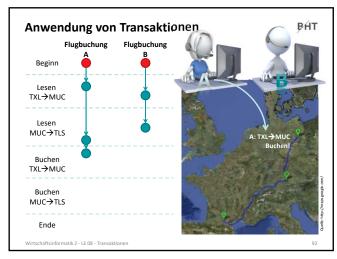
89



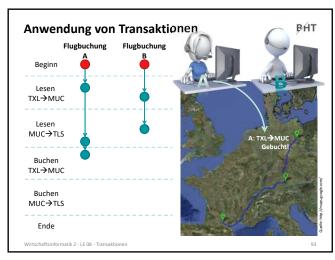
90



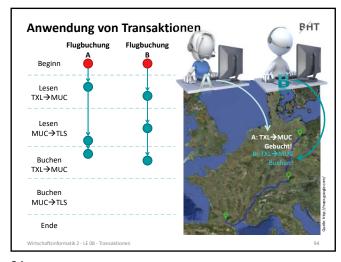
91



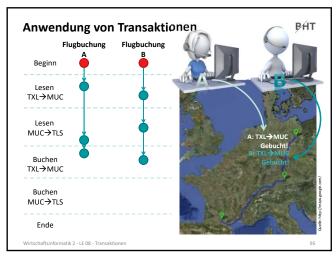
92



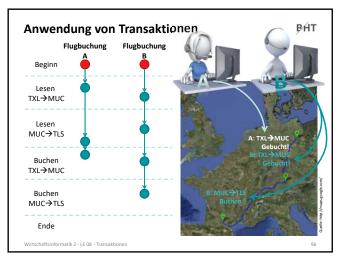
93



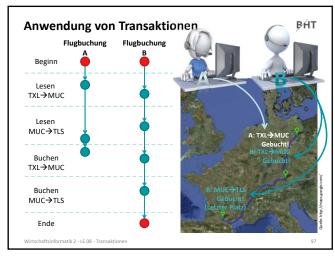
94



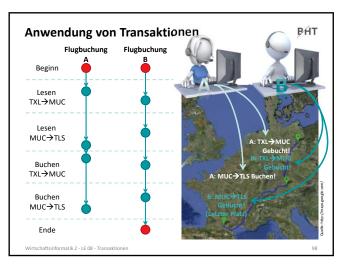
95



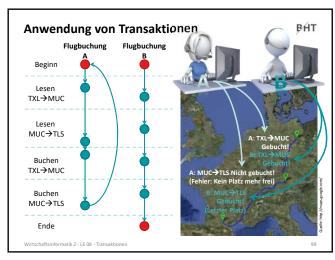
96



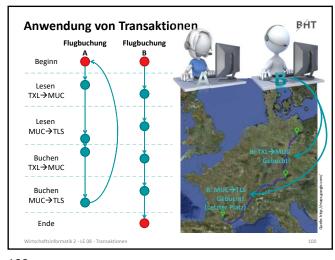
97



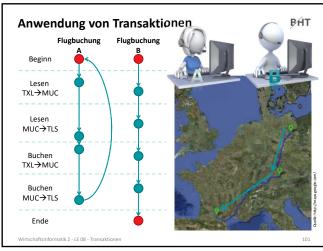
98



99



100



101

Transaktionen in SQL

₿ĤT

SQL kennt besondere Befehle, mit denen Transaktionen

- begonnen
- BEGIN TRANSACTION bzw. START TRANSACTION
- Führt alle nachfolgenden SQL-Befehle innerhalb einer Transaktion aus
- erfolgreich abgeschlossen
 - COMMIT bzw. COMMIT TRANSACTION
 - schließt eine Transaktion ab, alle durchgeführten Operationen werden dauerhaft in der Datenbank wirksam
- nicht erfolgreich beendet
 - ROLLBACK bzw. ROLLBACK TRANSACTION
 - schließt die Transaktion ab, verwirft alle durchgeführten Operationen

werden können.

Wirtschaftsinformatik 2 - LE 08 - Transaktionen

102

102

Transaktionen in SQL Macht es aus Sicht des Anwenders Sinn ein einzelnes SELECT-, INSERT-, UPDATE- oder DELETE-Kommando in einer Transaktion auszuführen? — einzelne Kommandos sind per Definition für sich genommen bereits atomar, konsistent, isoliert und dauerhaft — sie müssen deshalb vom Programmierer nicht in einer Transkation ausgeführt werden — in einigen DBMS (z.B. Postgres) wird intern dennoch eine Transaktion auch für "atomare" Kommandos verwendet, weil diese auch viele Datensätze betreffen können (z.B. UPDATE)

103

Transaktionen in MS Access Laut Dokumentation kennt MS Access die SQLAnweisungen — Beginn Transaction — Commit Transaction — Rollback Transaction — Rollback Transaction Es ist mir nicht gelungen, mit den Standard SQL-Befehlen in MS Access Transaktionen zu erzeugen. Transaktionen in MS Access Transaktionen zu erzeugen.

104

BHT Transaktionen in MS Access mit SQL Sub demoTrans() Stattdessen On Error GoTo fehler - Workspace-Objekt Dim db As Database · Beginnen einer Transaktion Dim wks As Workspace • erfolgreichen Abschließen Set db=CurrentDb (Commit) Set wks=DBEngine.Workspaces(0) Datenbankoperationen ausführen • erfolglosem Beenden wks.BeginTrans db.Execute "<Irgendein SQL>",_ dbFailOnError (Rollback) Datenbankfehler nicht db.Execute "<Noch ein SQL>",_ dbFailOnError verschlucken, sondern behandeln, insbesondere wks.CommitTrans wks.Close Rollback · Fehlermeldung anzeigen fehler: wks.Rollback wks.Close

105



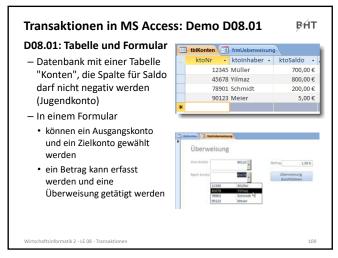
106

107

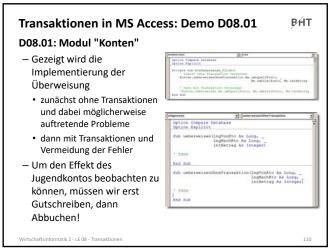
:haftsinformatik 2 - LE 08 - Transaktioner

Transaktionen in MS Access Wichtig! Stolperfalle in Zusammenhang mit Fehlerverarbeitung: - Symptom: On Error GoTo scheint ohne Wirkung zu bleiben, d.h. Fehler führen immer zur Unterbrechung des Programms, selbst wenn eine Fehlerbehandlung programmiert wurde - Lösung: VBA-Editor > Menü "Extras" > Menüeintrag "Optionen" > Dialog "Optionen" > Registerkarte "Allgemein" > Gruppe "Unterbrechen bei Fehlern" > Option "Bei nicht verarbeiteten Fehlern" aktivieren

108



109



110

Transaktionen in MS Access: Demo D08.01 D08.01: Tabelle "Kunden" - Legen Sie eine Tabelle "tblKonten" an mit den Spalten • ktoNr: Typ Zahl (Long Integer), Primärschlüssel • ktolnhaber: Text • ktoSaldo: Währung - Legen Sie als Gültigkeitsbedingung für die Spalte Währung fest, dass der Betrag nicht negativ sein darf - Erfassen Sie Testdaten für die Tabelle

111

BHT Transaktionen in MS Access: Demo D08.01 D08.01: Umsetzung im Modul "Konten" Variante 1 • Prozedur ueberweisenOhneTrans (siehe nächste Folie, im PDF-Format per Copy und Paste übernehmen) anlegen und · Einbinden der Prozedur in die Ereignisprozedur, die die Überweisung auslöst • führen Sie durch diesen Aufruf mehrere Transaktionen durch, die auch Fehlerfälle enthalten können Variante 2 • Prozedur mit dem Namen ueberweisen implementieren, die Transaktionen nutzt und die Simulation eines Fehlers ermöglicht • Einbinden der Prozedur in die Ereignisprozedur, die die Überweisung auslöst • führen Sie durch diesen Aufruf mehrere Transaktionen durch, die auch Fehlerfälle enthalten können 112 **BHT** Inhalt Ziel und Einordnung Rückblick Transaktionen - Konsistenz und Integrität Konsistenzsicherung als Ziel relationaler Datenbanken Gefahren für die Konsistenz von Datenbanken Transaktionen und ACID Anwendung von Transaktionen Anwendungsszenarien · Transaktionen in SQL Transaktionen mit MS Access Technik der Transaktionsverarbeitung Parallele Transaktionen und deren Probleme Transaktionslevel Umsetzung paralleler Transaktionen Protokollierung Zusammenfassung **Ausblick** 113 ₽ĤT Parallele Transaktionen Grundsätzlich gilt die ACID-Eigenschaft "Isolation" nach der sich parallele Transkationen gegenseitig nicht beeinflussen - DBS steht einem Benutzer nicht exklusiv zur Verfügung, deshalb • Antwortzeiten für jeden Benutzers sollen möglichst kurz sein • möglichst viele Benutzeraktionen sollen pro Zeiteinheit verarbeitet Zur Leistungsoptimierung bringt DBMS die Einzeloperationen von parallelen Transaktionen in eine geeignete Reihenfolge (Schedule) Ergebnis paralleler Ausführung muss so sein, als wären Transaktionen nach einander ausgeführt worden - auch neu eintreffende Transaktionen müssen mit bereits laufenden verzahnt werden - nicht erfolgreich endende Transaktionen müssen beachtet werden

114

BHT Parallele Transaktionen Mangelnde Isolation kann zu folgenden Problemen führen¹ Lost Updates: Zwei Transaktionen modifizieren parallel denselben Datensatz und nach Ablauf dieser beiden Transaktionen wird nur die Änderung von einer von ihnen übernommen - Dirty Read: Daten einer noch nicht abgeschlossenen Transaktion werden von einer anderen Transaktion gelesen. Wird noch nicht abgeschlossene Transaktion anschließend zurückgesetzt, wurden von der anderen Transaktion falsche Daten gelesen. Non-Repeatable Read: Wiederholte Lesevorgänge liefern unterschiedliche Ergebnisse, weil zwischenzeitlich Änderungen committet wurden. - Phantom Read: Suchkriterien treffen während einer Transaktion auf unterschiedliche Datensätze zu, weil eine (während des Ablaufs dieser Transaktion laufende) andere Transaktion Datensätze hinzugefügt oder entfernt hat. 115 **BHT** Transaktionslevel SQL-Standard definiert stufenartige Bedingungen (Level), – mit denen Leistung und Isolation abgewogen werden können - die Probleme mit Datenänderungen in parallelen Transaktionen unterschiedlich stark vermeiden helfen · Read Uncommited · Read Commited · Repeatable Read Serializable 116 **Transaktionslevel B**HT **SQL-Standard definiert** Read Uncommited jede Änderung wird sofort für alle anderen Transkationen stufenartige Bedingungen (Level), sichtbar (unabhängig davon, ob COMMIT zur Bestätigung bereits – mit denen Leistung und erfolgt ist) Isolation abgewogen werden kann Dirty Read, Non-Repeatable Read und Phantomkönnen – die Probleme mit Read verursachen Datenänderungen in kann bei sehr große Leseabfrage zur Reporterzeugung die Abfragegeschwindigkeit parallelen Transaktionen unterschiedlich stark verbessern, wenn präzise vermeiden helfen Konsistenz nicht zwingend Read Uncommitted wird nicht von allen DBMS implementiert (z.B. nicht von Read Committed MS Access, Postgres, aber von MySQL) · Repeatable Read Serializable

117

BHT Transaktionslevel SQL-Standard definiert Read Commited stufenartige Bedingungen - lässt Änderungen für (Level), andere Transaktionen – mit denen Leistung und sichtbar werden, die vor der Isolation abgewogen werden aktuell auszuführenden können Operation committet – die Probleme mit wurden Datenänderungen in kann beim wiederholten parallelen Transaktionen unterschiedlich stark Lesen der gleichen Daten vermeiden helfen ein anderes Ergebnis liefern · Read Uncommitted (Non-Repeatable Reads Read Committed oder Phantom Read) Repeatable Read Standard-Level in MS • Serializable Access

118

BHT Transaktionslevel SQL-Standard definiert Repeatable Read stufenartige Bedingungen - wiederholte (Level), Leseoperationen auf - mit denen Leistung und gleichen Daten liefern Isolation abgewogen werden immer die gleichen können Ergebnisse - die Probleme mit - hinzugefügte, gelöschte Datenänderungen in oder geänderte Datensätze parallelen Transaktionen unterschiedlich stark bleiben unberücksichtigt vermeiden helfen (Phantom Read ist möglich) · Read Uncommited · Read Commited Repeatable Read • Serializable aftsinformatik 2 - LE 08 - Transa

119

BHT **Transaktionslevel SQL-Standard definiert** Serializable stufenartige Bedingungen parallel ablaufende (Level), Transaktionen liefern genau - mit denen Leistung und das gleiche Ergebnis, als Isolation abgewogen werden würden sie nacheinander ablaufen können – die Probleme mit - obwohl es von außen so aussieht, dass Datenänderungen in Transaktionen parallelen Transaktionen nacheinander ablaufen, unterschiedlich stark vermeiden helfen werden ihre Operationen intern tatsächlich parallel Read Uncommitted ausgeführt • Read Commited – es können keine Probleme · Repeatable Read auftreten Serializable

120

Umsetzung paralleler Transaktionen

BHT

Verschiedene Mechanismen zur Umsetzung von Transaktionen

- Sperrverfahren: setzen während Schreib- und ggf. Leseoperationen eine Sperre auf Daten, so dass diese von parallelen Transaktionen nicht geändert werden können
 - einfache Sperrverfahren: sperren jeweils vor den Einzeloperationen und geben nach Einzeloperation die Sperre frei
 - 2-Phasen-Sperrverfahren: besorgen sich erst alle notwendigen Sperren, führen dann alle Operationen durch und geben anschließend alle Sperren wieder frei
- optimistische Verfahren: Transaktion wird durchgeführt und an ihrem Ende wird geprüft, ob es zu einem Konflikt gekommen sein könnte. In diesem Fall wird die Transaktion zurückgerollt andernfalls comittet
- Zeitmarkenverfahren: Zugriff auf Daten wird nur dann zugelassen, wenn eine bestimmte Verarbeitungsreihenfolge eingehalten wurde, andernfalls könnte ein Konflikt auftreten und deshalb wird die Transaktion zurückgesetzt

121

Protokollierung

BHT

Dauerhaftigkeit von Transaktionen erfordert, dass

- bei vollständiger oder teilweise Zerstörung der Datenbank der letzte konsistente Zustand wieder hergestellt werden kann
- bei Unterbrechung der Verarbeitung und damit u.U. laufender Transaktion (z.B durch Stromausfall) und anschließendem Neustart des Systems der letzte konsistente Zustand wieder hergestellt werden kann
- beim Zurücksetzen von Transaktionen der Zustand vor der Änderung wiederhergestellt werden kann

122

Protokollierung

₽ĤT

Dauerhaftigkeit wird erreicht indem Änderungen in einem

	auernattigkeit wird erreicht, indem Anderungen in einem atenbank-Log protokolliert werden				
Nr.	Schritt	Beschreibung			
1	Lesen der Daten	Daten werden von der Festplatte gelesen und im Arbeitsspeicher bereitgestellt, sofern sie sich nicht bereits dort befinden			
2	Merken bisheriger Daten	Zu ändernde Daten werden im Arbeitsspeicher zwischengespeichert (Before Image)			
3	Ändern der Daten	Änderungen (Update, Insert, Delete) der Daten erfolgt im Arbeitsspeicher			
4	Merken geänderter Daten	Geänderte Daten werden im Arbeitsspeicher zwischengespeichert (After Image)			
5	Logdaten sichern	Before- und After Image werden vom Arbeitsspeicher in die Datei des Datenbank-Logs auf der Festplatte geschrieben			
6	Geänderte Daten speichern	geänderten Daten werden vom Arbeitsspeicher in die Datenbank geschrieben			
7	Transaktionsende	Commit-Eintrag wird in Log-Datei geschrieben. Anschließend wird der erfolgreiche Abschluss (dem Programm/Benutzer) bekannt gegeben			

123

₽ĤT **Protokollierung** Datenbank-Log dient zur (Re-)Konstruktion eines konsistenten Datenbankzustands - wird eine Transaktion zurück gerollt, so kann anhand des Before-Image im Datenbank-Log der Ausgangszustand vor der Transaktion rekonstruiert werden - wird die Datenbank vollständig oder teilweise vernichtet, • kann nach Einspielen der letzten Datenbanksicherung • das Datenbank-Log mit der Datenbank verglichen und • jede im Datenbank-Log abgeschlossene Transaktion in der Datenbank nachvollzogen werden (nicht abgeschlossene Transaktionen sind dann zurückgerollt) • dadurch entsteht der letzte konsistente Datenbankzustand darf nicht auf gleicher Festplatte gespeichert werden, wie Datenbank 124 **BHT** Inhalt Organisation Rückblick Einordnung Transaktionen - Konsistenzsicherung als Ziel relationaler Datenbanken - Gefahren für die Konsistenz von Datenbanken - Transaktionen und ACID - Anwendung in SQL und mit MS Access - Weitere Details der Transaktionsverarbeitung • Parallele Transaktionen und deren Probleme Transaktionslevel • Umsetzung paralleler Transaktionen Protokollierung - Zusammenfassung Ausblick 125 **B**HT Zusammenfassung Transaktionen - sind zusammengehörige Abfolgen von Datenbankoperationen - führen die Datenbank von einem konsistenten Zustand in einen konsistenten Zustand (nicht notwendigerweise ein anderer) - weisen die ACID-Eigenschaften auf, d.h. sie stellen sicher • Atomarität • Konsistenz (Consistency) Isoliertheit Dauerhaftigkeit

LE08 - Transaktionen 42

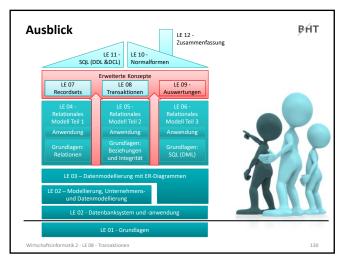
126

BHT Zusammenfassung **Transaktionen in MS Access** Umsetzung basierend auf Workspace-Objekt des Benutzers mit DBEngine.Workspaces(0).BeginTrans DBEngine.Workspaces(0).CommitTrans DBEngine.Workspaces(0).Rollback und der Option dbFailOnError beim Ausführen von, z.B. CurrentDb.Execute "<einSQL>", dbFailOnError Dim db AS Database Set db = CurrentDb Set rcs = db.OpenRecordSet ("<einSQL>", dbOpenDynaSet, dbFailOnError) und einem Code-Block, in dem auf Fehler reagiert werden kann On Error GoTo fehler fehler: optional der Möglichkeit eigene Fehler (ab Fehlernummer 513) zu erzeugen und Fehler ausgeben $\,$ MsgBox "Huch... " & Err.Description 127 **BHT** Zusammenfassung Technisch werden - möglicherweise auftretende Probleme (z.B. Lost Update, Dirty Read, Unrepeatable Read und Phantom Read) - durch Transaktionslevel (Read Uncommited, Read Commited, Repeatable Read, Serializable) werden Probleme unterschiedlich konsequent ausgeschlossen Umsetzung erfordert u.a. - Synchronisationsverfahren (hier bspw. Sperrverfahren) und - Datenbank-Log (hier insb. Before- und After-Image) 128 **B**HT Inhalt Ziel und Einordnung Rückblicke Transaktionen Konsistenzsicherung als Ziel relationaler Datenbanken - Gefahren für die Konsistenz von Datenbanken - Transaktionen und ACID - Anwendung in SQL und mit MS Access - Weitere Details der Transaktionsverarbeitung • Parallele Transaktionen und deren Probleme Transaktionslevel • Umsetzung paralleler Transaktionen Protokollierung

129

- Zusammenfassung

Ausblick



130

₿ĤT Inhalt Ziel und Einordnung Rückblicke Transaktionen - Konsistenzsicherung als Ziel relationaler Datenbanken - Gefahren für die Konsistenz von Datenbanken Transaktionen und ACID - Anwendung in SQL und mit MS Access Weitere Details der Transaktionsverarbeitung • Parallele Transaktionen und deren Probleme • Transaktionslevel Umsetzung paralleler Transaktionen • Protokollierung - Zusammenfassung Ausblick

131



132