

Transaktioner i SQL

En logisk operation såsom

- sælg 10 stk. af vare 17
- indebærer
 - læs L17 = "lagerbeholdning for vare 17"
 - sæt L17 = L17 -10
 - skriv L17

Hvis flere sælgere har salg af vare 17 kan der opstå et problem:

sælger 1	sælger 2
læs L17=11	
	læs L17=11
skriv L17 = L17-10=11-10	skriv L17 = L17-10=11-10

Serializability

- at f.eks. salg som disse gennemføres serielt
- eller i det mindste gennemføres på en måde, der svarer til seriell udførelse

Atomicity

Seriel udførelse af logiske operationer er ikke nok

En logisk operation såsom

- overfør 10.000 kr. fra Hanne til Peter
- indebærer (HS: Hannes saldo, PS: Peters saldo)
 - sæt $HS = HS - 10.000$
 - sæt $PS = PS + 10.000$

Hvis nogen slukker for computeren undervejs så har vi potentielt en inkonsistent databasetilstand

Atomicity

- enten ingen del-operationer
- eller alle del-operationer

Transaktion

Transaktion

- samling af operationer, der udføres *atomart* og
- evt. også på en måde der svarer til *seriel* udførelse (f.eks. låsning)

SQL2-transaktion

- serializability er default
- mindre restriktive begrænsninger kan vælges
- "transaction begin"
 - er implicit
- "transaction end" er
 - COMMIT for succes – alle ændringer bliver effektueret i databasen
 - ROLLBACK for fortryd – ingen ændringer bliver effektueret i databasen

"Dirty Read"

- læsning af data, der endnu ikke er committed
- kan være et alvorligt problem
 - f.eks. ved posteringer, der opdaterer relativt til "dirty" værdier
- kan være et middel til optimering
 - f.eks. ved gentagne forsøg i forbindelse med reservation

SET TRANSACTION

SET TRANSACTION

- er en SQL2 explicit "transaction begin" operation,

Form

- **SET TRANSACTION READ WRITE**
 - er default
- **SET TRANSACTION READ ONLY**
 - mindre restriktivt – tillader nogen parallelitet, der kan udnyttes af systemet

Generel form

- omfatter også isolation level
- **SET TRANSACTION [READ ONLY] [ISOLATION LEVEL ...]**

4 SQL2 Isolation levels

SET TRANSACTION ISOLATION LEVEL SERIALIZABLE

- krav om isolation svarende til seriell udførelse
- er default

SET TRANSACTION ISOLATION LEVEL READ UNCOMMITTED

- "dirty read" er tilladt

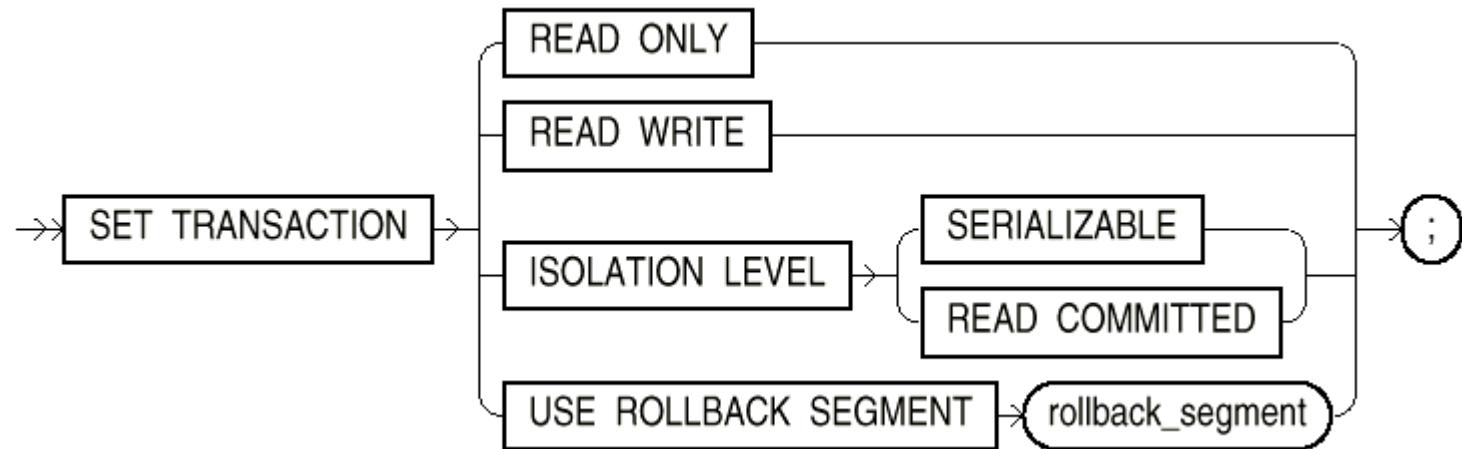
SET TRANSACTION ISOLATION LEVEL READ COMMITTED

- "dirty read" er ikke tilladt
- men gentagen læsning må gerne give forskelligt resultat

SET TRANSACTION ISOLATION LEVEL REPEATABLE READ

- gentagen læsning skal give samme resultat,
- bortset fra phantom tupler (indsatte under transaktionen af andre transaktioner)

Oracle Transaction



Oracle Transaction

SET TRANSACTION

- kan undværes som i SQL2
- READ WRITE
 - default som i SQL2
- READ ONLY
 - After a transaction has been established as read-only, all subsequent queries in that transaction only see changes committed before the transaction began. Read-only transactions are very useful for reports
- SERIALIZABLE
 - som SQL2
 - If a serializable transaction contains data manipulation language (DML) that attempts to update any resource that may have been updated in a transaction uncommitted at the start of the serializable transaction, then the DML statement fails.
- READ COMMITTED
 - Default som i SQL2
 - If the transaction contains DML that requires row locks held by another transaction, then the DML statement waits until the row locks are released.
- USE ROLLBACK SEGMENT
 - blot til tilpasning alternative valg efter behov for størrelse
 - assigns the current transaction to the specified rollback segment. This option also implicitly establishes the transaction as a read-write transaction.

ACID Transaction

ACID: Atomicity- Consistency- Isolation- Durability

- Atomicity
 - alle eller ingen operationer i T gennemføres
 - Opnås ved: resultat af T beregnes og commit'tes (T logges og resultat realiseres i DB)
- Consistency
 - defineret ved regler (constraints), kræves før og efter T, men ikke under T
 - Opnås ved: understøttelse af kontrol af konsistens og håndtering af inkonsistens systemets opretholdelse af reglerne

● Isolation

- samtidige T1 og T2 må ikke have indflydelse på hinanden (F.eks. "at tømme sin konto i to banker samtidigt")
- Opnås ved: låsning ved opdatering

● Durability

- resultat af T må ikke gå tabt
- Opnås ved: logging og genetablering af data fra log-filen:

Ved normal brug af databasen
Opdaterende transaktioner
logges i en log-fil.
Ved database-backup
log-filen tømmes
Efter systemnedbrud
databasen overskrives med
kopi fra sidste database-
backup
transaktionerne fra den
aktuelle log-fil udføres på
databasen

SQL2 Sikkerhed og Bruger-id

Autorisations id

- en slags brugernavn
- PUBLIC er et special tilfælde
- kan gives privilegier
 - der er komplekse i et DBMS

SQL2 privilegier

- SELECT, INSERT, DELETE, UPDATE
- REFERENCES
 - ret til at definere integritetsbegrænsning
- USAGE
 - på domæne – retten til at bruge det
- evt. på attribut-niveau:
 - INSERT, UPDATE, REFERENCES

Eksempler

- INSERT INTO R values(...)
- INSERT INTO R(A) values(...)
- INSERT INTO R SELECT * from B
- INSERT INTO R SELECT * from R WHERE ...
- kræver privilegier?

GRANT, REVOKE

Skemaer har ejer

- ejer har alle privilegier
- Ejerskab opstår primært ved: den der skaber, ejer

SQL operation har

- database elementer den virker på
- bruger (agent, hvis autorisations id) der skal checkes for privilegier

GRANT

- at give privilegier videre
- Form
 - GRANT <privilegier> ON <db-element> TO <brugere> [WITH GRANT OPTION]

REVOKE

- at tage privilegier tilbage
- Form
 - REVOKE <privilegier> ON <db-element> TO <brugere> [CASCADE, RESTRICT]

REVOKE GRANT OPTION

- at tage GRANT privilegier tilbage
- Form
 - REVOKE GRANT OPTION <priv> ON <db-el> TO <brg> [CASCADE, RESTRICT]

Eksempel

Figur 7.15

```
REVOKE SELECT, INSERT ON studio FROM picard CASCADE;
```

```
REVOKE SELECT ON movie FROM picard CASCADE;
```

Figur 7.16

Eksempel

- Fig 7.17

Eksempel

- Fig 7.18

Oracle Sikkerhed og Bruger-id

