
 Transaktionhallinta - samanaikaisuus

- Tietokannalla on tyypillisesti useita samanaikaisia käyttäjiä (prosesseja).
- On toivottavaa, että
 - yhdenkään käyttäjän toiminta ei hidastuisi kohtuuttomasti, vaikka muita käyttäjiä olisi runsaastikin
 - yhdenkään käyttäjän toiminta ei ainakaan saisi estyä kokonaan
 - tietokanta säilyy eheänä eli, että jokaisen transaktion toiminnot pysyvät periaatteessa loogisesti erillään muiden transaktioiden toiminnoista (eristyvyys; välttämätön ominaisuus)

1

 Transaktionhallinta - samanaikaisuus


- Esim. nosto pankkitililtä:
- sama proseduuri tilinosto(X, summa) :
 - (X = tietyn tilin saldo tili-relaatiossa, alussa esim. 2000)

T1
read(X, v)
v:=v-500;
write(X, v)

T2
read(X, u)
u:=u-1000;
write(X, u)


jos T1 ja T2 alkavat suunnilleen samaan aikaan ja etenevät vuorotellen 'huonossa kontrollissa', voi tilin X saldo olla lopussa 1500, 1000 tai 500 (oikea)

2

 Transaktionhallinta - samanaikaisuus


- Transaktioiden T1,...,Tn ajoitusjärjestys (schedule, history) on näiden operaatioista (luku/kirjoitus) muodostuva jono, jossa kunkin transaktion Ti operaatiot ovat samassa järjestyksessä kuin ne ovat transaktion Ti sisällä. Muiden transaktioiden operaatioita voidaan kuitenkin suorittaa Ti:n operaatioiden välissä
 - T1= [t11,t12,t13], T2=[t21,t22], T3=[t31,t32,t33]
 - S= [t11 t31 t12 t21 t22 t32 t13 t33]

3

 Transaktionhallinta - samanaikaisuus


- Kontrolloitu suoritus olisi sarjallinen suoritus (serial schedule), jossa T1 joko suoritetaan kokonaan ennen kuin T2 aloitetaan tai päinvastoin.
 - Tällöin lopputulos molempien jälkeen on 500, mutta välitulos on joko 1000 tai 1500.
- Yleisesti sarjallinen suoritus aiheuttaa joidenkin transaktioiden huomattavaa viivästymistä ja saattaa jopa estää suorituksen (edellinen epäonnistuu, joten seuraavaa ei voida aloittaa)

4

 Transaktionhallinta - samanaikaisuus


- Samanaikaisuuden hallinnan alijärjestelmän tehtävänä on lieventää hallitusti sarjallisuuden vaatimusta eli sallia rinnakkaisuutta, mutta eliminoida sen haitat.
- Aiemmin määriteltiin transaktioiden T1,...,Tn ajoitusjärjestys (schedule, history) näiden operaatioista (luku/kirjoitus) muodostuvaksi jonoksi, jossa kunkin transaktion Ti operaatiot ovat samassa järjestyksessä kuin ne ovat transaktion Ti sisällä. Muiden transaktioiden operaatioita voidaan kuitenkin suorittaa Ti:n operaatioiden välissä
 - T1= [t11,t12,t13], T2=[t21,t22], T3=[t31,t32,t33]
 - S= [t11 t31 t12 t21 t22 t32 t13 t33]

5

 Transaktionhallinta - samanaikaisuus


- Esim. sarjallinen ajoitusjärjestys:
 - T1: read (x1, v1) :
 - T1: write(x1, v2)
 - T1: commit;
 - T2: read(x2, u2)
 - T2: read(x1, u1)
 - T2: write(x1, u3)
 - T2: commit;
- Transaktiojoukon jokainen sarjallinen ajoitusjärjestys on oikea; vrt. eristyvyyden määrittely.

6

 Transaktionhallinta - samanaikaisuus


- Huom. Kahden sarjallisen ajoituksen tulos ei ole aina sama, jos tapahtumat eivät ole toisistaan riippumattomia
- Esim:
 - T1=Lyhennys(Laina,s): read(Laina,v), write(Laina,v-s)
 - T2=Lisääkorko(Laina,p): read(Laina,u), write(Laina,u+p*u)
 - Olkoon alkuarvo 2000, s=500, p=0.1
 - Lyhennys(Laina,500), Lisääkorko(Laina,0.1) antaa tuloksen 1650 ja
 - Lisääkorko(Laina,0.1), Lyhennys(Laina,500) antaa tuloksen 1700
 - molemmat ovat määritelmän mukaan oikein, jos transaktiot ovat erillisiä (jos halutaan kontrolloida järjestystä, pitää operaatiot laittaa samaan transaktioon)

7

 Transaktionhallinta - samanaikaisuus


- Rinnakkaisessa ajoituksessa on ainakin jokin vaihe, jossa on samanaikaisesti kesken enemmän kuin yksi transaktio.
- Rinnakkaisia ajoituksia on tyypillisesti monia:
 - transaktion vuoro voi päättyä melkein missä kohdassa tahansa (käytännössä esim. siirräntäoperaation kohdalla; vrt. käyttöjärjestelmätason prosessinhallinta).
- Rinnakkainen ajoitus on oikea, jos se on ekvivalentti jonkin sarjallisen ajoituksen kanssa. Ajoitusta kutsutaan tällöin sarjallistuvaksi (serializable)

8

 Transaktionhallinta - samanaikaisuus

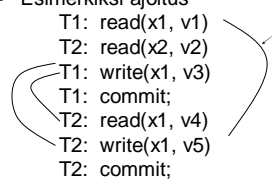
- Ekvivalenssi voidaan määritellä eri tavoilla, mutta yleisesti käytetään konfliktiekvivalenssia, jossa keskenään konfliktioivien operaatioiden järjestys on sama kuin sarjallisessa ajoituksessa
- Operaatiot konfliktioivat, jos
 - ne kuuluvat eri transaktioihin,
 - ne kohdistuvat samaan tietoaalkioon, ja
 - ainakin toinen operaatio on write-operaatio.

9

 Transaktionhallinta - samanaikaisuus


- Esimerkiksi ajoitus


```
T1: read(x1, v1)
T2: read(x2, v2)
T1: write(x1, v3)
T1: commit;
T2: read(x1, v4)
T2: write(x1, v5)
T2: commit;
```




sarjallisessa ajoituksessa T2:T1 pitäisi T2: write(X1,v5) suorittaa ennen kuin mikään T1:n operaatio
- on konfliktiekvivalentti sarjallisen ajoituksen (T1; T2), mutta ei ajoituksen (T2; T1) kanssa

10

 Transaktionhallinta - samanaikaisuus

- Eristyvyyssrikkomuksissa on kolme päätyyppiä eli eristyvyysanomaliaa:
- 1° likainen kirjoitus (dirty write)
 - transaktio kirjoittaa toisen, sitoutumattoman, transaktion kirjoittaman tietoaalkion päälle
- 2° likainen luku (dirty read)
 - transaktio lukee likaisen eli ei-pysyvän tietoaalkion arvon (sitoutumattoman kirjoittaman arvon)
- 3° toistokelvoton luku (unrepeatable read)
 - toinen transaktio kirjoittaa T1:n lukeman tietoaalkion ennen kuin T1 sitoutuu

11

 Transaktionhallinta - samanaikaisuus

- Likainen kirjoitus:
 - T2 kirjoittaa X:n päälle ja T1:n tekemä päivitys katoaa

```
T1      T2
read(X, v);
v:=v-500;
      read(X, u);
      u:=u-1000;
write(X, v);
      write(X, u);
commit;
      commit;
```

12

D B Transaktionhallinta - samanaikaisuus

- Likainen luku:

T1	T2	
read(X, v);		
v:=v-500;		
write(X, v);		
	read(X, u);	
	u:=u-1000;	
	write(X, u);	
	commit;	
abort;		

'likainen luku' (dirty read):
T2 lukee T1:n muuttaman arvon,
joka kuitenkin peruuntuu .

- (tulos = 500, vaikka vain T2 toteutuu)

13

D B Transaktionhallinta - samanaikaisuus

- toistokelvoton luku:

T1	T2	
read(X, b1);		
ip=determine_interest(b1);		
	read(X, u);	
	u:=u-1000;	
	write(X, u);	
	commit;	
read(X, v);		
v:=v+ip;		
write(X, v);		
commit;		

'toistokelvoton luku' (unrepeatable read)
luetaan ensin saldo koron
määräämistä varten sitten päivitystä
varten, saadaan eri arvot.

14

D B Transaktionhallinta - samanaikaisuus

- Koosteoperaation suoritus muiden transaktioiden rinnalla -ongelma

– Esim. summan lasku voi johtaa eri tuloksiin riippuen siitä, mitkä muut transaktiot ovat jo ehtineet päivittää summauksen kohteena olevia tietoalkioita ja mitkä tekevät sen vasta myöhemmin.

T1	T2	T3
s := 0		
s := s + u	u := u + x	v := v - y
s := s + v	missä kohdassa nämä ?	
s := s + w		

- Esimerkit rikkovat transaktioiden eristyvyyttä vastaan.

15

D B Transaktionhallinta - samanaikaisuus

- SQL:ssa on lause SET TRANSACTION, jolla sovellusohjelmassa voidaan valita aloitettavan transaktion eristyvyystaso (isolation level). Mahdolliset tasot vaativuudeltaan nousevassa järjestyksessä:
 - 1) sitoutumattomien luku (read uncommitted): transaktio saa lukea likaista tietoa tai toistokelvottomasti, mutta ei kirjoita likaista
 - 2) sitoutuneiden luku (read committed): transaktio saa lukea toistokelvottomasti, mutta ei kirjoita eikä lue likaista
 - 3) toistokelpoinen luku (repeatable read): transaktio ei kirjoita eikä lue likaista eikä lue toistokelvottomasti
 - 4) sarjallisuus (serializable): kuten 3; lisäksi ns. haamujen (phantom) esiintyminen on kielletty
- Oletustaso on standardissa sarjallisuus; käytännössä esimerkiksi Oraclessa taso 2.

16

D B Transaktionhallinta - samanaikaisuus

- Haamu: erikoistapaus, joka syntyy, kun tietokantaan lisätään transaktiossa T rivi, joka täyttää toisen transaktion S käsittelemien rivien valintaehdon.
- Esim.
T: insert into employee values (... , dno=5)
S: select sum(salary) ... where dno=5
- Ajoitus (T,S) ottaa mukaan myös uuden työntekijän palkan, ajoitus (S,T) sitä vastoin ei. Jos S ehtii ottaa relaation käyttöönsä ennen lisäystä, kesken laskennan ilmestyvä rivi on ns. haamu.


17

D B Transaktionhallinta - samanaikaisuus

- Eristyvyystaso on yhteydessä samanaikaisuuden hallinnan käytäntöön, esim. lukitusperiaatteeseen. Ankar (strict) kaksivaiheinen lukituskäytäntö takaa transaktioille eristyvyystason 3.
- Korkea eristyvyystaso rajoittaa samanaikaisia operaatioita. Transaktion eristyvyystaso voidaan asettaa oletusta alemmaksi, jos halutaan lisää samanaikaisuutta (riski korjausten tarpeelle kasvaa), tai toisinpäin ylemmäksi:


```
set transaction isolation level read committed;
...
update taulu set .....
commit;
```

18

 Transaktionhallinta - samanaikaisuus


- Samanaikaisuuden hallinnan sisältämä kontrolli transaktioiden suoritukselle (eristävyyden takaaminen) voidaan hoitaa:
 - asettamalla tietokantoille **lukkoja** (locks):
 - operointi on sallittu vain transaktiolle, joka on saanut haltuunsa tietokantojen lukon (käyttöoikeuden)
 - seuraamalla transaktioiden ajoitusta niihin liittyvien **aikaleimojen** (timestamp) avulla
 - ylläpitämällä tietokantojen useita arvoja ('vanha' ja 'uusi'): **moniversiotekniikalla**
 - **optimistisilla menetelmillä**: antamalla transaktioiden suorittaa varsinaiset operaationsa ja tarkistamalla sitten validointivaiheessa, ettei suoritukseen sisälly ristiriitaisia tilanteita
 - (operaatiot kohdistuvat tietokantojen tilapäisiin kopioihin, joten menetelmä on tavallaan moniversioinen)
- Lukitus on yleisimmin käytössä.

19

 Transaktionhallinta - samanaikaisuus


- Lukko (lock) on tietokantojen käyttöä valvova muuttuja. Transaktiolla pitää olla hallussaan operaation tarvittava lukko, jotta se voisi suorittaa operaation
- Lukkoja on erityyppisiä:
 - lukulukko (lukulupa, read lock; shared lock) antaa oikeuden lukea tietokantoja, mutta ei kirjoita sitä
 - usealla transaktiolla voi samanaikaisesti olla lukulukko tiettyyn tietokantoon (lukuoperaatiot eivät häiritse toisiaan, 'shared')
 - kirjoituslukko (kirjoituslupa, write lock, exclusive lock) antaa oikeuden kirjoittaa (ja lukea) tietokantojen arvon
 - kirjoituslukko on poissulkeva, 'yksityinen' (private):
 - vain yhdellä transaktiolla voi olla samanaikaisesti kirjoituslukko tietokantoon X
 - muilla ei voi olla samanaikaisesti edes lukulukkoa tietokantoon X

20

 Transaktionhallinta - samanaikaisuus


- Lukkojen käyttöön liittyviä operaatioita
 - read_lock(X): lukulukon pyyntö
 - write_lock(X): kirjoituslukon pyyntö
 - unlock(X): X:n lukon vapautus
- Lukkoja valvoo tkhj:n lukonhallitsin (lock manager).
- Transaktiolla on enintään yksi lukko tietokantoon kerrallaan.
- Lukot vapautetaan viimeistään sitoutumisen yhteydessä

21

 Transaktionhallinta - samanaikaisuus


- Lukkojen hallinnan keskeiset tietorakenteet:
 - lukkotaulu (lock table), joka on organisoitu tietokantojen tunnisteen mukaan:
 - tietokanto X tunnisteen
 - Tietokantoon X liittyvien lukkojen haltijoiden tiedot: transaktion tunnisteen ja lukon tyyppi
 - Tietokantoon X lukkoja haluavien transaktioiden jono
 - Lukkotaulusta saadaan nopeasti selville tietokantojen lukituksen tilanne. Organisoitina voi olla esim. hajautusrakenne
 - transaktiotaulu
 - jokaiselle transaktiolle tietue, josta alkaa transaktion hallussa olevien lukkojen (tietokantojen tunnisteen) ketju
 - taulun avulla löydetään transaktion sitoutuessa tai peruuntuessa sen hallussa mahdollisesti olevat lukot, jotka on vapautettava.

22

 Transaktionhallinta - samanaikaisuus


- Lukitusoperaatioiden toiminta, transaktio T
- read_lock(X): $rl(X) = X:n\ lukulukkojen\ määrä$
 1. hae alkia X lukkotaulusta
 2. jos X ei ole taulussa, lisää X tauluun, aseta $rl(X) := 0$ ja mene askeleeseen 5
 3. jos transaktiolla T on jo lukko X:ään, palaa
 4. jos jollakin toisella transaktiolla on jo kirjoituslukko X:ään, aseta T lukon vapautumista odottavien transaktioiden jonoon
 5. kirjaa lukkotauluun T:lle lukulukko X:ään (ja liitä X T:n lukkojen ketjuun transaktiotaulussa), aseta $rl(X) := rl(X) + 1$

23

 Transaktionhallinta - samanaikaisuus


- Lukitusoperaatioiden toiminta, transaktio T
- write_lock(X):
 1. hae tietokanto X lukkotaulusta
 2. jos X ei ole taulussa, vie X tauluun ja mene askeleeseen 5
 3. jos transaktiolla T on jo kirjoituslukko X:ään, palaa
 4. jos jollakin toisella transaktiolla on jo luku- tai kirjoituslukko X:ään, aseta T lukon vapautumista odottavien transaktioiden jonoon
 5. jos T:llä on jo lukulukko X:ään, korota (upgrade) se kirjoituslukoksi ja aseta $rl(X) := 0$; muuten kirjaa T:lle uusi lukko, kirjoituslukko, lukkotauluun

24

 Transaktionhallinta - samanaikaisuus


- Lukitusoperaatioiden toiminta, transaktio T
- unlock(X):
 1. etsi X:ää vastaava tietue lukkotaulusta
 2. jos X:ään on kirjoituslukko transaktiolla T, poista T lukonhaltijain joukosta ja, jos jonossa on odottavia transaktioita, herätä niistä ensimmäinen muuten (T:llä on lukulukko)
asetta $rl(X) := rl(X) - 1$;
Jos $rl(X) = 0$, herätä ensimmäinen odottavista transaktioista, jos niitä on
 3. jos odottavien jono oli tyhjä, poista X:n tietue lukkotaulusta

25

 Transaktionhallinta - samanaikaisuus


- Herätetty transaktio jatkaa siis suoritustaan read_lock- tai write_lock-operaationsa askeleesta 4.
- Lukitusoperaatiot (lukonpyynnöt) read_lock(X) ja write_lock(X) voidaan ajatella vastaavia luku- ja kirjoitusoperaatioita read(X,v), write(X,v) edeltäviksi operaatioiksi transaktion suorituksessa. Unlock(X) operaation suorituksen jälkeen.
- Ne eivät kuitenkaan automaattisesti takaa transaktion sarjallisuutta; tarvitaan hyvin määritelty lukituskäytäntö.

26

 Transaktionhallinta - samanaikaisuus


- Samanaikaisuuden hallinta kuuluu tkhj:n tehtäviin.
 - Tietokantasovelluksen ohjelmoijan (tai kyselyjä tekevän käyttäjän) ei siten tarvitse huolehtia tietokantojen lukituksesta.
 - Esim. SQL:
 - select -lausetta suoritettaessa varataan lukulukkoja hakemisto- ja tietokantoille sen mukaan kuin on tarvetta lukea ko. alkioita
 - insert-, update- ja delete -operaatioille varataan vastaavasti kirjoituslukkoja
- Normaalisti lukot vapautetaan vasta transaktion päättyessä: sen sitouduttua tai peruunnuttua. Vapautus tehdään lauseella unlock(all), joka vapauttaa kaikki transaktionsa lukot.
- Transaktion päättymiseen asti pidettävä lukko on pitkäaikainen, aikaisemmin eksplisiittisesti vapautettavat lyhytaikaisia. Lyhytaikainen lukko vapautetaan normaalisti heti operaation jälkeen

27

 Transaktionhallinta - samanaikaisuus


- Esimerkiksi tietohakemistosivuihin ja indeksisivuihin (ISAM, B+ -puu) kohdistuvat lukot ovat yleensä lyhytaikaisia.
- Sovelluksen ohjelmoija vaikuttaa lukkojen varausaikaan yleensä vain epäsuorasti määrittelemällä transaktiot 'sopivan' pituisiksi (mahdollisimman lyhyiksi).
- Lukkojen rakeisuus (granulaarisuus, granularity) on tärkeä samanaikaisuuden asteeseen vaikuttava tekijä. Lukittava 'tietokanto' voi olla yksittäinen kenttä, tietue, sivu, taulu tai jopa koko tietokanta. Hienojakoinen lukitus vaatii paljon lukkoja ja monimutkaista lukkojen hallintaa, mutta sallii maksimaalisen samanaikaisuuden.
- Käytännössä on yleistä rivi-, sivu- tai taulukohtainen lukinta.

28

 Transaktionhallinta - samanaikaisuus

- Kaksivaiheinen lukituskäytäntö (2PL, two-phase locking)
- Kaksivaiheisen lukituksen perusajatus:
 - mitään lukkoa ei vapauteta ennen kuin kaikki transaktion tarvitsemat lukot on varattu
- Transaktio jakaantuu kahteen vaiheeseen:
 - Kasvuvaiheeseen, jonka aikana kaikki lukot varataan,
 - Lukulukon korotus kirjoituslukoksi tulkitaan lukon varaukseksi eli on tehtävä kasvuvaiheen aikana.
 - Kutistumisvaiheeseen, jonka aikana lukot vapautetaan.

29

 Transaktionhallinta - samanaikaisuus

- Kaksivaiheinen lukitus voi olla perusmuodon lisäksi mm.
 - ankara (strict, E&N:rigorous, E&N:n strict = kirjoituslukot sitoutumiseen asti): kaikki lukot vapautetaan vasta transaktion sitoutuessa (tai peruuntuessa)
 - konservatiivinen (conservative) kaikki lukot varataan heti transaktion alussa
 - tulee tietää tarvittavien tietokantojen joukot:
 - read-set ja write-set

30

D B Transaktionhallinta - samanaikaisuus

- Konservatiivinen menetelmä:
 - voi olla liian varovainen: transaktion vaikea päästä alkuun
 - luku- ja kirjoitusjoukkojen määrittäminen etukäteen hankalaa
 - plussaa: transaktiot eivät voi lukkiutua
 - lukkiutuminen: transaktio jää odottamaan, että toinen transaktio vapauttaisi lukon, mutta toinen ei voi edetä, koska se odottaa vastaavasti lukon vapautumista

31

D B Transaktionhallinta - samanaikaisuus

- Ankaruuskaksivaiheinen lukitus on käytännössä yleisin. Se takaa transaktion sarjallistuvuuden, jos kaikki transaktiot noudattavat samaa käytäntöä.
 - Käytännön merkitys: ei tarvitse tutkia erikseen ajoituksen sarjallistuvuutta (read/write-suhteiden verkko; verkon sykliittömyys), lukkojen varaus- ja vapautusperiaate riittää.

32

D B Transaktionhallinta - samanaikaisuus

- Sarjallistuvuuden tutkiminen:
 - Transakzioista voidaan muodostaa suunnattu verkko, (ns. sarjallistuvuusverkko), jonka solmuina ovat transaktiot ja suunnattuina säärminä transaktioita yhdistävät konfliktioivien operaatioiden (r/w, w/r, w/w) parit. Verkossa on särmä T:stä S:ään, jos T:n operaatio suoritetaan ennen sen kanssa konfliktioivaa S:n operaatiota. Jos verkossa on sykli, vastaava ajoitus ei ole sarjallistuva, muuten on.

33

D B Transaktionhallinta - samanaikaisuus

T1 T2 T3

read(A) write(A) commit

write(A) commit

write(A) commit

syklejä, ei sarjallistuva

34

D B Transaktionhallinta - samanaikaisuus

- Esim. seuraavat transaktiot toteuttavat 2PL-ehdon:

• T1'	T2'
• read_lock(Y);	read_lock(X);
• read(Y);	read(X);
• write_lock(X);	write_lock(Y);
• unlock(Y);	unlock(X);
• read(X);	read(Y);
• X:= X + Y;	Y:= X + Y;
• write(X);	write(Y);
• commit;	commit;
• unlock(X);	unlock(Y);
- Tässä tapauksessa lukkiutuma (deadlock) on mahdollinen!
 - T1' varaa Y:n lukulukon, T2' X:n lukulukon
 - lukkiutuman hoitamiseen on erilaisia menetelmiä
- lukulukon vapautus ei päästä toista transaktiota eteenpäin eli toiminta vastaa 2PL-käytäntöä (ei kuitenkaan ankaraa)
 - käytännössä tässä tulee kyseeseen jompikumpi sarjallinen suoritus


35

D B Transaktionhallinta - samanaikaisuus

- Kuinka ankara 2PL estää eristyvyysanomalia?
- 1° liikainen kirjoitus
- Esim

T1: write_lock(X);
T1: write(X, u);
T2: write_lock(X);
T2: write(X, v);
T1: commit; (tai rollback;)
T1: unlock(X);
- Ajoitus ei ole mahdollinen, koska T2 ei voi saada X:n kirjoituslukkoa eikä siten tehdä likaista kirjoitusta.
- Olennaista on, että T1:n kirjoituslukko on pitkäaikainen;

36




Transaktionhallinta - samanaikaisuus

- Kuinka ankara 2PL estää eristyvyysanomaliat?
- 2^o likainen luku
- Esim.


```
T1: write_lock(X);
T1: write(X, u);
T2: read_lock(X);
T2: read(X, v);
T1: commit; (tai rollback);
T1: unlock(X);
```
- T2 ei voi saada edes lukulukkoa, kun X:llä on pitkäaikainen kirjoituslukko.
- On helppo nähdä, että ankara 2PL rajoittaa usein 'liian paljon' samanaikaisuutta: tietyn tietoalkion lukko voitaisiin vapauttaa heti, kun siihen kohdistuvat operaatiot on tehty.
 - Tätä 'hintaa' pidetään järkevänä verrattuna kunkin ajoituksen sarjallistuvuuden selvittämiseen erikseen.

37




Transaktionhallinta - samanaikaisuus

- 3^o toistokelvoton luku
- Esim.


```
T1: read_lock(X);
T1: read(X, u);
T2: write_lock(X);
T2: write(X, v);
T1: read(X, z);
T1: commit; (tai rollback);
T1: unlock(X);
...
```
- Toistokelvoton luku estyy: T2 ei voi saada kirjoituslukkoa X:ään eli ei voi muuttaa X:n arvoa, kun T1:llä on pitkäaikainen lukulukko. (Lyhytaikainen lukulukko ei riitä.)
- On luontevaa ajatella, että sama lukituskäytäntö koskee kaikkia transaktioita. Transaktiokohtaisia muutoksia voidaan kuitenkin tehdä (eristyneisyystason asetus lauseella set transaction ... - ei enää 2PL).


38



Transaktionhallinta - samanaikaisuus

- Lukitus ja hakemistot
- Kaksivaiheinen lukitus ei sovellu hyvin hakemistojen käsittelyyn:
 - hierarkkisen hakemiston käsittely alkaa juuresta
 - alempien tasojen ja tietosivujen käsittelyssä tarvitaan lukkoja myöhemmin, jolloin ei enää välttämättä tarvita ylempien tasojen sivuja
 - lukkojen vapautus vasta kutistusvaiheessa rajoittaa huomattavasti samanaikaisuutta
 - Useimmiten isäsivun lukko voitaisiin vapauttaa, kun lapsisivuun on saatu lukulukko. Jos tulee tarvetta päivittää hakemistosivua, varataan päivitystä varten lukko uudelleen.


39



Transaktionhallinta - samanaikaisuus

- Esim. B+ -puu:
- konservatiivinen tapa:
 - varataan tasoittain kirjoituslukkoja; vapautetaan ne, kun on saatu lukko seuraavalle tasolle ja todettu, ettei tarvitse palata (sivulla on tilaa uudelle alkioille)
- optimistinen tapa:
 - varataan lukulukkoja tasoja alas edettäessä; jos lehtitaso jaetaan ja ylempää tasoa pitää päivittää, korotetaan lukulukkoja kirjoituslukoiksi (tarpeen mukaan)

40




Transaktionhallinta - samanaikaisuus

- Hakemistojen lukituksella voidaan vaikuttaa myös ns. haamutietueiden havaitsemiseen: tiheän hakemiston tapauksessa hakemistosivun lukitus estää päivittävää ja lukevaa transaktiota pääsemästä samanaikaisesti tietosivulle
- esim (indeksi dno:n perusteella)


```
T: insert into employee values (... , dno=5)
S: select sum(salary) ... where dno=5
```
- jompikumpi varaa hakemistosivun lukon eli rivin lisäys ei tapahdu kesken laskennan
- Datasivujen lukot / haamutietueet?
 - dno = 5 -tietueet monella datasisivulla => yksittäisen datasisivun lukitus ei riitä
 - dno = 5 -tietueet samalla datasisivulla => lukitus riittää

41



Transaktionhallinta - samanaikaisuus

- Lukkiutuma (deadlock)
- transaktio yrittää lukita jotakin toisen transaktion käytössä olevaa tietoalkiota ja tämä toinen transaktio odottaa lukitusta yrittävän vapauttavan jonkin lukon. (esim. T1', T2' sivulla 35)
- Mitä voidaan tehdä?
 - 1) lukkiutuman estävä käytäntö
 - konservatiivinen 2PL: kaikki lukot alussa
 - varataan paljon lukkoja turhan aikaisin
 - samanaikaisuus vähäistä
 - vaikea tietää, mitä tietoalkioita tarvitaan

42



Transaktionhallinta - samanaikaisuus

- 2) tietoalkioiden järjestykseen perustuva varaaminen
 - estää ristikkäiset varaukset
 - mikä järjestyks? järjestyksen ylläpito?
- 3) no wait –periaate: transaktio ei odota koskaan, vaan käynnistyy myöhemmin uudelleen
 - vuoro transaktiolle taattava 'joskus' – tai sovellus luopuu transaktiosta kokonaan, 'ei enää tarpeen'
- 4) aikaleimoihin perustuva lukkiutumien ratkaisu:
 - esim. nuorempi peruutetaan ja aloitetaan myöhemmin uudelleen samalla aikaleimalla (wait-die)
- 5) lukkiutumien havaitseminen ja purku:
 - odotusverkko
 - odotusverkon ylläpito: verkon sykii merkitsee lukkiutumien syntymistä
 - purku: peruutetaan jokin transaktio ja aloitetaan se myöhemmin uudelleen

43



Transaktionhallinta - samanaikaisuus

- Transaktioiden odotus lukinnassa tai lukkiutumia purettaessa voi johtaa nälkiintymiseen (starvation):
 - lukon odotus:
 - vaikka ei synny lukkiutumaa, jokin transaktio häviää aina kilpailun lukitusvuorosta
 - ratkaisuja: FIFO, prioriteetin kasvatus odottaessa
 - lukkiutumien purku:
 - transaktio ei saa vuoroa uudelleenaloituksissa (vrt. wait-die: alkuperäisen aloitusajan säilyminen)

44