Oppgave 1

Kandidatnøkler: BDE

Oppgave 2

C og D er kandidatnøkler (og supernøkler) for R. Oppfyller derfor 4NF og alle lavere normalformer.

Oppgave 3

R1 og R2 har ingen felles attributter. Sammenstilling av R1 og R2 må derfor gjøres ved kartesisk produkt. For de fleste forekomster av R, vil dette frembringe tupler som ikke er i R. Dekomponeringen har derfor ikke tapsløst-join-egenskapen.

Oppgave 4

Den gitte spørringen sammenstiller Photo-tabellen og Photographer-tabellen med equijoin der Photo. Photographer ID = Photographer. ID. Alternativ A sammenstiller med kartesisk produkt som vil gi en annen resultattabell. Alternativ B vil joine tabellene på betingelsen ID = ID som vil gi en annen resultattabell. Alternativ C sammenstiller tabellene på samme måte som den opprinnelige spørringen og gjør den samme gruppering og aggregering av resultattabellen. Dette alternativet gir alltid det samme resultatet som den originale spørringen.

Oppgave 5

Siden spesialiseringen er delvis, må vi ha en tabell for Vehicle-klassen. Spørsmålet er om vi skal samle alt i Vehicle-tabellen eller ha tabeller for subklassene Truck og Bus i tillegg.

A: Samling i Vehichle-tabellen:

Vehicle(<u>VID</u>, Manufacturer, Model, MaxLoad, NoOfAxels, NoOfPassengerSeats, MaxNoStandingPassengers, Type) – der Type kan ha verdiene NULL, «Truck» eller «Bus»

B: Tabeller for subklassene gir:

Vehicle(<u>VID</u>, Manufacturer, Model)

Truck(VID, MaxLoad, NoOfAxels)

Bus(<u>VID</u>, NoOfPassengerSeats, MaxNoStandingPassengers)

Fordeler med A:

Alt samlet i en tabell, ikke behov for join

Ulemper med A:

- NULL-verdier for de attributtene som ikke er relevante for et kjøretøy
- (Vehicle-tabellen tar mer plass enn i alternativ B)

Fordeler med B:

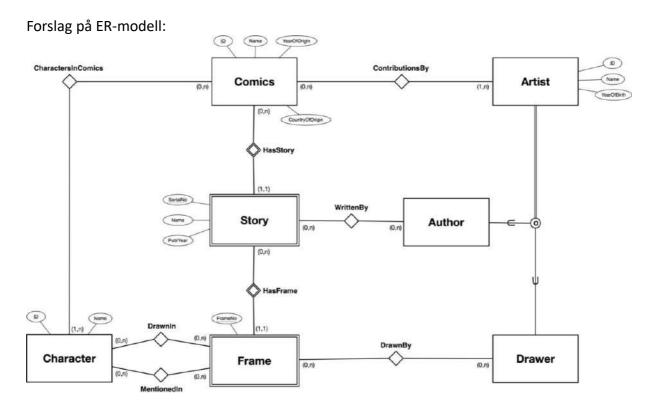
- Unngår NULL-verdier for attributter som ikke er relevante
- (De enkelte tabellene tar hver for seg mindre plass enn en stor Vehicle-tabell)

Ulemper med B:

- Må joine tabeller for å sammenstille alle data om ett eller flere kjøretøy
- (Bruker samlet sett mer plass)

Ved vurdering vektlegges at de to alternativene klargjøres og argumentasjon for fordeler og ulemper ved de to alternativene. Det ene alternativet foretrekkes ikke som sådan foran det andre.

Oppgave 6



Forutsetninger:

- Vi kan registrere tegneserie uten at de har registrert noen historie
- Vi kan registrere historier uten at de har registrert noen rammer
- En historie må være knyttet til en tegneserie, kan ikke være knyttet til flere tegneserier
- En ramme må være knyttet til en historie, kan ikke være knyttet til flere historier
- Vi kan ha historier med uten å kjenne forfatter(ne) og rammer uten å kjenne tegner(ne)
- Vi kan registrere forfattere uten å vite hvilke historier de har bidratt til og tegnere uten å vite hvilke rammer de har bidratt til.

Vurdering:

Det skal legges vekt på at de ulike modell-virkemidlene brukes på riktig måte. God (overordnet) «struktur» i datamodellen tillegges større vekt enn mer ubetydelige feil og mangler. Det finnes en del alternative modelleringsvalg og alternative forutsetninger som kan være like riktige som de som er vist i løsningsskissen.

Dersom det gjøres hensiktsmessige forutsetninger, skal disse legges til grunn ved vurderingen av løsningen.

ⁱ Frontpage

Institutt for datateknologi og informatikk

Eksamensoppgave i TDT4145 Datamodellering og databasesystemer

Eksamensdato: 6. juni 2023

Eksamenstid (fra-til): 09:00 - 11:00

Hjelpemiddelkode/Tillatte hjelpemidler:

D: Ingen trykte eller håndskrevne hjelpemidler tillatt. Bestemt, enkel kalkulator tillatt.

Faglig kontakt under eksamen:

Svein Erik Bratsberg, Tlf.: 99539963

Faglig kontakt møter i eksamenslokalet: JA

ANNEN INFORMASJON:

Skaff deg overblikk over oppgavesettet før du begynner på besvarelsen din.

Les oppgavene nøye, gjør dine egne antagelser og presiser i besvarelsen hvilke forutsetninger du har lagt til grunn i tolkning/avgrensing av oppgaven. Faglig kontaktperson skal kun kontaktes dersom det er direkte feil eller mangler i oppgavesettet. Henvend deg til en eksamensvakt hvis du ønsker å kontakte faglærer. Noter gjerne spørsmålet ditt på forhånd.

InsperaScan: I oppgave 6 er det lagt opp til å besvare på ark. Andre oppgaver skal besvares direkte i Inspera. Nederst i oppgaven finner du en sjusifret kode. Fyll inn denne koden øverst til venstre på arkene du ønsker å levere. Det anbefales å gjøre dette underveis i eksamen. Dersom du behøver tilgang til kodene etter at eksamenstiden har utløpt, må du klikke «Vis besvarelse».

Vekting av oppgavene: Vektingen av hver oppgave er angitt i overskriften til oppgaven.

Varslinger: Hvis det oppstår behov for å gi beskjeder til kandidatene underveis i eksamen (f.eks. ved feil i oppgavesettet), vil dette bli gjort via varslinger i Inspera. Et varsel vil dukke opp som en dialogboks på skjermen. Du kan finne igjen varselet ved å klikke på bjella øverst til høyre.

Trekk fra/avbrutt eksamen: Blir du syk under eksamen, eller av andre grunner ønsker å levere blankt/avbryte eksamen, gå til "hamburgermenyen" i øvre høyre hjørne og velg «Lever blankt». Dette kan <u>ikke</u> angres selv om prøven fremdeles er åpen.

Tilgang til besvarelse: Etter eksamen finner du besvarelsen din i arkivet i Inspera. Merk at det kan ta én virkedag før eventuelle håndtegninger vil være tilgjengelige i arkivet.

Poenggrenser bruht. A:88 13:76 (:64 D:52 E:38

Task 1 - Normalization (3 %)

Gitt R(A,B,C,D,E) og $F=\{BC->A; D->C\}$.

Velg de alternativene som er kandidatnøkler (candidate keys) i R

Velg ett eller flere alternativer

BD	Ε
----	---

BCE

BE

ВС

■ Ingen av de andre alternativene

DE

BD

2 -	Task	2 -	Normalization	(3	%)
-----	------	-----	----------------------	----	----

3

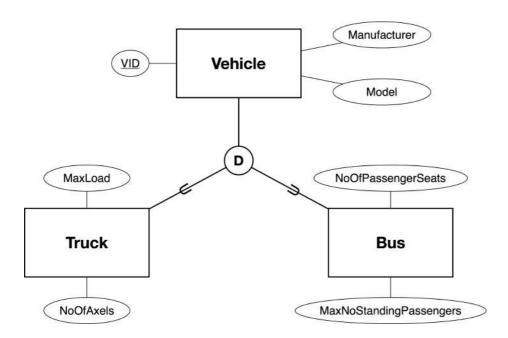
Gitt $R(A,B,C,D,E,F)$ og $G=\{C->ABD; D->CEF\}$
Anta at R er på 1. normalform (1NF). Velg alle normalformer som R oppfyller
Velg ett eller flere alternativer
☐ Tredje normalform (3NF)
■ Boyce-Codd normalform (BCNF)
Andre normalform (2NF)
Fjerde normalform (4NF)
☐ Ingen av de andre alternativene (1NF er høyeste)
Maks poeng: 3
Task 3 - Normalization (3 %)
Gitt $R(A,B,C,D,E,F)$ som dekomponeres i $R1(A,B,C)$ og $R2(D,E,F)$. De avhengighetene som gjelder er $G=\{C->AB; D->EF\}$.
Har denne dekomponeringen tapsløst-join-egenskapen (lossless join)?
Velg ett eller flere alternativer
■ Nei, join av R1 og R2 kan generere tupler som ikke er i R
☐ Ja, fordi C er primærnøkkel i R1 og D er primærnøkkel i R2
☐ Ja, fordi C->>AB vil gjelde i R1 og D->>EF vil gjelde i R2
Ja, fordi alle rader i R1 vil kombineres med alle rader i R2
Maks poeng: 3

⁴ Task 4 - SQL and Relational algebra (5 %)

	90014 (0 70)
Vi har tabellene:	
Photo(<u>ID</u> , Title, PhotographerID) PhotographerID is a foreign key against the Photographer(<u>ID</u> , Name)	Photographer table. Can have NULL value
Gitt spørringen:	
select Photographer.ID, count(Photo.ID) from Photo join Photographer on (Photo.Photogroup by Photographer.ID	grapherID = Photographer.ID)
Vi har tre andre spørringer:	
A:	C:
select Photographer.ID, count(Photo.ID) from Photo cross join Photographer group by Photographer.ID	Photographer Photo Photographer.ID = PhotographerID
B: select Photographer.ID, count(Photo.ID) from Photo natural join Photographer group by Photographer.ID	Photographer.ID F count(Photo.ID)
Hvilke av disse spørringene vil alltid gi samme	resultat som den oppgitte spørringen?
Velg ett eller flere alternativer	
С	
В	
□ A	
☐ Ingen av de andre alternativene	

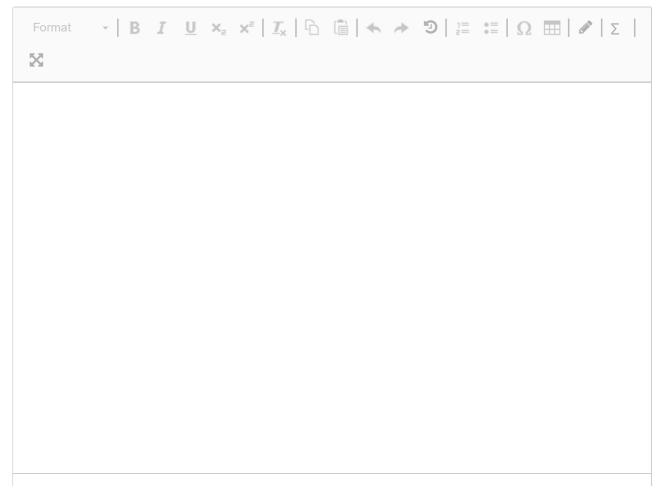
5 Task 5 - Data Models (5 %)

Gitt datamodellen:



Oversett til et relasjonsdatabaseskjema. Spesifiser eventuelle forutsetninger som du legger til grunn. Hvilke andre alternativer ville vært mulig (du trenger ikke å vise alternativer i detalj, det er nok å forklare hovedtrekkene i det som ville vært annerledes)? Hvorfor mener du ditt forslag er det beste?

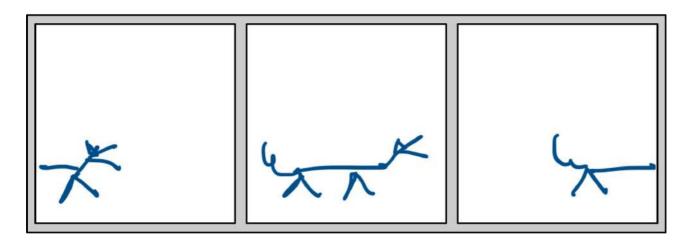
Skriv ditt svar her



⁶ Task 6 - Data Models (15 %)

Du skal lage en ER-modell (du kan bruke alle modellelement som er med i pensum, også spesialisering og kategorier) ut fra denne situasjonen («miniverden»):

Vi skal holde oversikt over ulike tegneserier. Hver tegneserie har et navn som Asterix, Pondus eller Storefri. Hver tegneserie har en unik id, årstall da tegneserien oppsto og et opprinnelsesland. Innen en tegneserie kan det finnes et antall historier. Hver historie har et navn og et årstall. Historiene har et løpenummer innen tegneserien som viser publiseringsrekkefølgen av historiene. En historie består av et antall rammer som nummereres fra en og oppover. Under er vist et eksempel på en historie som består av tre rammer.

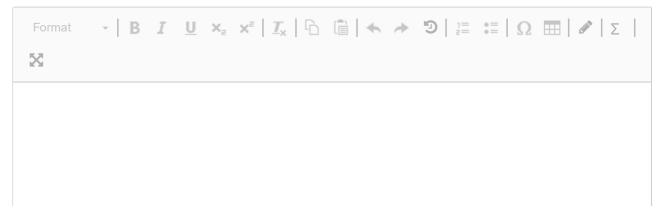


I en tegneserie finnes det vanligvis et antall karakterer. Karakterer har unik karakter-id og navn. En karakter kan delta i ulike tegneserier og må delta i minst en tegneserie. En tegneserie-historie skapes av forfattere som skriver teksten og tegnere som tegner rammene. Forfattere og tegnere registreres med unik person-ID, navn og fødselsår. Alle forfattere og alle tegnere må ha bidratt til minst en tegneserie. Dersom vi vet at en tegner har tegnet en ramme, skal vi kunne registrere dette. Tilsvarende kan en forfatter ha bidratt med tekst til en bestemt historie, dette skal kunne registreres. Det kan være flere tegnere på samme ramme og flere forfattere på samme historie. Karakterer kan inngå i en eller flere rammer, dette kan være som tegnet karakter (er vist i rammen) eller som omtalt karakter (i rammens tekst), eller begge deler. Det skal være mulig å finne alle rammer der en karakter vises, alle rammer der en karakter omtales, alle rammer der en karakter vises, men ikke omtales.

Gjør kort rede for eventuelle forutsetninger som du finner det nødvendig å gjøre.

Denne oppgaven må løses på papir.

Skriv ditt svar her



Words: 0

Maks poeng: 15

Maks poeng: 6

Task 7 - Heapfile (6 %)

Vi har poster som er 100 bytes store. Vi har en tabell med 10 000 poster. Hvor mange blokker har vi i en heapfil når blokkene er 4096 bytes store? Anta det kun lagres hele poster i blokkene.

Velg ett alternativ:

- Ingen av de andre alternativene stemmer
- 750

0 125

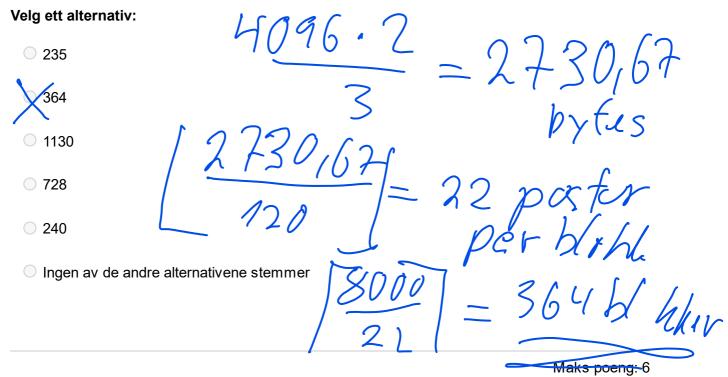
500

Hver bloleh; 40 positer maks (hele poster)

8 Task 8 - Clustered B+-tre (6 %)

Vi har poster som er 120 byte store.

Vi har en tabell med 8 000 poster. Hvor mange blokker har vi på level=0 i et clustered B+-tre når blokkene er 4096 bytes store og vi antar det ikke lagres noe annet i blokkene enn poster? Anta fyllingsgrad er 2/3, dvs. blokkene vil ikke være mer enn 2/3 fulle og at vi lagrer kun hele poster i blokkene.

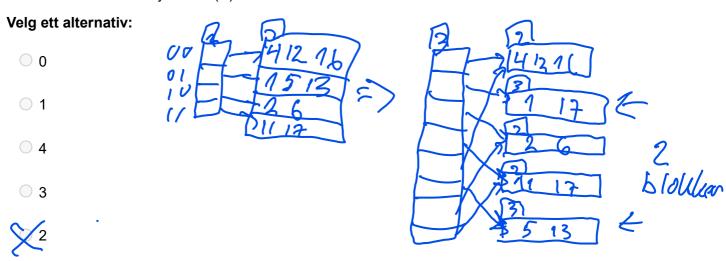


9 Task 9 - Extendible hashing (7 %)

Vi har en extendible hashing-struktur hvor vi starter med 4 blokker og 4 pekere fra directory. Det er plass til 3 nøkler i hver blokk. Hvor mange blokker med lokal dybde=3 får vi når vi har satt inn følgende sekvens med nøkler:

1, 2, 4, 5, 11, 12, 6, 7, 13, 16, 17

Du kan bruke hashfunkjsonen h(K) = K MOD 8.



Ingen av de andre alternativene stemmer

Task 10 - Join (7 %)

Vi skal joine to tabeller Class og Student med nested loop-join.

Class består av 30 blokker.

Student består av 1000 blokker.

Hvor mange blokker leses når vi skal joine disse to tabellene og vi har plass til 7 blokker i buffer?

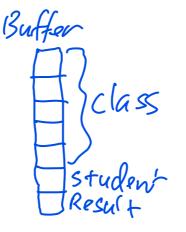
Velg ett alternativ:

3090

4120

0 1030

2060

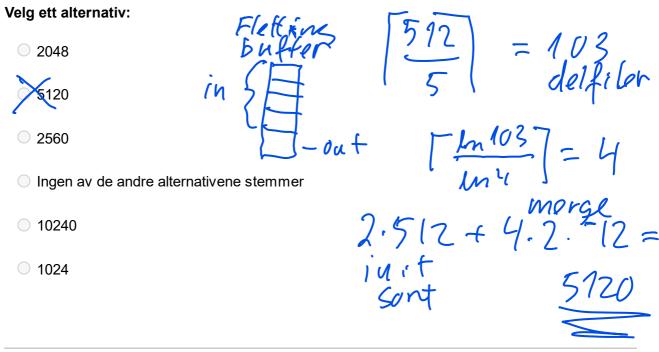


Ingen av de andre alternativene stemmer

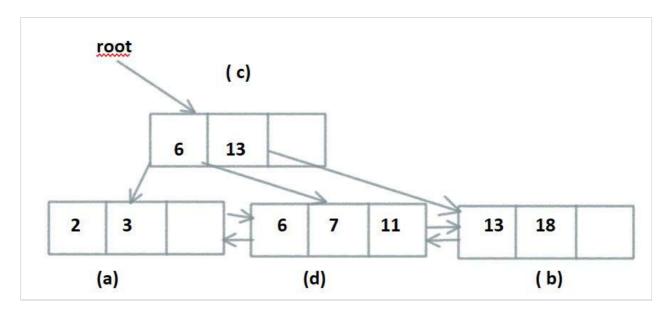
Maks poeng: 7

11 Task 11 - Sorting (7 %)

Vi har en usortert fil bestående av 512 blokker med poster og et buffer ned plass til 5 blokker. Hvor mange blokker leses og skrives til sammen når postene skal sorteres ved hjelp av flettesortering? En lesing og en skriving av en blokk blir til sammen 2.



12 Task 12 - Access paths (2 %)



Tabellen heter 'Tab' og søkenøkkelen heter 'mykey'. Den er lagret i et clustered B+-tre som vist i figuren.

Hvilke sekvens av blokker aksesseres ved følgende query?

SELECT mykey FROM Tab WHERE mykey=7;

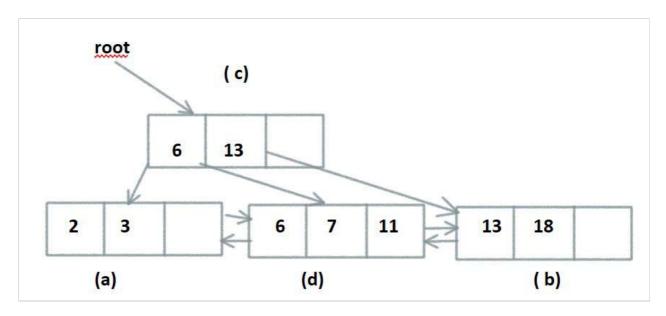
Velg ett alternativ:

- o, b, d
- oc, a, d
- Ingen av de andre alternativene stemmer



- c, b
- a, d

13 Task 13 - Access paths (2 %)



Tabellen heter 'Tab' og søkenøkkelen heter 'mykey'. Den er lagret i et clustered B+-tre som vist i figuren.

Hvilken sekvens av blokker aksesseres ved følgende query?

SELECT mykey FROM Tab WHERE mykey<7;

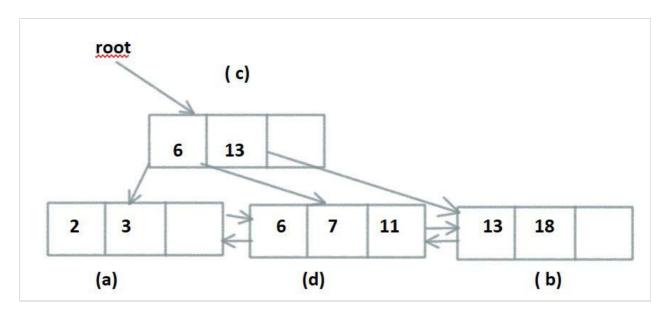
Velg ett alternativ:

 $\begin{array}{c} \text{a,d} \\ \text{Xc, a, d} \\ \text{Sopge god Mathematical Somm} \\ \text{Ingen av de andre alternativene stemmer} \end{array}$

a, d, b

o, b, d, a

14 Task 14 - Access paths (2 %)



Tabellen heter 'Tab' og søkenøkkelen heter 'mykey'. Den er lagret i et clustered B+-tre som vist i figuren.

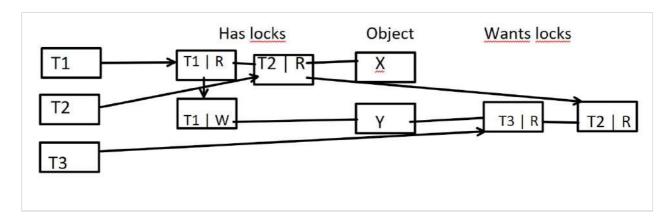
Hvilken sekvens av blokker aksesseres ved følgende query?

SELECT mykey FROM Tab ORDER BY mykey ASC;.

Velg ett alternativ:

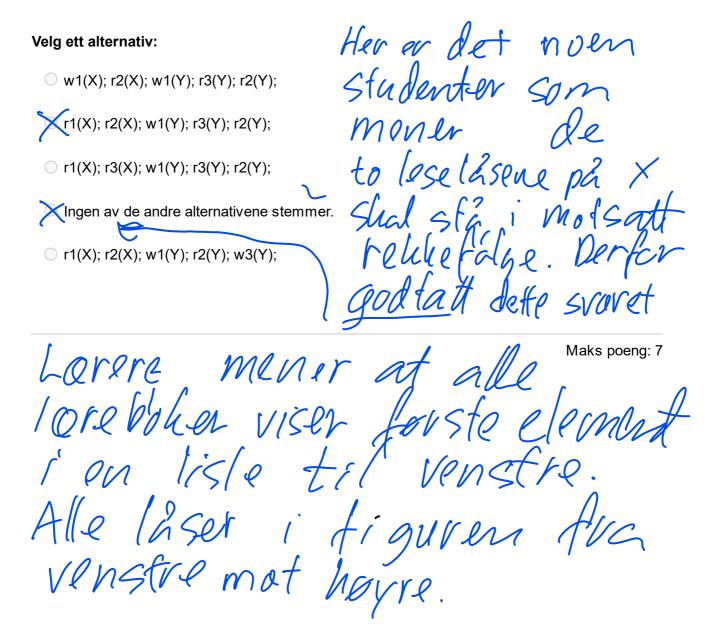
- b, d, a
- o, d, a, b
- a, d, b
- Ingen av de andre alternativene stemmer
- o, b, d, a

15 Task 15 - Locking 2PL (7 %)



Vi har følgende låser (i figuren) etter en sekvens av operasjoner mot databasen.

Hvilken sekvens av operasjoner vil gi denne tilstanden til låsesystemet (tofaselåsing – rigorous)? «T1 | R» betyr leselås fra T1 og «T1 | W» betyr skrivelås fra T1.



16 Task 16 - Locking 2PL (7 %)

Vi skal sette tofaselåser (2PL) ved hjelp av metoden rigorous. I hvilken rekkefølge committer de tre transaksjonene T1, T2 og T3?

Følgende sekvens av operasjoner kommer inn til databasen:

r1(X); r2(X); w1(X); r3(Y); c1; w2(X); w2(Y); c2; r3(Z); c3;

Velg ett alternativ:

- T3; T2; T1;
- T3; T1; T2;
- T1; T2; T3;

T3; Vi får vranglås mellom T1 og T2.

- T2; T3; T1;
- T2; T1; T3;
- T1; T3; T2;
- Ingen av de andre alternativene stemmer

77 (x) r1(x) r1(x) r2(x) r(x) trylodus)

thody(x)

Task 17 - Recovery REDO (7 %)

Vi har en logg som ser ut som følger etter en krasj.

LSN	PrevLSN	TransactionID	Operation	PageID
101	0	T1	Update	Α
102	101	T1	Update	В
103			Ckpt_start	
104			Ckpt_end	
105	0	T2	Update	Α
106	105	T2	Commit	
107	102	T1	Update	В
108	0	T3	Update	С

Og en DPT som ser ut som følger i loggpost 104 (Ckpt end):

(Page B, RecLSN=102)

Blokkene har følgende verdier for PageLSN:

A har PageLSN=101

B har PageLSN=102

C har PageLSN=98

Hvilke loggposter blir det gjort REDO på (LSN er oppgitt i alternativene)?

Vala.	~44	altarn	-4i.
veig	eu	altern	iauv.

0 108

105, 107, 108

0 107, 108

101, 102, 105, 107, 108

102, 105, 107, 108

Stanter pa LSN = 102. 102: B. pageLSN = 102. No. 105: A. pageLSN = 109. Ja. 107: 13. pageLSN = 102: Ja. 108: C. pageLSN = 98. Ja.

Ingen av de andre alternativene stemmer

18 Task 18 - Recovery UNDO (6 %)

Vi har en logg som ser ut som følger etter en krasj. Hvilke loggposter vil genereres under undo?

LSN	PrevLSN	TransactionID	Operation	PageID
101	0	T1	Update	Α
102	101	T1	Update	В
103			Ckpt_start	
104			Ckpt_end	
105	0	T2	Update	Α
106	105	T2	Commit	
107	102	T1	Update	В
108	0	T3	Update	С

Formatet på loggpostene under er (LSN, PrevLSN, TransactionID, Operation, PageID)

Velg ett alternativ:

(109, 108, T3, CLR, C), (110, 109, T3, Abort,), (111, 107, T1, CLR, B), (112, 111, T1, CLR, B), (113, 112, T1, CLR, A), (114, 113, T1, Abort,)

- Ingen loggposter genereres
- (109, 106, T2, CLR, A), (110, 109, T2, Abort,)
- (109, 108, T3, CLR, C), (110, 109, T3, Abort,)
- (109, 107, T1, CLR, A), (110, 109, T1, CLR, B), (111, 110, CLR, A), (112, 111, T1, Abort,)
- Ingen av de andre alternativene stemmer

Tapeve = T1 og T3.

Går bahlengs og genever

CLRs og Ahont for de to

transaksjonene.

19/20

¹⁹ Task 19 - Comments (0 %)

Denne "oppgaven" er en mulighet for å informere om *omstendigheter* som du tenker er **helt nødvendige** å kommunisere til sensor, for at din besvarelse skal bli riktig vurdert. Dette kan for eksempel gjelde antakelser som det var tvingende nødvendig å gjøre.

Du skal *ikke* bruke dette feltet til å gi *generelle kommentarer* til eksamen, det kan gjøres i Piazza eller i e-post til faglærer.

Skriv ditt svar her

Format	- B	I	<u>U</u> ×₂	$\mathbf{x}^{a}\mid \underline{\textbf{\textit{I}}}_{x}\mid \boldsymbol{\widehat{\textbf{\textit{l}}}}$	* 9	1=	:≣ Ω		
ΣΙΧ									
								Wo	rds: 0