

# UNIVERSITETET I OSLO

## Det matematisk-naturvitenskapelige fakultet

Eksamen i :                    INF3100/INF4100 — Databasesystemer  
Eksamensdag :                Tirsdag 8. juni 2004  
Tid for eksamen :            09.00 - 12.00  
Oppgavesettet er på :        5 sider  
Vedlegg :                      Ingen  
Tillatte hjelpemidler :      Kalkulator

**Kontroller at oppgavesettet er komplett  
før du begynner å besvare spørsmålene**

**Det er seks oppgaver**

**Alle har samme vekt, så beregn ca 30 minutter på hver**

### Oppgave 1 SQL og relasjonsalgebra

Gitt følgende datastruktur for en relasjonsdatabase (Primærnøkler er markert med **fete** typer, kandidatnøkler er i *kursiv*, fremmednøkler fremgår av attributt-navnene):

PERSON (**Fnr**, Etternavn, Fornavn, Adresse)  
EKTESKAP (**Fnr-k** *Fnr-m*, **Dato**, Etternavn-k, Etternavn-m)  
NAVNESKIFTE (**Fnr**, **Dato**, Etternavn, Fornavn)

Nåværende navn lagres i tabellen PERSON. Følgelig lagres det navnet en person hadde umiddelbart før han/hun skiftet navn, i NAVNESKIFTE. Navnene i EKTESKAP er etternavnene etter vielsen. Dato er en standard SQL DATE, dvs. tekst i format '2004-06-08', der rekkefølgen er år, måned og dag.

Løs følgende oppgave både med relasjonsalgebra og SQL:

Finn navn og adresse til alle kvinner som ved en vielse i 2003 har byttet etternavn med sin brudgom. Ektefeller med samme etternavn skal ikke være med.

Slutt på oppgave 1

Oppgave 2 står på neste side

## Oppgave 2 Normalisering

En liten ungdomsklubb tilbyr medlemmene sine (alle har både fasttelefon og mobiltelefon) en rekke kurs. For å holde oversikt over hvem som deltar på hva, har de laget en tabell (i Excel) med følgende 8 kolonner:

Medlemsnr, Navn, Adresse, Fasttelefon, Mobiltelefon, Kurskode, Kursnavn og Instruktør. Følgende funksjonelle avhengigheter gjelder:

Medlemsnr bestemmer Navn, Adresse, Fasttelefon og Mobiltelefon  
Mobiltelefon bestemmer Medlemsnr, Navn, Adresse og Fasttelefon  
Adresse og Fasttelefon bestemmer hverandre  
Kurskode bestemmer Kursnavn og Instruktør

**Oppgave 2 a** Hvilke kandidatnøkler og hvilken normalform har tabellen?

**Oppgave 2 b** Normaliser tabellen til BCNF

## Oppgave 3 Parsing, spørreplan og optimering

I denne oppgaven skal du vise din forståelse av hvordan en spørring parses, en logisk spørreplan lages, og hvordan spørreplanen kan optimeres. Vi skal bruke følgende relasjoner i denne oppgaven:

```
KUNDE(kundeID, kjønn, fornavn, etternavn,  
personnummer)  
KONTO(kontoNR, kontotype, rentesats,  
opprettelsesdato)  
KONTOEIERSKAP(eierskapsID, kundeID, eierskap,  
kontoNR)
```

Merk at primærnøkler er angitt med **dobbelunderstrekede og fete** typer. Andre kandidatnøkler er kun understreket.

Relasjonen KONTO inneholder bankkonti av flere typer og datoene kontoene ble opprettet. Det kan være flere kunder tilknyttet en konto. Dette er angitt i KONTOEIERSKAP der feltet eierskap enten er 'E' som betyr at vedkommende er eier av kontoen, eller 'D' som betyr at vedkommende disponerer den. Eieren er den som har opprettet kontoen. Attributtet opprettelsesdato i KONTO er en standard SQL DATE, dvs. tekst i format '2004-06-08', der rekkefølgen er år, måned og dag. Kjønn i KUNDE kan

være 'K' eller 'M'. Attributtet kontotype i KONTO er 'B' for brukskonto, 'S' for sparekonto og 'L' for lånekonto.

Vi skal bruke følgende spørring for å finne fornavn, etternavn og personnummer til kvinnelige kunder som har opprettet en sparekonto i 2003:

Oppgave 3 fortsetter på neste side

```
SELECT  KUNDE.fornavn, KUNDE.etternavn,
        KUNDE.personnummer
FROM    KUNDE, KONTO, KONTOEIERSKAP
WHERE   KUNDE.kundeID = KONTOEIERSKAP.kundeID AND
        KONTO.kontoNR = KONTOEIERSKAP.kontoNR AND
        KONTO.opprettelsesdato LIKE '2003%' AND
        KONTO.kontotype = 'S' AND
        KUNDE.kjønn = 'K'
AND
        KONTOEIERSKAP.eierskap = 'E'
```

Databasen har «clustered» indekser på primærnøkklene. I tillegg er det indekser på attributtet opprettelsesdato i KONTO og på attributtene kundeID og kontoNR i KONTOEIERSKAP.

### Oppgave 3 a Parsing

- i) Bruk den enkle grammatikken på side 5 til å lage et parse-tre for spørringen ovenfor.
- ii) Hvilke(n) hovedoppgave(r) har preprosessoren?

### Oppgave 3 b Logisk spørreplan

Konverter parse-treet i oppgave 3 a ovenfor til en logisk spørreplan i relasjonsalgebra (tegn uttrykkstreet). NB! Denne oppgaven skal løses uten optimering. Optimering hører til neste oppgave!

### Oppgave 3 c Optimering

- i) Hvilke regler benyttes ofte (gir oftest stor ytelsesgevinst) for optimering av logiske spørreplaner?
- ii) Optimer den logiske spørreplanen i deloppgave 3 b ovenfor (tegn det nye uttrykkstreet).

## Oppgave 4 Indekser

### Oppgave 4 a

Tegn og forklar hva tette (dense), sparsomme (sparse) og multi-nivå (multi-level) indekser er.

### Oppgave 4 b

Forklar kort fordeler/ulemper med disse tre typene indekser, i hvilke tilfeller de anbefales brukt, og hvorfor.

Slutt på oppgave 4

Oppgave 5 og 6 står på neste side

## **Oppgave 5 Logging**

### **Oppgave 5 a**

Beskriv de to hovedtypene logger: optimistiske (Undo) og pessimistiske (Redo)

### **Oppgave 5 b**

Fortell hva et sjekkpunkt er. Legg hovedvekt på loggbruken.

## **Oppgave 6 Transaksjonshåndtering**

De to serialiserbarhetsbegrepene som er undervist i dette kurset, er basert på henholdsvis konflikt- og view-ekvivalens av eksekveringsplaner.

### **Oppgave 6 a**

Definer konfliktekvivalens og view-ekvivalens.

### **Oppgave 6 b**

Hva er det flest av, konflikt- eller view-serialiserbare eksekveringsplaner?

Hvilken tilleggsbetingelse må vi ha for at konflikt- og view-ekvivalens skal bli det samme?

Bevis at denne tilleggsbetingelsen sikrer at konflikt- og view-ekvivalens blir det samme.

Slutt på oppgavesettet





**Vedlegg til oppgave 3 — Grammatikk for parsing av spørsmål**

```
<query>      ::= <SFW>
<SFW>        ::= SELECT <selList>
                  FROM <fromList>
                  WHERE <condition>
<selList>    ::= <attribute>, <selList> |
                  <attribute>
<fromList>   ::= <relation>, <fromList> |
                  <relation>
<condition>  ::= <condition> AND <condition> |
                  <attribute> = <attribute> |
                  <attribute> = <pattern> |
                  <attribute> LIKE <pattern>
```

Elementære syntaktiske kategorier som <attribute>, <relation> og <pattern> har ingen regler, men oversettes hhv. med navnet på attributtet, navnet på relasjonen og en streng i anførselstegn.

