



Emnekode : 18-201  
Kandidatnr. : 3132  
Dato : 26/11-10  
Ark nr. : 1 av 8

## Oppgave 1

a) For det første står DML for "Data Manipulation Language". Det er et SQL-språk som ~~opp~~ kan brukes til å oppdatere kolonner i en tabell i en database med verdier.

For at endringene skal tre i kraft må DBMS få en verifikasjon på at endringen skal skje. Dette gjøres ved å bruke commit-kommandoen etter utsagnet:

```
update table PERSON  
set adresse = 'Norgeveien 5'  
where personId = 3  
commit;
```

Om en angres på endringene kan man legge på er rollback-kommando isteden:

```
rollback;
```

b) En en-til-mange ~~rel~~ sammenheng i en ~~opp~~ relasjonell datamodell er implementert ved at primærnøkkelen i en-sammenheng blir fremmednøkkelen i mange-sammenheng. Dette kan illustreres slik:

```
BYGNING(bygningNr, farge, type);  
ROM(romNr, størrelse, bygningNr);
```



Emnekode : 1S-201  
Kandidatnr. : 3132  
Dato : 26/11-10  
Ark nr. : 2 av 8

(oppgave 1 forts.)

c) En indeks er en databasestruktur som gjerne brukes i store databaser. Dette er gjerne for at spørringer skal gå kjappere, da indekserte deler svarer spørringer veldig kjapt.

Indekser brukes ofte hvis kolonner kan ha mange forskjellige verdier, og blir lagt mest vekt på til de delene av databasen der det blir sendt flest spørringer.

Indekser blir også helst brukt der det er mye større trafikk fra spørringer enn det er fra oppdateringer, da indeksering ikke er til noen særlig nytte for oppdateringer.

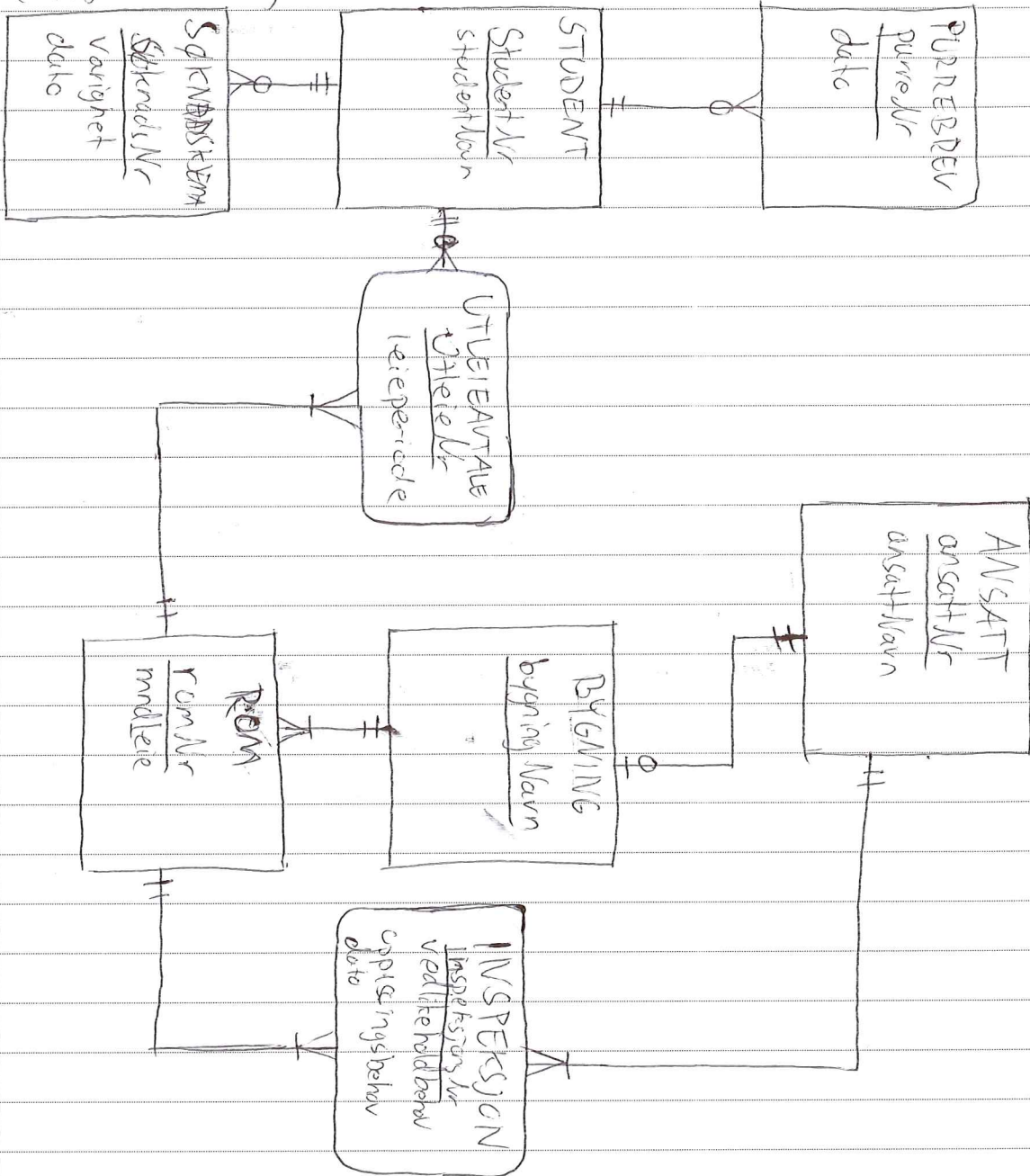
Oppgave 2)

(Begyner på neste side)



Emnekode : 1S-201  
Kandidatnr. : 3132  
Dato : 26/11-10  
Ark nr. : 3 av 8

(Oppgave 2 Korts.)



ANSATT-entiteten kunne godt bare vært et attributt ~~attributt~~ i BYGNING-entiteten, men jeg valgte å lage en ANSATT-entitet likevel for å holde modellen ryddig. Selv om det ikke er <sup>direkte</sup> spesifisert i oppgaveteksten tok jeg som utgangspunkt at Boligkontoret har som interesse å lagre data om sine ansatte.



Emnekode : 1S-201  
Kandidatnr. : 3132  
Dato : 26/11-10  
Ark nr. : 4 av 8

(Oppgave 2 forts.)

Jeg gav også alle entitetene en primærnøkkel den det ikke var spesifisert. Dette for å holde konsistens i modellen.

(Oppgave 3)

Denne rapporten er i ONF Dette er fordi den inneholder repeterende grupper/multi-valued attributter, og det er heller ikke ennå spesifisert noen primærnøkkel

Dette er de funksjonelle avhengighetene:

WardNo → Doctor-in-charge, phone, ~~date~~

Nurse → phone, address

Patient-No → last\_name, first\_name, home\_city, visit\_date, diagnosis, referred\_to

For å få tabellen til 1NF må vi spesifisere primærnøkkelene i relasjonene:

REPORT (WardNo, doctor-in-charge, doctor-phone, date, ~~date~~,  
nurse, nurse\_phone, nurse\_address, patient-No, last\_name,  
first\_name, home\_city, visit\_date, diagnosis, referred\_to)



Emnekode : 1S-201  
Kandidatnr. : 3132  
Dato : 26/11-10  
Ark nr. : 5 av 8

(oppgave 3 forts.)

For å få ~~tabellen~~ relasjonen videre til 2NF må vi fjerne de (på engelsk) partial functional dependencyene. En partial dependency er når en eller flere attributter er avhengig av en del av primærnøkkelen fra relasjonen i 1NF. For hver av disse avhengighetene lager vi en ny relasjon med ~~den~~ delen av primærnøkkelen som primærnøkkel i den nye relasjonen. Deretter flytter vi alle attributter som er avhengig av denne nøkkelen over i den nye relasjonen.

2NF:

REPORT (WardNo, ~~Ward~~ nurse\_name, PatientNo, date);

WARD (WardNo, doctor-in-charge, doctor-phone);

NURSE (nurse\_name, nurse\_phone, nurse\_address);

PATIENT (patientNo, last\_name, first\_name, home\_city, visit\_date, diagnosis, referral);

For å få relasjonen videre til 3NF må vi også fjerne de transitive avhengighetene. En transitiv avhengighet er når en eller flere attributter er avhengig av en annen non-key attributt. For hver non-key attributt med transitiv avhengighet lager vi en ny relasjon med denne som primærnøkkel og ~~og~~ flytter attributter som er avhengig av denne over i den nye relasjonen. Primærnøkkelen i den nye relasjonen blir stående som en fremmednøkkel i den gamle relasjonen.



Emnekode : 1S-201  
Kandidatnr. : 3132  
Dato : 26/11-10  
Ark nr. : 6 av 8

(Oppgave 3 forts.)

Med dette står vi igjen med disse relasjonene i 3NF:

```
REPORT(wardNo, nurse_name, patientNo, date);  
WARD(wardNo, doctor-in-charge);  
NURSE(nurse_name, nurse_phone, nurse_address);  
PATIENT(patientNo, last_name, first_name, home_city, visit_date,  
diagnosis, referred_to);  
DOCTOR(doctor_name, doctor_phone);
```

Oppgave 4

a) Constraints er regler som sier noe om hvordan data skal "opptre" seg i en database. Dette kan f.eks være en integrity constraint, som er en regel som sier at en primærnøkkel må være unik og kan aldri være null. Eller det kan være en referential constraint som sier at fremmednøkkel kan være null, men må peke til en primærnøkkel om den ikke skal være null.

For å opprette constraints til ordredetalj, så kan vi ~~skrive~~ oppdatere tabellen med ALTER-kommanden:

```
ALTER TABLE ordredetalj {  
  add constraint ord_det_ptc primary key (ordrenr, produktnr),  
  add constraint ordre_fk foreign key (ordrenr) references  
  ordre(ordrenr),  
  add constraint produkt_fk foreign key (produktnr) references  
  produkt(produktnr);
```



Emnekode : 1S-201  
Kandidatnr. : 3132  
Dato : 26/11-10  
Ark nr. : 7 av 8

b)

```
SELECT produktnr, produktnavn
FROM produkt
INNER JOIN ordredetalj
ON ordredetalj.produktnr = produkt.produktnr
INNER JOIN ordre
ON ordre.ordrenr = ordredetalj.ordrenr
WHERE ordre.ordre_data LIKE '2010-10%'
ORDER BY produktnavn;
```

c)

```
SELECT
SELECT kundenr, kunde-navn
FROM kunde
WHERE kundenr NOT IN
( SELECT kundenr
FROM kunde
INNER JOIN ordre
ON ordre.kundenr = kunde.kundenr );
```

d)

```
SELECT kundenr, kundenavn, sum(antall_bestilt) TotBestilt, sum
sum(antall_bestilt * enhetspris) TotalPris
FROM kunde
INNER JOIN ordre ordre ON ordre.kundenr = kunde.kundenr
INNER JOIN ordredetalj ON ordredetalj.ordrenr = ordre.ordrenr
INNER JOIN produkt ON produkt.produktnr = ordredetalj.produktnr
group by kundenr, kundenavn;
```



Emnekode : 15-201  
Kandidatnr. : 3132  
Dato : 26/11-10  
Ark nr. : 8 av 8

fra d)

e) Da ender vi på spørringen fra etter siste  
INNER JOIN:

~~WHERE~~

WHERE kunde.postnr BETWEEN 4600 AND 4699

~~AND~~ GROUP BY kundennr, kundenaavn

HAVING TotBestilt > 5

;

f) Et view er en slags virtuell tabell der  
man kan spesifisere ~~en~~ veldig detaljert hvilke  
kolonner ~~man~~ og attributter man vil ha med,  
fra eventuelt flere tabeller.

Vi bruker views ~~for~~ ~~de~~ grunnet flere ting. Et  
view kan gjøre det lettere å kjøre spørringer, man  
trenger ikke koble sammen tabeller hele tiden.

Man kan også gi forskjellig brukere adgang til  
forskjellige views. Dette betyr adgangskontroll og  
samtidig sikkerheten blant dataene.

Et enkelt view som lister alle kunder som  
har ordne, og ordene.

~~CREATE~~ view

```
CREATE VIEW AS {  
  select kunde_navn, ordrenr  
  from kunde  
  INNER JOIN ordre  
  ON kunde.kundennr = ordre.kundennr };
```