# SQL for INF1300

### Stein Michael Storleer

4. november 2016

## SQL—Structured Query Language

- SQL—Structured Query Language—er et deklarativt språk for spørringer mot relasjonsdatabaser. Spørringer skjer med select-setningen.
- SQL inneholder også konstruksjoner for å definere nye relasjonsdatabaser, for å legge inn og endre data i databasen:

```
create table ...
insert into ... values
update ... set
alter table
drop table ...
```

SQL består av en samling konstruksjoner som funksjonelt, men ikke syntaktisk, kan deles opp slik:

- SDL: Storage Definition Language 3-skjemaarkitekturens<sup>1</sup> fysiske lag
- DDL: Data Definition Language<sup>2</sup>
  3-skjemaarkitekturens konseptuelle lag
- VDL: View Definition Language 3-skjemaarkitekturens presentasjonslag
- DML: Data Manipulation Language innlegging, endring og sletting av data
- DQL: Data Query Language—spørrespråk
- DCL: Data Control Language—integritet og sikkerhet

# SQLs DDL—Data Definition Language

<sup>&</sup>lt;sup>1</sup>3-skjemaarkitektur er et viktig prinsipp i alle databasesystemer. Denne innebærer en deling av databaseskjemaet i presentasjonslaget, det konseptuelle (logiske) laget og det fysiske laget. Målet med denne delingen er at man skal kunne endre deler av databaseskjemaet uten at det er nødvendig å endre andre lag. For eksempel kan man endre måten tall lagres på (fysisk lag) uten å endre informasjonen om hva som skal lagres i systemet (logisk lag).

<sup>&</sup>lt;sup>2</sup>De deler av SQL vi kommer borti i INF1300 er satt med **fete typer**.

- Legge til, fjerne eller endre integritetsregler (constraints)

Med disse tre setningene definerer vi hele databasen vår.

### create table

Med den defineres alle tabellene, og hva de heter. For hver tabell angir vi attributter og hvilken type (domene) det enkelte attributt skal ha. Vi definerer også nøkler og andre viktige skranker/integritetsregler. Hvis vi har laget en ORM-modell, kan tabelldefinisjonene automatiseres, dvs. modelleringsprogrammet (f.eks. ORMLite) lager **create**-setningene for oss. Har vi ikke en modell i ORM (eller et annet modelleringsspråk) må vi skrive **create**-setningene selv. Hvordan vi gjør det har avgjørende betydning for hvor god databasen blir til å gjenspeile den virkelighet og de fakta vi er ute etter.

```
create table R (
A_1 \ D_1 \ [S_1] \ ,
...
A_n \ D_n \ [S_n]
[ \ , liste \ av \ skranker ]
);
R \ er \ navnet \ på \ relasjonen/tabellen
A_i \ er \ et \ attributt
D_j \ er \ et \ domene \ (datatype)
S_k \ er \ en \ skranke
```

[] betyr at dette leddet er en valgfri del av setningen

## Eksempler på create

## Ansatt(Ald, Navn, Tittel, Fdato, Pnr, AnsDato)

- Vi ønsker ikke at to ansatte skal kunne ha samme Ald
- ullet To personer kan aldri ha samme fødselsnummer = Fdato + Pnr
- Dermed er både Ald og (Fdato, Pnr) kandidatnøkler. Vi velger Ald som primærnøkkel og markerer (Fdato, Pnr) som kandidatnøkkel.

```
create table Ansatt (
   AId int primary key,
   Navn varchar(40) not null,
   Tittel varchar(15) not null,
   Fdato char(6) not null,
   Pnr char(5) not null,
   AnsDato date,
   unique (Fdato, Pnr)
);
```

# Datatyper i PostgreSQL

datatype	forklaring
integer	heltall
int	heltall
bigint	store heltall (8 byte)
real	flyttall
numeric(n,d)	n desimale sifre, $d$ etter desimalpunktum
char(n)	tekst med fast lengde
varchar(n)	tekst med variabel lengde
text	tekst med ubegrenset variabel lengde
boolean	boolsk verdi
date	dato
time	klokkeslett
timestamp	dato og klokkeslett
bit(n)	bitstreng med fast lengde
<pre>bit varying(n)</pre>	bitstreng med variabel lengde

```
Et eksempel fra filmdatabasen<sup>3</sup>:
```

```
create table filmparticipation (
  partid int primary key,
  personid int not null references person (personid),
  filmid int not null references filmitem (filmid),
  parttype text not null
);
```

<sup>&</sup>lt;sup>3</sup>Filmdatabasen er beskrevet i et eget notat av Ellen Munthe-Kaas som finnes under ressurser på semestersidene.

Legg merke til definisjonen av attributtet **parttype** som har datatypen **text**. Denne er ikke standard SQL.<sup>4</sup>

## Nøkler og nøkkelattributter

Nøklene i en relasjon er de viktigste skrankene. En kandidatnøkkel er kort sagt et eller flere attributter som bare kan ha unike verdier. F.eks. (fødselsdato, personnr), eller (brukernavn), eller (filmid), eller (brukernavn, emnekode, semester).

### • Supernøkkel:

En kombinasjon (delmengde) X av attributtene  $\{A_1, A_2, \ldots, A_n\}$  som er slik at hvis t og u er to tupler hvor  $t \neq u$ , så er  $t[X] \neq u[X]$ . Altså at hvis to tupler er forskjellige, er de også forskjellige når vi bare ser på attributtene som er i X. Merk: I relasjonsmodellen er samtlige attributter i én tabell/relasjon alltid selv en supernøkkel. Supernøkler benyttes til å uttrykke integritetsregler.

- Kandidatnøkkel: En *minimal* supernøkkel. Dvs: Fjerning av et hvilket som helst attributt fører til at de gjenværende attributtene ikke lenger utgjør en supernøkkel.
- **Primærnøkkel**: En utvalgt blant kandidatnøklene. I relasjonsmodellen skal alle relasjoner ha nøyaktig én primærnøkkel. Primærnøkkelen blir markert med én strek.
- $\bullet$  Hvis det er andre kandidatnøkler, markeres de med én strek, og primærnøkkelen med to. $^5$
- Nøkkelattributt: Attributt som er med i (minst) en kandidatnøkkel.

Sammenlign kandidatnøkler og entydighetsskranker i ORM: Begge angir at forekomster under skranken bare kan forekomme én gang.

### Primærnøkler

Kan deklareres i **create table** sammen med primærnøkkelattributtet (bare hvis attributtet utgjør primærnøkkelen alene)

```
create table Ansatt (
AId int primary key,
...);
```

<sup>&</sup>lt;sup>4</sup>Datatyper varierer ganske mye fra system til system. Eksempler fra Access, MySQL og SQL Server, se http://www.w3schools.com/sql/sql\_datatypes.asp

 $<sup>^5{\</sup>rm Vi}$ har i INF1300 gjort det omvendt tidligere, men har endret dette fra 2015 for å bli konsistent med læreboka.

Kan deklareres separat i **create table** etter attributtdeklarasjonene

```
create table Ansatt (
    AId int,
    ...
    primary key (AId)
);
```

- Maks én primærnøkkeldeklarasjon pr. relasjon
- Konsekvenser av deklarasjonen:
  - To tupler i relasjonen får ikke stemme overens i alle attributtene i primærnøkkelen.
  - Attributtene i primærnøkkelen får ikke inneholde **null**
- Dette må sjekkes av systemet ved hver **insert** og hver **update**. Forsøk på brudd ved **insert** eller **update** skal avvises av DBMSet.

### Kandidatnøkler

• Kan deklareres i **create table** sammen med nøkkelattributtet (bare hvis attributtet utgjør kandidatnøkkel alene)

```
create table Ansatt (
    ...
Fnr char(11) not null unique,
    ...);
```

• Kan deklareres separat i **create table** etter attributtdeklarasjonene

- Flere kandidatnøkkeldeklarasjoner er tillatt pr. relasjon
- Konsekvenser av deklarasjonen:
  - To tupler i relasjonen får ikke stemme overens i alle attributtene i kandidatnøkkelen
  - Kan brytes hvis ett eller flere av attributtene i kandidatnøkkelen inneholder null
- Dette må sjekkes av systemet ved hver **insert** og hver **update**. Forsøk på brudd ved **insert** eller **update** skal avvises av DBMSet.

### Andre skranker

- Skranke på et attributt eller et tuppel i en relasjon: create table R ( ... check ... );
  - Sjekkes ved insert og update av R
- Skranke på tvers av relasjoner: create trigger T ...;
  - Triggere «vekkes» når en hendelse (typisk insert, update, delete på en relasjon) skal til å inntreffe
  - Når triggerne «vekkes», eksekveres en tilhørende metode

## Skranke på ett attributt

- not null
  - create table Ansatt ( ... Fdato int not null, ..);
  - Konsekvenser:
    - \* Kan ikke sette inn tuppel med verdien null i attributtet
    - \* Kan ikke endre verdien til null senere
- check

```
- create table Ansatt (
...
Tittel varchar(15)
check (Tittel='Selger' or Tittel='Direktør' or ...),
...
);

create table InfEmne (
...
emnekode varchar(7) check (emnekode like 'INF____'),
...
);

...
alder integer check (alder between 0 and 99),
...
emnekode varchar(12) check (
emnekode in (
'INF1000',
'INF1500',
'INF1500',
'INF1080',
'INF1080',
'INF1100')
)
...
```

 Angir en betingelse på attributtet. Sjekkes ved hver endring av attributtets verdi

## Fremmednøkler

En fremmednøkkel refererer til en primærnøkkel (ett eller flere attributter) i en annen tabell.

• Deklarasjon av fremmednøkler:

```
create table Timeliste (
AId int references Ansatt (AId),
...);
```

• Alternativt:

```
create table Timeliste (
   AId int,
   ...
   foreign key (AId) references Ansatt (AId)
   ...);
```

• Flere attributter i nøkkelen

```
create table Student (
    bnavn varchar(8) primary key,
    fd date,
    pnr varchar(5),
    ...
    foreign key (fd, pnr) references Person (fdato, personnr)
    ...);
```

- Konsekvenser av deklarasjonen:
  - De <u>refererte</u> attributtene må være deklarert **primary key** <sup>6</sup>. De må altså være primærnøkkel i den refererte tabellen.
  - Verdier  $(\neq null)$  som opptrer i fremmednøkkelens <u>refererende</u> attributter  $m\mathring{a}$  opptre i de refererte attributtene
- Dette må sjekkes av systemet både ved insert, update og delete

Fremmednøkler mot flere tabeller brukes for å implementere et mange-tilmange forhold mellom tabeller:

```
create table Student (
    bnavn char(8) primary key,
    navn varchar(80),
    ...
);

create table Emne (
    ekode char(10) primary key,
    emnenavn varchar(80),
    emneeier varchar(80),
    ...
);
```

<sup>&</sup>lt;sup>6</sup>Noen databasesystemer tillater at fremmednøkler refererer til kandidatnøkler generelt, men det er dårlig programmeringsskikk.

```
create table Antalleksamensforsøk (
    brukernavn char(8) references Student(bnavn),
    emnek char(10) references Emne(ekode),
    antforsøk integer,
    primary key (brukernavn, emnek)
);
```

God skikk å alltid angi attributtene i den refererte relasjonen, selv om det ikke er nødvendig.

# drop, alter

Disse setningene lar oss slette tabeller, samt legge til og slette attributter i eksisterende relasjoner.

```
drop table R; alter table R add A_x D_y; alter table R drop A_x;
```

Rer et relasjonsnavn,  $A_x$ er et attributt,  $D_y$ er et domene

# SQLs DQL—Data Query Language

```
select [ distinct ] ATTRIBUTTLISTE
from NAVNELISTE
[ where WHERE-BETINGELSE ]
[ group by GRUPPERINGSATTRIBUTTER
[ having HAVING-BETINGELSE ] ]
[ order by ATTRIBUTT [ asc | desc ]
[ , ATTRIBUTT [ asc | desc ] ] ... ];
```

[] betyr at dette leddet er en valgfri del av setningen

#### select

Angir hvilke attributter som skal vises i svaret

#### distinct

Fjerner flerforekomster (duplikater) av svartuplene

#### • from

Navn på de relasjonene spørringen refererer til

### where

Seleksjonsbetingelse (kan inneholde en eller flere join-betingelser)

### • group by, having

Angir grupperingsattributter til bruk ved aggregering og betingelser på resultatet av grupperingen; disse kommer vi tilbake til i en senere forelesning

• order by Ordner tuplene i henhold til angitte kriterier

## select-setningen

• Typisk utseende:

```
select [distinct] A_1, A_2, \dots, A_j
from R_1, R_2, \dots, R_k
where C;
```

hvor

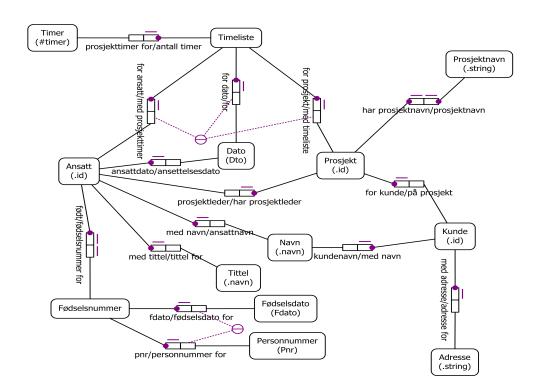
 $R_1, R_2, \ldots, R_k$  er relasjonsnavn

 $A_1, \ldots, A_j$  er attributter fra  $R_1, R_2, \ldots, R_k$ 

 ${\cal C}$ er en betingelse

## Eksempler med select

Modell av en prosjektdatabase med tilhørende skjema:



### Skjema

Prosjekt(<u>Pld</u>, Pnavn, Kld, Pleder, StartDato) Ansatt(<u>Ald</u>, Navn, Tittel, Fdato, Pnr, AnsDato) Timeliste(<u>Ald</u>, Dato, <u>Pld</u>, Timer) Kunde(<u>Kld</u>, Knavn, Adresse)

Finn navn på de ansatte som er ansatt etter 2003. (Det kan være flere ansatte som har samme navn.)

```
select distinct Navn
from Ansatt
where AnsDato > date '2003-12-31'
```

Finn navn og startdato for alle prosjekter bestilt av kunden «Pust og pes AS». Sorter dem slik at det nyeste prosjektet kommer først.

```
select Pnavn, StartDato
from Kunde K, Prosjekt P
where Knavn = 'Pust_og_pes_AS' and K.KId = P.KId
order by StartDato desc;
```

# Seleksjons- og join-betingelser

La oss se nærmere på eksemplet ovenfor:

where-betingelsen består av to deler:

- Knavn = 'Pust og pes AS' Dette leddet kalles en *seleksjonsbetingelse* Det plukker ut forekomster/tupler i Kunde (her trolig bare én)
- K.KId = P.Kid

Dette leddet kalles en join-betingelse

Det kobler sammen forekomster/tupler fra Kunde med tupler/forekomster i Prosjekt forutsatt at verdiene i attributtene KId og Kid er like

Oppgave: Finn navn og tittel på alle som har arbeidet på prosjektet «Vintersalg»

• Løsning

Her består join-betingelsen av to ledd. Den binder sammen en forekomst fra hver av de tre tabellene Ansatt, Timeliste og Prosjekt. Join-attributtene behøver ikke å ha samme navn. Det holder at de har samme domene.

### Merknader til select

- select (SQL) skiller ikke mellom store og små bokstaver, unntatt i tekststrenger
- select beregner bager (med unntak av noen av operatorene)

En bag er en samling av tupler der samme tuppel kan forekomme flere ganger. (Like tupler fjernes eventuelt ved å bruke **distinct**.)

## Eksempler fra filmdatabasen

```
select
    x.partid, x.personid, x.filmid, x.parttype
from
    filmparticipation x, person p, film f
where
    p.lastname = 'Besson' and
    p.firstname = 'Luc' and
    f.title = 'Fifth_Element,_The' and
    x.personid = p.personid and
    x.filmid = f.filmid
;
```

Resultat:

```
partid | personid | filmid | parttype
 781285 | 89222 | 237127 | director
1009544 | 89222 | 237127 | writer
         89222 | 237127 | writer
1009560 I
          89222 | 665467 | writer
1009576 |
1009592 | 89222 | 665467 | writer
(5 rows)
select
   f.title, c.filmcharacter
   filmparticipation x, person p, film f, filmcharacter c
where
   x.parttype = 'cast' and
   p.lastname = 'Jovovich' and
   p.firstname = 'Milla' and
   x.personid = p.personid and
   x.filmid = f.filmid and
   x.partid = c.partid
```

### Resultat:

title	filmcharacter
	+   Kate
AFI's 100 Years 100 Cheers: America's Most Inspiring Movies	Herself
Cannes: Through the Eyes of the Hunter	Herself
Chaplin	Mildred Harris
Claim, The	Lucia
Corporate Malfeasance	Herself
Dazed and Confused	Michelle Burroughs
Dummy	Fangora
Fifth Element, The	Leeloo
Fifth Element, The	Leeloo
Game Babes	Herself
Game Over: 'Resident Evil' Reanimated	Herself
He Got Game	Dakota Burns
House on Turk Street, The	Erin
Kuffs	Maya Carlton
Making and Meaning of 'We Are Family', The	Herself
Messenger: The Story of Joan of Arc, The	Joan of Arc
Million Dollar Hotel, The	Eloise
Night Train to Kathmandu, The	Lily McLeod
Playing Dead: 'Resident Evil' from Game to Screen	Herself
Resident Evil	Alice
Resident Evil: Apocalypse	Alice
Resident Evil: Extinction	Alice
Return to the Blue Lagoon	Lilli
Star Element, The	Herself
Starz on the Set: Ultraviolet	Herself
Teen Vid II	Herself
Trailer for a Remake of Gore Vidal's Caligula	Druscilla
Two Moon Junction	Samantha Delongpre
Ultraviolet	Violet
VH1/Vogue Fashion Awards	Herself
You Stupid Man	Nadine
Zoolander	Katinka
(33 rows)	

# Uttrykk i betingelser (where og having)

**where**-betingelsen er et boolsk uttrykk hvor atomene har en av følgende former:

- Verdisammenlikning: P op Q
  - P og Q må ha samme domene, minst en av dem må være et attributt, den andre kan være en konstant
  - op  $\in \{=, <, >, <=, >=, <>,$  like $\}$  (like er bare lov når Q er en konstant tekststreng)
- null-test: P is null eller P is not null
- Relasjonssammenlikning: exists, in, all, any (Disse tar vi for oss i en senere forelesning)

Spesialregler for sammenlikning av strenger:

- Leksikografisk ordning: s < t, s > t, s <= t, s >= t
- Sammenlikning: s = t, s <> t
- Mønstergjenkjenning: s like p
  p er et mønster hvor
  % matcher en vilkårlig sekvens (null eller flere tegn)
  matcher ett vilkårlig tegn

Datoer og tidspunkter:

- Dato: date 'yyyy-mm-dd'
- Tidspunkt: time 'hh:mm', time 'hh:mm:ss'
- Tidspunkt med finere gradering enn sekund: time 'hh:mm:ss.ccc'
- Tidspunkt før GMT: time 'hh:mm:ss+hh'
- Tidspunkt etter GMT: time 'hh:mm:ss-hh'
- Dato og tid: **timestamp** 'yyyy-mm-dd hh:mm:ss'

### select—navnekonflikter

- Kvalifiser attributter med relasjonsnavn: R.A
- Navngi relasjoner med aliaser:
   ...from R as S... (as kan sløyfes)
   S blir en kopi av R med nytt relasjonsnavn
- Gi attributter nytt navn:
   select A as B from...
   A omnavnes til B i resultatrelasjonen

## SQLs DML—Data Manipulation Language

Tilbur setninger for å håndtere tupler og verdier i dem.

• insert: Innsetting av nye data

• update: Endring av eksisterende data

• delete: Sletting av data

### insert

```
insert into R(A_1, A_2, ..., A_k) values (v_1, v_2, ..., v_k);
insert into R(A_1, A_2, ..., A_k) select-setning;
```

- $\bullet$  Attributtlisten kan sløyfes hvis den dekker samtlige attributter i R og følger attributtenes default rekkefølge
- NB—optimaliseringer i DBMSet kan medføre at tuplene legges inn etterhvert som de beregnes i **select**-setningen. Dette kan ha sideeffekter på beregningen av **select**-setningen

# update, delete

```
update R set A_1 = E_1, \dots, A_k = E_k [where C];
```

```
delete from R [where C];
```

R er en relasjon,  $A_i$  er attributter (kolonnenavn) og  $E_j$  uttrykk. [] betyr at dette leddet er en valgfri del av setningen

### Tekstmønstre

• I SQL kan vi bruke **like** for å sammenligne et tekst-attributt med et tekstmønster

- Et *tekstmønster* er en tekstkonstant hvor to tegn, kalt jokertegn, har spesiell betydning:
  - \_ (understrekning) passer med ett vilkårlig tegn
  - % passer med en vilkårlig tekststreng (null eller flere tegn)

### Eksempel 1:

```
select firstname from person
where firstname like 'O a';
```

passer med Oda og Ola og O4a, men ikke med Olga

### Eksempel 2:

```
select firstname from person
where firstname like '0%a';
```

passer med alle tekststrenger som begynner med «O» og slutter med «a», som Oa, Ola, Olga, Othilia, Oda, Ofjhwskjfhkxxa

### Eksempel 3:

Resultatet blir en tabell over navn og kjønn på personer som har eksakt tre tegn i fornavnet og et etternavn som ikke slutter på «sen». Navnet består av for- og etternavn adskilt med en blank.

Eksempel fra filmdatabasen. Tittel og produksjonsår for filmer med strengen 'Tintin' i seg:

```
select title , prodyear
from film
where title like '%Tintin%';
```

## Resultat:

title	prodyear
Tintin et les oranges bleues	   1964
Tintin et moi	2003
Tintin et le mystère de la Toison d'Or	1961
Tintin et le lac aux requins	1972
Moi, Tintin	1976
Tintin et le temple du soleil	1969
I, Tintin	1976
Tintin: Chez les negros	l
Tintin and the Lake of Sharks	1972
Tintin and the Mystery of the Golden Fleece	l 1961
Tintin and the Temple of the Sun	1969
Tintin and the Blue Oranges	1964

```
Tintin and I | 2003
Tintin and Me | 2003
Tintin och jag | 2004
Tintin og mig | 2003
Tintin | 2009
(17 rows)
```

Legg merke til tuppelet som ikke har noe produksjonsår. Her er verdien null, ikke blank eller tallet 0.

# Aggregeringsfunksjoner

SQL har fem aggregeringsfunksjoner:

navn	virkning (returnerer)
count	teller antall
min	finner minste verdi
max	finner største verdi
sum	summerer verdier
avg	finner gjennomsnitt av verdier

# count()

- select count(\*) from person;
  gir antall tupler i tabellen
- select count(\*) as antTupler from person;

  Som for alle attributter i select-listen, kan vi gi count(\*) et nytt navn.
- select count(gender) from person;
  gir antall tupler i tabellen hvor attributtet gender ikke er null
- select count(distinct firstname) from person;
   gir antall forskjellige verdier i attributtet firstname (null telles ikke med)

# min() og max()

- min(attributt) og max(attributt) gir henholdsvis minste og største verdi av attributtet
- Attributtet må være numerisk eller tekstlig (date og time håndteres som tekststrenger)
- Eksempel: Gitt tabellen Ansatt(anr, navn, lonn, avd). Finn den største lønnsforskjellen i salgsavdelingen:

```
select max(lonn) - min(lonn)
from Ansatt
where avd = 'Salg';
```

# sum() og avg()

- sum(attributt) og avg(attributt) beregner henholdsvis summen og gjennomsnittet av verdiene i attributtet
- Attributtet må være numerisk
- Tupler hvor attributtet er **null**, blir ignorert. (Dette er viktig for avg())
- Eksempel: Gitt tabellen Ansatt(anr, navn, lonn, avd). Finn sum lønnsutgifter og gjennomsnittslønn for salgsavdelingen:

```
select sum(lonn), avg(lonn)
from Ansatt
where avd = 'salg';
```

# group by

- Gruppering er å dele forekomstene inn i grupper og så gi **en** resultatlinje for hver gruppe
- Syntaksen er slik:
   select <resultatattributt-liste>
   from <tabell-liste>
   where <betingelse>

**group** by <grupperingsattributt-liste >;

- Resultatet beregnes slik:
  - 1. Beregn **select** \* **from** <tabell-liste> **where** <betingelse>
  - 2. Lag grupper av de tuplene som er like i alle grupperingsattributtene
  - 3. Utfør aggregeringsfunksjonene lokalt innenfor hver gruppe og presenter én resultatlinje for hver gruppe
- En god regel er å inkludere alle grupperingsattributtene i resultatattributtlisten.
- <u>Merk</u>: Attributter som *ikke* er grupperingsattributter, kan bare fore-komme som argument til aggregeringsfunksjoner.

# Eksempler

```
Ansatt(anr, navn, lonn, avd)
Avdeling(avdnr, a-navn, leder)
Prosjektplan(pnr, anr, timer)
```

Finn antall ansatte i hver avdeling og gjennomsnittlig lønn for disse:

```
select a-navn, count(*), avg(lonn)
from Ansatt, Avdeling
where avd = avdnr
group by a-navn, avdnr;
```

For hvert prosjekt, list opp medvirkende avdelinger og sorter dem etter innsats:

Siste linje kan erstattes med

```
order by prosjekt, innsats desc;
```

Samme oppgave, men ta bare med avdelinger som skal bidra med minst 100 timer på prosjektet:

Eksempler med group by og aggregering fra filmadatabasen:

```
select prodyear, count(*) as antall
from film
group by prodyear
order by prodyear;
```

2005 | 24089 2006 | 21796

```
2007 | 9340
2008 | 2203
2009 | 696
2010 | 64
2011 | 1
| 1277
(125 rows)
```

select genre, count(\*)
from filmgenre
group by genre
order by genre ;

genre	I	count
Action	. T.	22370
Adult	1	33999
Adventure	ï	15431
Animation	;	24356
Biography	ï	4426
Comedy	i	92070
Crime	i	18420
Documentary	i	69950
Drama	i	114529
Family	i	19170
Fantasy	i	8903
Film-Noir	i	440
Game-Show	i	2159
History	i	3463
Horror	i	11623
Music	i	11757
Musical	i	9248
Mystery	ı	7966
News	I	1642
Reality-TV	Τ	2399
Romance	1	21551
Sci-Fi	1	8241
Short	1	138289
Sport	1	4310
Talk-Show	1	2093
Thriller	1	16830
War	1	6009
Western	I	10089
(28 rows)		

Hvor mange kjønn finnes i tabellen Person?

select gender as kjønn,
 count(\*) antall
from person
group by gender;

```
kjønn | antall
------
| 415520
M | 810006
F | 483858
(3 rows)
```

```
select country land, count(*) as ant_filmer
from filmcountry
group by country
order by count(*) desc
limit 9; --- bare de første 9 linjene i svaret
```

land	1	ant_filmer
	Τ.	
USA		206556
UK		41320
France		34626
Germany	1	22882
Canada	1	21075
India		19614
Italy	1	17900
Spain	1	16639
Mexico		15281
(9 rows)		

filmdeltaker	antall_deltakerfunksjoner
Aldridge, Stephanie	7
Amaral, Henrique	7
Amero, Lem	7
Anderson, Fred	7
Bannatyne, Neamh	7
Bell, Bevan	7
Blackburn, Slade	7
Booth, Christopher Saint	7
Bower, Brett	7
Bressane, Júlio	7
Chamorro, Daniel	7
Culhane, James	7
Fagundes, Antonio Augusto	7
Gallo, Vincent	7
Griffith, D.W.	7
Haslaman, Hakan	7
Holmes, Al	7
Holwerda, Gus	7
Irvine, Travis	7
Jarzebowski, Katy	7
Jittlov, Mike	7
Kondratiuk, Andrzej	7
Lind, Jay	7
Luellen, Rick	7
Myracle, Brice	7
Necro,	7
Odoutan, Jean	7
Rocca, Vincent	7
Sganzerla, Rogério	7
Spadaccini, Anthony	7
Taylor, Al	7
Undergaro, Keven	7
Wascavage, Dave	7
Wasylkiw, Blaine	7
Zedd, Nick	7
(35 rows)	

Dette resultatet er kanskje ikke så rart, siden

```
select distinct parttype
from filmparticipation;
```

```
parttype
------
writer
costume designer
director
editor
cast
composer
producer
(7 rows)
```

Navn på personer som har hatt en annen rolle enn å være skuespiller i mer enn 777 filmer:

navn	deltakerfunksjon	antall_filmer
Bob Cobert	composer	1289
Bradley Bell	writer	1128
Ramsey Mostoller	costume designer	1102
Ilayaraja	composer	l 895
Dan Curtis	producer	1259
Dan Curtis	writer	1236
Robert Costello	producer	l 990
Hal Roach	producer	1142
Winston Sharples	composer	l 807
Anna Home	producer	1074
Matt Groening	writer	l 955
David E. Kelley	writer	l 825
Aaron Spelling	producer	1645
Geoff McQueen	writer	1440
Paul Terry	producer	1072
Art Wallace	writer	1231
(16 rows)		

etternavn		fornavn		antall
Williams	İ	John	i	30
Williams	1	David	I	30
Martin	1	John	1	29
Scott	1	Michael	1	28
King	1	John	1	26
Lee	1	David	1	26
Smith	1	Michael	1	26
James	1	David	1	26
Davis	1	John	1	26
Miller	1	John	1	25
White	1	Michael	1	25
Johnson	1	Michael	1	25
Smith	1	Paul	1	25
Smith	1	John	1	25
Scott	1	David	1	25
Taylor	1	John	1	25
Wilson	1	John	1	25
Jones	1	Chris	1	25
Murphy	1	Michael	1	25
1(19 rows)				

select title , count(distinct film.filmid)
from Film , Filmitem
where filmtype = 'C'
 and film.filmid = filmitem.filmid
group by title
having count(distinct film.filmid) > 25
order by count(distinct film.filmid) desc;

title	1	count
Popular Science	.+. 	 45
Love	;	42
Mother	ŀ	41
Hamlet	!	39
	!	
Desire	!	37
Stranger, The	!	37
Unusual Occupations	!	35
Trap, The	ı	34
Carmen	ı	34
Home		33
Destiny		31
Jealousy		31
Honeymoon	1	29
Cinderella	1	29
Alone		29
Revenge	1	29
Dead End	1	28
Kiss, The	1	28
Escape	1	27
Temptation	Τ	27
Fear	Ĺ	26
Awakening, The	Ĺ	26
(22 rows)	•	

## Generelt utseende av SQL-spørsmål

## Regler:

- Ordningsattributtene har utseendet: <attributt> [asc | desc]
- Ordningsattributtene må være blant resultatattributtene
- Ifølge SQL-standarden skal grupperingsattributtene alltid være blant resultatattributtene, men de fleste DBMSer krever ikke dette

## where vs. having

- where-betingelsen velger ut de tuplene som skal danne datagrunnlaget for grupperingen
- having-betingelsen plukker ut de tuplene fra det ferdig-grupperte resultatet som skal med i det endelige svaret
- having-betingelsen kan inneholde aggregatfunksjoner, men det kan ikke where-betingelsen
- Siden having håndterer en (mye) mindre datamengde enn where, er det i kompliserte spørringer lurt å legge så mye som mulig av logikken inn i having-betingelsen

# Hvordan SQL-spørsmål med group by evalueres

- 1. Selekter ifølge seleksjonsbetingelsene i **where**
- 2. Join relasjonene i **from** i henhold til joinbetingelsene i **where**
- 3. Grupper resultattuplene i henhold til like verdier i grupperingsattributtene angitt i **group by**-klausulen
- 4. Fjern de gruppene som ikke oppfyller resultatbetingelsen i **having**-klausulen
- 5. Projiser ifølge attributtene i **select**
- 6. Fjern flerforekomster hvis **select distinct**
- 7. Sorter i henhold til **order by**

### Views

- Et view er en tenkt relasjon som vi bruker som mellomresultat i kompliserte SQL-beregninger
- Det er to måter å lage view på:
  - create view navn(attributtliste) as select ...
  - create view navn as select ...
- I det første tilfellet må det være like mange navn i attributtlisten som det er attributter i **select**-setningen
- I det andre tilfellet arver viewet attributtnavnene fra **select**-setningen
- Når man har laget et view, kan det brukes som en vanlig tabell i senere **select**-setninger

## Eksempel på view

```
Prosjektplan(pnr, anr, timer)
create view Innsats as
             select
                       anr, sum(timer) as timer
                       Prosjektplan
             \mathbf{from}
             group by anr;
create view Bonus(anr, bonusiNOK) as
             (select anr, 3000
             from
                       Innsats
             where
                       timer >= 500
       union
             (select anr, 1500
              \mathbf{from}
                       Innsats
              where
                       timer >= 300 and timer < 500);
```

Her har vi brukt mengdeoperatoren union for å slå sammen tuplene fra to tabeller. Mer om mengdeoperatorer i lysarkene om relasjonsalgebra.

Eksempel fra filmdatabasen.

```
/* Lage et view med oversikt over hvor
  * mange funksjoner filmarbeiderne
  * med flere enn 1 funksjon har hatt

  * Først lager vi selectsetningen */
select p.personid, count(distinct parttype)
from person p, filmparticipation x
where x.personid = p.personid
group by p.personid
having count(distinct parttype) > 1;
```

```
P.g.a. manglende rettigheter kan vi ikke lage views i fdb
Dette eksemplet er kjørt mot utdraget vi har i hver brukers DB
```

```
create view funksjoner (personid, antroller) as
select p.personid, count(distinct parttype)
from person p, filmparticipation x
where x.personid = p.personid
group by p.personid
having count(distinct parttype) > 1;
```

Da kan vi bruke viewet som en tabell:

navn	deltakerfunksjon	antall_filmer
Dominique Delouche	director	16
Dominique Delouche	writer	8
Philipe Bordier	cast	11
Philipe Bordier	director	15
Philipe Bordier	editor	8
Philipe Bordier	writer	15
Laurent Boutonnat	composer	10
Jean-Pierre Bouyxou	cast	32
Jean-Pierre Bouyxou	director	8
Jean-Pierre Bouyxou	writer	16
Vincent Gallo	cast	8
Luis Buñuel	cast	11
Luis Buñuel	director	12
Luis Buñuel	writer	14
Pierre Clémenti	cast	85
Julie Delpy	cast	30
Jean Odoutan	cast	8
Jesus Franco	cast	26
Jesus Franco	director	57
Jesus Franco	writer	53
Orson Welles	cast	34
Orson Welles	director	10
Orson Welles	writer	10
Joseph Morder	cast	17
Joseph Morder	director	21
Joseph Morder	writer	15
Luc Moullet	cast	39
Luc Moullet	director	33
Luc Moullet	writer	24
(29 rows)		

## Nestede spørsmål

Gitt tabellen Ansatt(anr, navn, lonn, avd)

Finn antall selgere som tjener  $mer\ enn\ det\ dobbelte$  av markedsførernes gjennomsnittslønn

Merk: En **select** inne i **where**-betingelsen må være omsluttet av parenteser

```
Ansatt(anr, navn, lonn, avd)
Avdeling(avdnr, avdelingsnavn, leder)
Prosjektplan(pnr, anr, timer)
```

For hvert prosjekt, list opp medvirkende avdelinger som har minst 10 ansatte og sorter dem etter innsats (Altså: ta bare med avdelinger som har minst 10 ansatte):

Merk bruken av avdnr i den indre select-setningen! Den gjør at den indre select-setningen må beregnes én gang for hver verdi av avdnr beregnet i den ytre select-setningen. Dette kalles *korrellerte* spørringer.

— Spørringen fra view-eksemplet over, nå omskrevet uten bruk av view

```
select max(firstname) | ',' | max(lastname) as navn,
        parttype as deltakerfunksjon,
       count(distinct filmid) as antall filmer
\mathbf{from}
      person p,
       filmparticipation x,
       (select p.personid as personid,
               count(distinct parttype) as antroller
       from person p, filmparticipation x
       where x.personid = p.personid
       group by p. personid
       having count(distinct parttype) > 1) as f
where x.personid = p.personid
      \mathbf{and} \mathbf{f}.\mathbf{personid} = \mathbf{p}.\mathbf{personid}
      and f.antroller > 5
group by p. personid, parttype
having count(distinct filmid) > 7;
```

Skuespillere som har deltatt i mer enn 20 filmer og hvor ingen filmer har fått en rangering som er dårligere enn gjennomsnittsrankingen til alle filmer + 1:

```
select p.personid,
        max(lastname) || ', , ' || max(firstname) as navn,
        count(distinct f.filmid) as antfilmer,
        min(rank) as minimumsvurdering
from film f, filmrating r,
      filmparticipation x, person p,
      filmcountry c
            r.filmid = f.filmid and rank is not null
where
       and p.personid = x.personid
       and f.filmid = x.filmid and parttype = 'cast'
       and c.filmid = f.filmid
       and country not like 'India'
group by p. personid
having count(distinct f.filmid) > 20
        and min(rank) > (1 + (select avg(rank)))
                                      from filmitem i, film f,
                                      filmrating r
                                                 i.filmid = f.filmid
                                      where
                                      and r.filmid = f.filmid
                                      and rank is not null
                             )
             navn | antfilmer | minimumsvurdering
personid |
286025 | Barsi, Béla | 22 |
711113 | Caramitru, Ion | 23 |
948697 | Cotescu, Octavian | 23 |
1897625 | Hara, Setsuko | 21 |
2157383 | Okada, Mariko | 26 |
2821977 | López, Marga | 22 |
3143273 | Mishima, Masao | 22 |
3287913 | Naniwa, Chieko | 21 |
                                                    6.7
                                                   7.6
                                                   6.6
                                                   6.8
                                                   6.8
                                                   6.5
```

# Relasjonssammenligninger

4196905 | Shpigel, Grigori |

(9 rows)

SQL har fem operatorer som sammenligner med innholdet i en hel relasjon:

6.4

29 |

i SQL-2	betyr
exists R	at R har minst én forekomst
not exists R	at R ikke har noen forekomster
in R	$\in \mathbb{R}$
not in R	∉R
any R	en vilkårlig verdi i R
all R	alle verdier i R

### any og all

```
any og all brukes i praksis bare på relasjoner med ett attributt.
```

```
Ansatt(anr, navn, lonn, avd)
Avdeling(avdnr, a-navn, leder)
Prosjektplan(pnr, anr, timer)
```

Finn antall selgere som tjener mer enn samtlige markedsførere

For eksempler med any, se eksempler fra filmdatabasen lenger ned.

## in og not in

[ not ] in kan brukes på ett attributt eller på en liste av attributter

Finn navn på ansatte som ikke har ført noen prosjekttimer

Finn filmer produsert i et nordisk land:

```
select F.filmid
from Film F natural join
    Filmcountry FC
where FC.country in ('Denmark', 'Finland', 'Iceland', 'Norway', 'Sweden');
```

Finn navn på regissører som har resgissert filmer som er kategorisert i mer enn 5 filmsjangre. Først finner vi filmer som har mer enn 5 sjangre:

```
select FG.filmid
from Filmgenre FG
group by FG.filmid
having count(*) > 5
```

Så bruker vi denne tabellen som seleksjonsbetingelse, dvs. vi tar bare med filmider som finnes i denne:

Hvis den indre setningene gir filmidene  $f_1, f_2, \dots f_k$ , blir det siste ANDuttrykket det samme som å skrive:

AND (FP.filmid =  $f_1$  OR FP.parttype =  $f_2$  OR ... OR FP.parttype =  $f_k$ )

## exists og not exists

#### exists R

er sann hvis tabellen inneholder tupler (ett eller flere)

#### not exists R

er sann hvis tabellen ikke inneholder noen tupler

Merk at SQL ikke har noen egen all-kvantor  $(\forall)$ 

Skulle vi trenge en all-kvantor, må vi uttrykke den ved hjelp av andre SQL-konstruksjoner

# Noen nyttige formler fra logikken

```
• F \Rightarrow G \equiv \text{not } F \text{ or } G
```

- not  $(F \text{ and } G) \equiv \text{not } F \text{ or not } G$
- not  $(F \text{ or } G) \equiv \text{not } F \text{ and not } G$
- $\forall u.F \equiv not (\exists u.not F)$
- $\exists u.F \equiv not \ (\forall u.not \ F)$

# Eksempler

```
Ansatt(anr, navn, lonn, avd)
Avdeling(avdnr, a-navn, leder)
Prosjektplan(pnr, anr, timer)
```

Finn navn på ansatte som skal arbeide mer enn 10 timer på samtlige av sine prosjekter.

Finn navn på ansatte som skal delta på alle prosjekter

```
from Prosjektplan P2
where and P2.pnr = P1.pnr
and P2.anr = A.anr));

Ansatt(anr, navn, lonn, avd)
Avdeling(avdnr, a-navn, leder)
Prosjekt(pnr, leder)
Prosjektplan(pnr, anr, timer)
```

Finn navn på de ansatte som ikke skal delta på noe prosjekt ledet av en avdelingsleder

## Plassering av sub-queries

- Det er lov å ha sub-queries (indre **select**-setninger) i
  - from-klausulen
  - where-klausulen
  - having-klausulen
- SQL-standarden inneholder ingen øvre grense for antall sub-queries i et query
- Sub-queries skal alltid være omsluttet av parenteser

Eksempler fra filmdatabasen. Merk at mange eksempler kan skrives om å gjøres kortere uten bruk av nestede setninger.

Kinofilmer som bare har én verdi i genre

Antall filmer i filmparticipation som har regissør. (Om natural join, se lenger ned i notatet.)

```
count
330490
(1 row)
Antall filmer i filmparticipation som ikke har regissør.
select count(distinct filmid)
from filmparticipation fp
      natural join filmitem fi
where filmtype = 'C'
       and not exists
                      (select filmid
                       from filmparticipation x
                       where fp.filmid = x.filmid
                              and x.parttype = 'director');
count
31157
(1 row)
Filmer med i Filmparticipation
select count(distinct filmid)
— distinct fordi fp har flere tupler med samme filmid.
from filmparticipation fp;
count
934752
(1 row)
— filmer med i Film
— filmid primærnøkkel distinct overflødig
select count(filmid)
from film;
count
692361
(1 row)
— antall filmer i filmparticipation som ikke finnes i film
select count(distinct filmid)
from filmparticipation fp
where filmid not in (select filmid from film);
— svært tidkrevende fordi indre selectsetning har svært mange tupler
— BEDRE: det er langt raskere å avgjøre om en relasjon er tom eller ikke
select count(distinct filmid)
from filmparticipation fp
where not exists (select f.filmid
                     from film f
                     where fp.filmid = f.filmid);
```

```
count
455223
(1 row)
— filmer i Film som ikke er i Filmparticipation
select count(distinct filmid)
from film f
where not exists (select f.filmid
                     from filmparticipation fp
                     where fp.filmid = f.filmid);
count
212832
(1 row)
— filmer med i begge
select count(distinct filmid)
from film
      natural join filmparticipation;
count
479529
— Filmer og rolle for personer med navnet Michael King
select personid, title, parttype
               film f
natural join filmparticipation fp
natural join person p
where personid = any ( select personid
                            from Person
                            where lastname like 'King'
                            and firstname like 'Michael');
personid |
                title
                              | parttype
  980485 | Mission of Mercy | director
 1458440 | Misfit Patrol
                               writer
 1458456 | Kiss Remembered, A
                              | writer
 1458456 | Mission of Mercy
                              | writer
 1458456 | Kiss Remembered, A
                               | producer
 1524887 | North End, The
                              | producer
 6089729 | Perfect Getaway, The
                               | cast
 6089745 | Witches of the Caribbean | cast
 6089793 | Creative Violence
                              | cast
 6089793 | Razor Eaters
                                | cast
 6089825 | Daughters of Discipline | cast
 2418217 | Cold Front
                                | cast
 2418217 | Dan's Motel
                                | cast
 2418217 | Hero and the Terror
                               | cast
(14 rows)
— Det samme for Ingmar Bergman, men bare for filmer med
-- ett-ords titler
select personid, title, parttype
```

```
film f
\mathbf{from}
natural join filmparticipation fp
natural join person p
where title not like '%_%'
and personid = any ( select personid
                               from Person
                               where lastname like 'Bergman'
                               and firstname like 'Ingmar' )
order by title;
```

personid	title	parttype
155477	Ansiktet	writer
	Ansiktet	
	Backanterna	director
	Beröringen	
	Beröringen	_
	Beröringen	writer
	Bildmakarna	director
	Eva	writer
	Frånskild	writer
	Fängelse	
	Fängelse	director
155477	Hamnstad	director
155477	Hamnstad	writer
155477	Hets	writer
155477	Hets	cast
155477	Hustruskolan	director
155477	Höstsonaten	director
155477	Höstsonaten	writer
155477	Jungfrukällan	producer
155477	Jungfrukällan	_
155477	Kris	writer
155477	Kris	director
155477	Kvinnodröm	writer
155477	Kvinnodröm	director
155477	Kvinnodröm	cast
155477	Lustgården	writer
155477	Misantropen	director
155477	Nattvardsgästerna	writer
155477	Nattvardsgästerna	director
155477	Oväder	director
155477	Paradistorg	producer
155477	Persona	director
155477	Persona	writer
155477	Persona	producer
155477	Persona	writer
155477	Rabies	director
155477	Reservatet	writer
155477	Riten	director
155477	Riten	writer
155477	Riten	cast
155477	Saraband	director
	Saraband	writer
	Skammen	director
	Skammen	writer
	Smultronstället	director
	·	writer
	•	director
	Sommarlek	
	Stimulantia	
	Stimulantia	
	Söndagsbarn	
		cast
		director
		writer
	·	writer
	Trämålning	
	Tystnaden	
155477	Tystnaden	director

```
155477 | Törst
                        | cast
  155477 | Törst
                         | director
  155477 | Vargtimmen
                         | writer
  155477 | Vargtimmen
                        | director
  155477 | Venetianskan
                         | director
(63 rows)
-- Hvor mange filmer har karakter (rank) mindre enn 3
select rank,
        count(filmid) antall
from filmrating r natural join filmitem fi
where filmtype='C'
group by rank
having rank < 3.0
order by rank;
rank | antall
  1 |
         413
 1.1 |
         104
 1.2 |
         84
 1.3 |
         110
 1.4 |
         118
 1.5
         160
 1.6 |
         203
 1.7 L
 1.8 |
         225
 1.9 |
         238
         289
   2 I
 2.1 |
         247
 2.2 |
         276
 2.3
         323
 2.4 |
         322
 2.5 |
         323
 2.6 |
         604
 2.7 |
         441
 2.8 I
         548
 2.9 |
         486
(20 rows)
— Rating av Ingmar Bergmans kinofilmer:
select rank, fr.*
               filmrating fr
natural join filmitem fi
natural join filmparticipation fp
where filmtype='C'
  and personid = any ( select personid
                           from Person
                           where lastname like 'Bergman'
                           and firstname like 'Ingmar');
— Antall filmer som har bedre rating enn samtlige
— filmer Ingmar Bergman har vært involvert i
select count(distinct filmid) as antall
from
               filmrating fr
natural join filmitem fi
natural join filmparticipation fp
where filmtype = 'C'
  and rank > all (
```

```
select rank
            from
                          filmrating fr
            natural join filmitem fi
            natural join filmparticipation fp
            where filmtype='C'
              and personid = any ( select personid
                                     from Person
                                     where lastname like 'Bergman'
                                     and firstname like 'Ingmar')
            ) ;
antall
  8279
(1 row)
— Antall filmer som har bedre rating enn en av
— filmene Ingmar Bergman har vært involvert i
select count(distinct filmid) as antall
              filmrating fr
natural join filmitem fi
natural join filmparticipation fp
where filmtype = 'C'
  and rank > any (
            select rank
            from
                          filmrating fr
            natural join filmitem fi
            natural join filmparticipation fp
            where filmtype='C'
            and personid = any ( select personid
                                     from Person
                                     where lastname like 'Bergman'
                                     and firstname like 'Ingmar')
            ) ;
antall
 90501
(1 row)
Den siste spørringen svarer til antall filmer med bedre rating enn den dårligste
Ingmar Bergman-filmen.
— film med flest deltakere som ikke er i tabellen Film:
select filmid, count(*) as antdeltakere
from filmparticipation fp
where not exists (select filmid from film f
                    where f.filmid = fp.filmid)
group by filmid
order by antdeltakere desc
limit 10;
filmid | antdeltakere
 66961 |
             1266
 27387 |
              993
```

```
24145 |
                969
 77595 |
                946
 25627 I
                939
  7115 |
                892
  3634 I
                882
 165650 |
                833
  5035 |
                830
 33195 I
                790
(10 rows)
— det maksimale ant. deltakere i en film som ikke er i Film-tabellen
select max(ff.antdeltakere)
from (select filmid, count(*) as antdeltakere
       from filmparticipation fp
       where not exists (select filmid from film f
                            where f.filmid = fp.filmid)
       group by filmid) as ff
max
1266
(1 row)
— hvem har spilt (cast) i flest kinofilmer?
select personid,
        max(lastname) | | ', , ' | | max(firstname) as navn,
        count(distinct filmid) as ant_filmer
from filmparticipation natural join filmitem natural join person
where parttype = 'cast'
       and filmtype = 'C'
group by personid
order by ant filmer desc
                                 limit 15;
                         | ant_filmer
personid |
              navn
  267736 | Blanc, Mel
 1487049 | Flowers, Bess
                         716
  872857 | Cobb, Edmund
                                 606
 3830649 | Richardson, Jack |
                                597
 3597785 | Phelps, Lee
                                 585
 2760825 | London, Tom
                                 571
 3449625 | Osborne, Bud
                                 564
  168501 | Bhasi, Adoor
                                 554
 3231817 | Mower, Jack
                                 516
 3300201 | Nazir, Prem
                                 507
 1389589 | O'Connor, Frank |
                                 497
  422339 | Jeremy, Ron
                                 496
  218329 | Bacon, Irving
                                 485
 1334761 | Ellis, Frank
                                 483
  457081 | Blystone, Stanley |
                                 478
(15 rows)
— Hvor mange av filmene Mel Blanc har spilt i, finnes ikke i Film?
select count(*) as uten tittel
from filmparticipation natural join filmitem fi
      natural join person
where personid = 267736
       and parttype = 'cast'
```

```
and filmtype = 'C'
and not exists ( select filmid from Film f
                      where fi.filmid = f.filmid )
uten_tittel
(1 row)
— Titler på kinofilmer Mel Blanc har spilt i
\mathbf{select} \quad \mathtt{title} \quad \mathbf{as} \quad \mathtt{filmerSomMelBlancHarSpiltI}
\mathbf{from}
                     filmparticipation
    natural join filmitem
    natural join person
    {\bf natural\ join\ }{\rm film}
where personid = 267736
   and parttype = 'cast'
   and filmtype = 'C';
 Yankee Dood It
 Yankee Doodle Bugs
 Yankee Doodle Daffy
 Year of the Mouse, The
You Ought to Be in Pictures
 You Were Never Duckier
Zip 'N Snort
Zip Zip Hooray!
 Zipping Along
Zoom and Bored
Zoom at the Top
(846 rows)
```

# Sammenskjøting av tabeller—join

- Intuitivt å skjøte sammen to relasjoner  $R \bowtie S$
- Vi kan tenke slik (jf. relasjonsalgebra):
  - 1. Beregn  $R \times S$
  - 2. Velg ut de tuplene som tilfredsstiller joinbetingelsen C

Bistro

bn	mkat
A	kosher
A	vegetabilsk
В	uten melk
В	hallal
В	glutenfri
В	kosher
С	glutenfri
С	hallal
С	kosher
D	vegetabilsk

Bistro  $\bowtie$  Krav

	C		
bn	Bistro.mkat	navn	Krav.mkat
В	hallal	Ali	hallal
С	hallal	Ali	hallal
A	kosher	Liv	kosher
В	kosher	Liv	kosher
С	kosher	Liv	kosher
Α	kosher	Lise	kosher
В	kosher	Lise	kosher
С	kosher	Lise	kosher
В	glutenfri	Geir	glutenfri
С	glutenfri	Geir	glutenfri

Krav

navn	mkat
Ali	hallal
Liv	kosher
Lise	kosher
Geir	glutenfri

C: Bistro.mkat = Krav.mkat

# Naturlig join

- $R \bowtie S$ er relasjonen som fås fra R og S ved å danne alle mulige sammensmeltinger av ett tuppel fra R med ett fra S der tuplene skal stemme overens i samtlige attributter med sammenfallende navn
  - Fellesattributtene forekommer bare én gang i de sammensmeltede attributtene
  - Resultatskjemaet har attributtene i Retterfulgt av de attributtene i Ssom ikke også forekommer i R

## Naturlig join

Bistro

bn	mkat
A	kosher
A	vegetabilsk
В	uten melk
В	hallal
В	glutenfri
В	kosher
C	glutenfri
C	hallal
C	kosher
D	vegetabilsk

Krav	
navn	mkat
Ali	hallal
Liv	kosher
Lise	kosher
Geir	glutenfri

Bistro⊠Krav			
$\mathbf{bn}$	mkat	navn	
В	hallal	Ali	
$^{\rm C}$	hallal	Ali	
A	kosher	Liv	
В	kosher	Liv	
$^{\rm C}$	kosher	Liv	
A	kosher	Lise	
В	kosher	Lise	
$^{\rm C}$	kosher	Lise	
В	glutenfri	Geir	
С	glutenfri	Geir	

Når vi skal studere de forskjellige måtene å sammenføye tabeller på, bruker vi denne eksempeldatabasen:

select \* from Stud;

```
id | navn
----+
sss | Siv Sande Smil
aaa | Ali Ali Ahmed
bbb | Berit Brur Breiesen
ccc | Chris C. Carr
ddd | Dina Dorthea Dahl
eee | En Som Ikke Tar Kurs
(6 rows)
```

#### select \* from Kurs;

kkode	ļ	knavn
INF1400 INF1080	1	Grunnkurs i objektorientert programmering Digital teknologi Logiske metoder for informatikk
		Introduksjon til design, bruk, interaksjon Objektorientert programmering
INF1300	I	Introduksjon til databaser
INF2220 (7 rows)	1	Algoritmer og datastrukturer

#### select \* from KursStud;

```
id | kkode
----+
aaa | INF1400
aaa | INF1080
bbb | INF1300
bbb | INF2220
ccc | INF2220
ccc | INF1060
ccc | INF1300
ddd | INF3100
fff | INF1010
ggg | INF1000
(11 rows)
```

Det kartesiske produktet mellom alle tre inneholder 462 tupler. Hva med naturlig join?

select \* from KursStud natural join Kurs;

select \* from KursStud natural join Kurs natural join Stud;

id			1	navn
		·	•	
				Ali Ali Ahmed
		Logiske metoder for informatikk		Ali Ali Ahmed
ccc	INF1300	Introduksjon til databaser	(	Chris C. Carr
bbb	INF1300	Introduksjon til databaser	1	Berit Brur Breiesen
ccc	INF2220	Algoritmer og datastrukturer	1 (	Chris C. Carr
bbb	INF2220	Algoritmer og datastrukturer	]	Berit Brur Breiesen
(6 row	ıs)			

Vi ser vi mister informasjon der joinattributtene ikke har en match i den andre relasjonen.

Noen eksempler på natural join i filmdatabasen:

```
select title , count(distinct film.filmid)
from Film , Filmitem
where
    -- seleksjonsbetingelse
        filmtype = 'C'
    -- joinbetingelse:
        and film.filmid = filmitem.filmid
group by title
having count(distinct film.filmid) > 25
order by count(distinct film.filmid) desc;
```

— er det samme som:

select title , count(distinct film.filmid)
from film natural join filmitem
where filmtype = 'C'
group by title
having count(distinct filmid) > 25
order by count(distinct filmid) desc;

title	1	count
	+-	
Popular Science	1	45
Love	-	42
Mother	1	41
Hamlet	1	39
Desire	1	37
Stranger, The	1	37
Unusual Occupations	1	35
Trap, The	1	34
Carmen	1	34
Home	1	33
Destiny	1	31

```
Jealousy
                   29
Honeymoon
Cinderella
                   29
Alone
Revenge
                   29
Dead End
                   28
Kiss, The
                   27
Escape
Temptation
                    27
                   26
Fear
Awakening, The
                   26
(22 rows)
En spørring uten, og så den samme med naturlig sammenskjøting:
select p.personid,
       max(lastname) | | ', , ' | | max(firstname) as navn,
       count(distinct f.filmid) as antfilmer,
       min(rank) as minimumsvurdering
from film f, filmrating r,
     filmparticipation x, person p,
     filmcountry c
           r.filmid = f.filmid and rank is not null
where
      and p.personid = x.personid
      and f.filmid = x.filmid and parttype = 'cast'
      and c.filmid = f.filmid
      and country not like 'India'
group by p. personid
having count (distinct f. filmid) > 20
       and min(rank) > (1 + (select avg(rank)))
                                from filmitem i, film f,
                                filmrating r
                                           i.filmid = f.filmid
                                where
                                and r.filmid = f.filmid
                                and rank is not null
                         )
;
er da det samme som:
select p.personid,
       max(lastname) | | ', , ' | | max(firstname) as navn,
       count (distinct fp. filmid) as antfilmer,
       min(rank) as minimumsvurdering
from filmrating r natural join filmparticipation fp
     natural join person p natural join filmcountry c
where rank is not null
      and parttype = 'cast'
      and country not like 'India'
group by p.personid
having count (distinct fp. filmid) > 20
       and min(rank) > (1 + (select avg(rank)))
                                from filmitem natural join filmrating
                                where rank is not null
                         )
```

Sammenlign med svaret fra samme spørring lenger opp uten join:

personid	navn +	antfilmer	minimumsvurdering
286025	Barsi, Béla	1 22	6.7
711113	Caramitru, Ion	l 23	6.7
750345	Casey, Daniel	1 27	7.1
948697	Cotescu, Octavian	J 23	7.6
1443881	Ferruzca, Homero	l 22	9.2
1540385	Buckley, Ivan	l 22	7.1
1790776	Maschio, Robert	l 23	7.6
1897625	Hara, Setsuko	21	6.6
2038865	Cheng, Pablo	23	9.2
3143273	Mishima, Masao	1 22	6.8
3340953	Nieto, Evelyn	23	8.2
3654681	Popandov, Pavel	23	6.7
3999497	Sakamoto, Maaya	21	6.6
4838105	Waterhouse, Matthew	l 39	6.7
5230273	Horta, Jose María	1 22	9.2
6111490	Saldívar, Ana Elena	1 22	9.2
7000178	Torres, Barbara	1 22	9.2
9428513	Pérez, Sammy	l 29	8.8
12933153 (19 rows)	Zuñiga, Edson	22	9.2

select P.lastname, P.firstname
from filmparticipation FP

Finn navn på regissører som har resgissert filmer som er kategorisert i mer enn 5 filmsjangre. (Denne løste vi over under operatoren **in** slik):

```
natural join filmitem FI
     natural join Person P
where FI.filmtype = 'C' and
      FP.parttype = 'director'
      AND FP. filmid in ( select FG. filmid
                          from filmgenre FG
                          group by FG. filmid
                          having count(*) > 7);
Denne naturlige joinen gir samme tabell:
select P. lastname, P. firstname
from filmparticipation FP
     natural join filmitem FI
     natural join Person P
     natural join
                  ( select FG. filmid
                          from filmgenre FG
                          group by FG. filmid
                          having count (*) > 7 ) f5
where FI.filmtype = 'C' and
```

FP.parttype = 'director';

Her er seleksjonsbetingelsen gjort om til en joinbetingelse (likhet i attributtet filmid), men resultattabellen blir den samme. Men ikke tuplenes rekkefølge, nødvendigvis.

## Hengetupler

Når vi joiner to tabeller, kaller vi et tuppel som ikke har noen match i den andre relasjonen, et hengetuppel

Hengetupler blir ikke med i resultatet av en (vanlig) join, også kalt en **inner** join

Hvis vi ønsker å gjøre en join hvor vi beholder hengetuplene fra en eller begge tabellene, bruker vi en **outer join**. Da fylles de resterende attributtene med null.

$\mathbf{T}$	•			
к	15	SŤ.	r	n

bn	mkat
Α	kosher
Α	vegetabilsk
В	uten melk
В	hallal
В	glutenfri
В	kosher
С	glutenfri
С	hallal
С	kosher
D	vegetabilsk

Hengetupler satt med grå typer i Bistrorelasjonen.

Bistro⊠Krav						
bn	$\mathbf{m}$ kat					

bn	mkat	navn
В	hallal	Ali
С	hallal	Ali
Α	kosher	Liv
В	kosher	Liv
С	kosher	Liv
Α	kosher	Lise
В	kosher	Lise
С	kosher	Lise
В	glutenfri	Geir
С	glutenfri	Geir

Krav

Krav					
navn	mkat				
Ali	hallal				
Liv	kosher				
Lise	kosher				
Geir	glutenfri				

I eksemplet med kurs og studenter er det også hengetupler. Ta tabellene Kurs, og KursStud, f.eks.

kkode	I	knavn
TNE1000	.+.	
INFIOOO	ı	Grunnkurs i objektorientert programmering
INF1400		Digital teknologi
INF1080		Logiske metoder for informatikk
INF1500		Introduksjon til design, bruk, interaksjon
INF1010	1	Objektorientert programmering
INF1300		Introduksjon til databaser
INF2220	1	Algoritmer og datastrukturer
(7 rows)		

id | kkode
----+
aaa | INF1400
aaa | INF1080
bbb | INF1060
bbb | INF2220
ccc | INF2220
ccc | INF300
ddd | INF3100
fff | INF1010
ggg | INF1000
(11 rows)

select \* from KursStud natural join Kurs;

kkode			-	knavn
INF1000	İ	ggg	İ	Grunnkurs i objektorientert programmering Digital teknologi

```
INF1080 | aaa | Logiske metoder for informatikk INF1010 | fff | Objektorientert programmering INF1300 | ccc | Introduksjon til databaser INF1300 | bbb | Introduksjon til databaser INF2220 | ccc | Algoritmer og datastrukturer INF2220 | bbb | Algoritmer og datastrukturer (8 rows)
```

I sammenføyningstabellen er ikke informasjon om INF1500 med. Det samme gjelder informasjonen om studenter (bbb og ccc) som tar INF1060, og om ddd som tar INF3100. Tuplene som innholder utelatt informasjon er hengetupler. Vil vi ha med noe av denne informasjonen, kan vi bruke såkalt outer join. Denne sammenskjøtingsoperatoren kommer i tre varianter, avhengig av om vi vil ha med hengetupler fra den ene (i eksempelet KursStud), fra den andre (Kurs) eller fra begge.

Vil vi ha med hengetupler fra relasjonen som står foran joinoperatoren (til venstre) bruker vi en left outer join.

## left outer join

• Syntaks for en **left outer join** er slik:

- Resultatet blir en join av tabell-1 og tabell-2, pluss en linje for hvert hengetuppel i tabell-1 der alle svar-attributtene fra tabell-2 er null
- Eventuelle hengetupler fra tabell-2 blir ikke med i resultatet

Her har vi fått med hengetuplene fra KursStud (tabellen til venstre for operatoren), men ikke fra Kurs.

Eksempler fra filmadatabasen:

```
select count(distinct f.filmid)
from film f
     left outer join filmparticipation p
     on f.filmid = p.filmid;
{\tt count}
692361
(1 row)
-- antall filmer som kun er i Film
select count(f.filmid)
from film f
     left outer join filmparticipation p
     on f.filmid = p.filmid
        where p.filmid is NULL;
count
212832
(1 row)
select count(x.*)
from ( (select filmid from film)
     except
      (select distinct filmid from filmparticipation) )
    as x ;
count
212832
(1 row)
```

except er mengdedifferanse, jf. lysark om relasjonsalgebra.

Vil vi ha med hengetupler fra relasjonen som står bak joinoperatoren (til høyre) bruker vi en right outer join.

#### Right outer join

• Syntaks for en **right outer join** er slik:

- Resultatet blir en join av tabell-1 og tabell-2, pluss en linje for hvert hengetuppel i tabell-2 der alle svar-attributtene fra tabell-1 er null
- Eventuelle hengetupler fra tabell-1 blir ikke med i resultatet

Vi konstaterer at vi får med hengetuplet fra den høyre relasjonen, INF1500.

Eksempler fra filmadatabasen:

```
select count(distinct p.filmid)
from film f
    right outer join filmparticipation p
    on f.filmid = p.filmid;
```

— pass på kvalifikasjonen bak distinct. Ikke likegyldig om p. eller f.

```
count
-----
934752
(1 row)

— antall filmer som kun er i Filmparticipation
select count(distinct p.filmid)
from film f
    right outer join filmparticipation p
    on f.filmid = p.filmid
    where f.filmid IS NULL;
```

```
count
-----
455223
(1 row)
```

Vil vi ha med hengetupler fra begge relasjonene, både de fra den til venstre og den til høyre for joinoperatoren, bruker vi en full outer join.

#### Full outer join

Syntaks for en full outer join er slik:

Resultatet blir en join av tabell-1 og tabell-2, pluss en linje for hvert hengetuppel i tabell-1 der alle svar-attributtene fra tabell-2 er **null** og en linje for hvert hengetuppel i tabell-2 der alle svar-attributtene fra tabell-1 er **null**.

id	I	kkode	1	kkode	1	knavn
	+-		+		+	
ggg	I	INF1000	١	INF1000	1	Grunnkurs i objektorientert programmering
aaa	1	INF1400	1	INF1400	1	Digital teknologi
aaa	1	INF1080	1	INF1080	1	Logiske metoder for informatikk
	I		1	INF1500	1	Introduksjon til design, bruk, interaksjon
fff	1	INF1010	1	INF1010	1	Objektorientert programmering
ccc	1	INF1300	1	INF1300	1	Introduksjon til databaser
bbb	1	INF1300	1	INF1300	1	Introduksjon til databaser
ccc	I	INF2220	1	INF2220	1	Algoritmer og datastrukturer
bbb	I	INF2220	1	INF2220	1	Algoritmer og datastrukturer
ddd	I	INF3100	1		1	
ccc	I	INF1060	1		1	
bbb	I	INF1060	1		1	
(12 r	01	ws)				

En full outer join gir oss hengetuplene fra begge tabellene.

Eksempler fra filmadatabasen:

```
select count(distinct p.filmid) + count(distinct f.filmid) as antall
from film f
    full outer join filmparticipation p
    on f.filmid = p.filmid;
```

```
antall
-----
1627113
(1 row)
```

Dette er for mange, vi har fått med snittet to ganger, så trekk fra filmer med i begge

```
select count(distinct filmid)
from film natural join filmparticipation;
```

```
count
------
479529
(1 row)
```

```
select count(distinct p.filmid) + count(distinct f.filmid) as antall
from film f
    full outer join filmparticipation p
    on f.filmid = p.filmid
        where f.filmid is null
        or p.filmid is null;

antall
------
668055
(1 row)
```

#### Mengdeoperatorer

De vanlige operatorene på mengder, union, snitt, mengdesubstraksjon, kartesisk produkt (multiplikasjon) og divisjon finnes i SQL. Se lysarkene om relasjonsalgebra. Her et eksempel på bruk av dem for å beregne den samme mengden som i siste eksempel over.

Svaret fra en select-setning vet vi alltid er en tabell. Vi kan se på tuplene i tabellen som elementene i en mengde. Men siden ett og samme tuppel kan forekomme flere ganger i en slik tabell, kaller vi ikke dette en mengde, men en multimengde eller bag. De tilsvarende mengdeoperatorene på multimengder som også gir en multimengde som svar, heter union all, intersect all og except all. Noen eksempler på forskjellen:

```
UNION [ ALL ]
select * from Tab;
tekst | tall
London | 4
London | 4
Paris | 3
 Paris | 3
Paris | 4
Roma | 1
Roma | 2
Roma | 3
Roma | 3
 Berlin | 5
(10 rows)
( select * from Tab ) union ( select * from Tab ) ;
 tekst | tall
-----

        Roma
        |
        2

        Roma
        |
        3

        London
        |
        4

Paris | 3
Roma | 1
Paris | 4
Berlin | 5
(7 rows)
( select * from Tab ) union all ( select * from Tab ) ;
 tekst | tall
London | 4
London | 4
Paris | 3
Paris | 3
Paris | 4
Roma | 1
 Roma | 2
Roma | 3
Roma | 3
 Berlin | 5
London | 4
London | 4
 Paris | 3
Paris | 3
 Paris |
 Roma |
Roma | 2
Roma | 3
Roma | 3
 Berlin |
(20 rows)
```

```
INTERSECT [ ALL ]
select * from Tab where tall = 3;
 tekst | tall
Paris | 3
Paris |
Roma |
Roma |
(4 rows)
( select * from Tab ) intersect ( select * from Tab where tall = 3) ;
 tekst | tall
Paris |
Roma |
(2 rows)
( select * from Tab ) intersect all ( select * from Tab where tall = 3) ;
 tekst | tall
Paris | 3
Paris |
Roma |
         3
Roma |
         3
(4 rows)
Legg speiselt merke til at mengdesnittet eller mengdeunionen av en tabell
med seg selv, svarer til select distinct på den samme tabellen. intersect all
(multimengdesnittet) svarer til select * på den samme tabellen:
 select distinct * from Tab
gir samme tabell som
   ( select * from Tab ) intersect ( select * from Tab ) ;
og som
   ( select * from Tab ) union ( select * from Tab ) ;
```

Dette fordi distinct fjerner flerforekomster og derfor gjør en multimengde om til en mengde.

```
EXCEPT [ ALL ]
select * from Tab;
 tekst | tall
 London | 4
 London | 4
Paris | 3
 Paris | 3
 Paris | 4
Roma | 1
 Roma | 2
 Roma |
Roma |
               3
 Berlin |
(10 rows)
( select * from Tab where tekst in ('Roma', 'Paris'));
 tekst | tall
 Paris | 3
 Paris |
 Paris |
 Roma |
Roma .
Roma |
 Roma |
 Roma |
(7 rows)
(\mathbf{select} \ * \ \mathbf{from} \ \mathsf{Tab}) \ \mathbf{except} \ (\mathbf{select} \ * \ \mathbf{from} \ \mathsf{Tab} \ \mathbf{where} \ \mathsf{tekst} \ \mathbf{in} \ (\,\mathsf{'Roma'}\,,\,\mathsf{'Paris'}\,));
 tekst | tall
London | 4
 Berlin |
               5
(2 rows)
(\mathbf{select} \ * \ \mathbf{from} \ \mathsf{Tab}) \ \mathbf{except} \ \mathbf{all} \ (\mathbf{select} \ * \ \mathbf{from} \ \mathsf{Tab} \ \mathbf{where} \ \mathsf{tekst} \ \mathbf{in} \ (\ \mathsf{'Roma'}, \ \mathsf{'Paris'}));
 tekst | tall
 London | 4
 London | 4
 Berlin | 5
(3 rows)
```

# Tilleggsstoff—ikke pensumrelevant

### Hvordan uttale «SQL»?

- På norsk uttaler vi SQL bokstav for bokstav: «ess-ku-ell»
- På engelsk uttales SQL «'si:kwel» Årsaken er historisk:
  - SQL ble utviklet av IBM, og prototypen het SEQUEL—et akronym for «Structured English QUEry Language»
  - Da SEQUEL ble lansert som et produkt i 1976, ble navnet forkortet til SQL, men uttalen ble beholdt og har overlevd til nå

### SQLs SDL: indekser

```
create index X on R(A_1, \ldots, A_k);
```

#### drop index X;

Valg av indekser må gjøres med omhu. Indekser gjør at

- spørringer mot vedkommende attributt(er) går mye fortere
- innsetting, sletting og oppdatering blir mer komplisert

## Indekser på kandidatnøkler

- DBMSet bygger indekser automatisk på primærnøklene
- For hver kandidatnøkkel må man vurdere spesielt om det bør deklareres indeks på nøkkelen. Syntaks avhenger av DBMSet Noen SQL-implementasjoner tillater deklarasjon av kandidatnøkkel + indeks i en og samme setning:

```
create unique index FnrIndex
on Ansatt (Fdato, Pnr);
```

- I Postgres bygges automatisk en unique index på kandidatnøkler
- Hvis det er opprettet indeks på en nøkkel, benyttes denne under sjekk av flerforekomster. Ellers: Må i verste fall søke gjennom hele relasjonen.