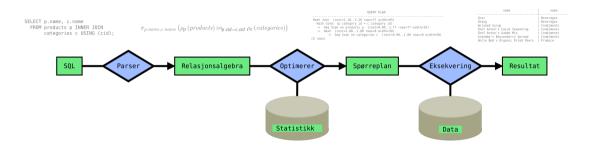
IN2090 - Databaser og datamodellering

13 – Spørreprosessering

Leif Harald Karlsen leifhka@ifi.uio.no

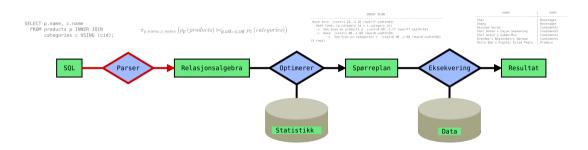


Spørreprosessering: Oversikt



- En spørring går gjennom flere steg før den til slutt blir evaluert over dataene
- Disse stegene sørger for at spørringen blir besvart så effektivt som mulig

Fra SQL til relasjonell algebra

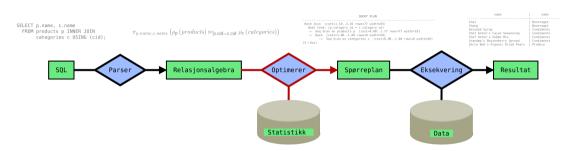


- Det første som skjer er at spørringen sjekkes syntaktisk (f.eks. tabellene og kolonnene finnes i databasen, typene er riktige, osv.)
- Deretter oversettes spørringen til et spørre-tre over relasjons algebraen

Oversettelse: Eksempel

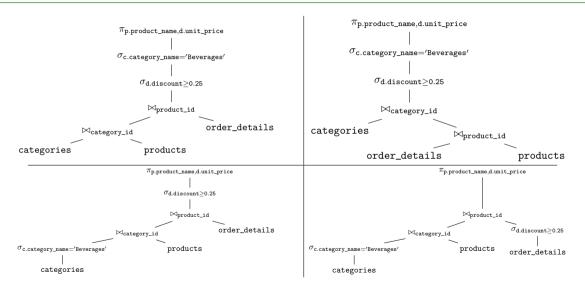
```
\pi_{\text{p.product\_name,d.unit\_price}} \\ \sigma_{\text{c.category\_name}='\text{Beverages'}} (\\ \sigma_{\text{d.discount}\geq 0.25} (\text{categories} \bowtie_{\text{category\_id}} \text{products} \bowtie_{\text{product\_id}} \text{order\_details})))
```

Ulike spørringer – Likt resultat

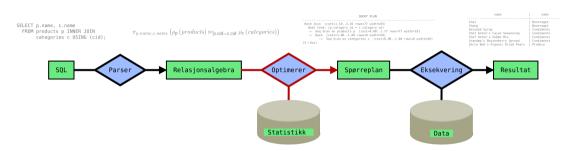


- Spørringen uttrykt i relasjonell algebra kan manipuleres algebraisk
- Dette brukes for å genere forskjellige men ekvivalente spørringer
- Altså, spørringer som gir samme svar, men ser forskjellige ut
- Forskjellige spørringer kan ha ulik kompleksitet
- De ulike spørringene skal så (i neste steg) bli tilordnet en ca. kostnad
- Vi vil så velge den spørringen som er billigst å eksekvere

Ulike spørringer: Eksempel

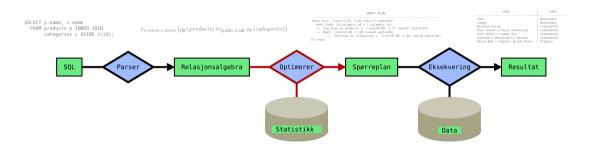


Fra spørring til kostnad



- De ulike spørringene blir så tilordnet en kostnad
- Kostnadsevalueringen bruker statistikk over databasen
- F.eks. antall rader i hver tabell, antall ulike verdier i hver kolonne, osv.
- Bruker her også skranker (f.eks. UNIQUE, CHECK) og indeksstrukturer
- Høyere kostnad betyr lengre eksekveringstid
- Databasen velger så den spørringen med lavest kostnad

Spørreplaner



- Det siste som skjer i dette trinnet er at det blir laget en spørreplan for den valgte spørringen
- Dette er en mer detaljert plan for hvordan spørringen skal eksekveres

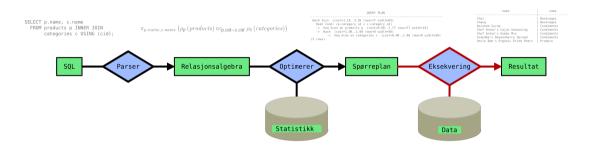
EXPLAIN

- Av og til kan det være nyttig å få se denne spørreplanen
- F.eks. dersom man lurer på hvordan spørringen vil bli eksekvert
- Eller dersom man ønsker et ca. estimat på hvor komplisert spørringen blir å eksekvere
- Dette kan gjøres ved å skrive EXPLAIN foran spørringen
- Spørringen blir da ikke eksekvert
- (Merk: Ikke pensum å kunne forstå spørreplaner!)

EXPLAIN: Eksempel

```
psql=> EXPLAIN SELECT p.product_name, d.unit_price
FROM categories AS c JOIN
 products AS p USING (category_id) JOIN
 order details AS d USING (product id)
WHERE c.category name = 'Beverages'
 AND d.discount >= 0.25;
                                     QUERY PLAN
Hash Join (cost=3.32..43.04 rows=20 width=21)
  Hash Cond: (d.product id = p.product id)
   -> Seq Scan on order_details d (cost=0.00..38.94 rows=154 width=6)
         Filter: (discount >= '0.25'::double precision)
   \rightarrow Hash (cost=3.20..3.20 rows=10 width=19)
         -> Hash Join (cost=1.11..3.20 rows=10 width=19)
               Hash Cond: (p.category_id = c.category_id)
               -> Seq Scan on products p (cost=0.00..1.77 rows=77 width=21)
               \rightarrow Hash (cost=1.10..1.10 rows=1 width=2)
                     -> Seg Scan on categories c (cost=0.00..1.10 rows=1 width=2)
                           Filter: ((category_name)::text = 'Beverages'::text)
(11 rows)
```

Evaluering



- Til slutt evalueres spørringen over databasen
- Databasen har så svært effektive algoritmer for joins, oppslag, sorteing, osv.
- Merk: Databasen trenger kun én algoritme per operator i den (utvidede) relasjonelle algebraen

ANALYZE

- ◆ Dersom vi ønsker å vite hvor lang tid en spørring faktisk tar å eksekvere, samt detaljert analyse av hver del av spørreplanen kan vi bruke EXPLAIN ANALYZE
- Får da også informasjon om minnebruk
- Da vil spørringen bli eksekvert, og databasen samler så nøyaktig informasjon om eksekveringen
- Dersom en spørring tar lang tid kan dette bruker for å finne ut hvilken del av spørringen som er komplisert
- Kan også brukes for å finne manglende indeksstrukturer

ANALYZE: Eksempel

```
psql=> EXPLAIN ANALYZE SELECT p.product_name, d.unit_price
FROM categories AS c JOIN
 products AS p USING (category id) JOIN
  order details AS d USING (product id)
WHERE c.category name = 'Beverages'
  AND d.discount >= 0.25:
                                                         QUERY PLAN
 Hash Join (cost=3.32..43.04 rows=20 width=21) (actual time=0.130..1.066 rows=32 loops=1)
   Hash Cond: (d.product_id = p.product_id)
   -> Seg Scan on order details d (cost=0.00..38.94 rows=154 width=6) (actual time=0.031..0.887 rows=154 loops=1)
         Filter: (discount >= '0.25'::double precision)
        Rows Removed by Filter: 2001
   -> Hash (cost=3.20..3.20 rows=10 width=19) (actual time=0.085..0.085 rows=12 loops=1)
         Buckets: 1024 Batches: 1 Memory Usage: 9kB
         -> Hash Join (cost=1.11..3.20 rows=10 width=19) (actual time=0.034..0.077 rows=12 loops=1)
               Hash Cond: (p.category_id = c.category_id)
               -> Seg Scan on products p (cost=0.00..1.77 rows=77 width=21) (actual time=0.008..0.022 rows=77 loops=1)
               -> Hash (cost=1.10..1.10 rows=1 width=2) (actual time=0.016..0.016 rows=1 loops=1)
                     Buckets: 1024 Batches: 1 Memory Usage: 9kB
                     -> Seg Scan on categories c (cost=0.00..1.10 rows=1 width=2) (actual time=0.008..0.012 rows=1 loops=1)
                           Filter: ((category name)::text = 'Beverages'::text)
                          Rows Removed by Filter: 7
Planning Time: 0.567 ms
Evecution Time: 1 146 ms
(17 rows)
```

Takk for nå!

Lykke til med forberedelsene til eksamen!