

TÖL303G

Gagnasafnsfræði

Snorri Agnarsson

Venslalíkanið

- Gagnagrunnur: Safn af töflum
- Vensl: Tafla
- Eigindi: Dálkur í töflu
- n-d: Röð í töflu (borið fram „ennd“)

Venslalíkanið

- SQL er byggt á venslalíkaninu (relational model) og venslaalgebru (relational algebra)
- Venslalíkanið gefur okkur nákvæma merkingu á SQL setningum
- Venslaalgebran gerir okkur kleift að tala um jafngildar aðgerðir og endurskrifa fyrirspurnir

Önnur hlutverk SQL

- SQL er ekki aðeins fyrirspurnamál
- Auk fyrirspurna notum við SQL til að
 - Skilgreina ný vensl
 - Breyta gögnum
 - Setja upp skorður (constraints) og gikki (triggers)
 - Halda utan um notendur og öryggi
 - Stýra hreyfingum á gagnagrunnum fyrir marga notendur

Röðun

- Töflur (vensl) í SQL eru aldrei röðuð nema við biðjum sérstaklega um það
- Ástæðan er sú að vensl eru mengi (eða pokar), ekki röðuð gögn
- Einnig er dýrara að raða gögnum en að birta þau óröðuð
- Ef við viljum fá raðaða útkomu þá getum við notar ORDER BY á eftir WHERE:

```
SELECT title, length  
FROM Movie  
WHERE length IS NOT NULL  
ORDER BY length;
```

Röðun

- Getum raðað eftir mörgum eigindum (dálkum)

```
SELECT title, length  
FROM Movie  
ORDER BY length, title;
```

- Til að fá öfuga (lækkandi) röð setjum við DESC (þýðir *descending*) á eftir eigindi (nafni dálks)

```
SELECT title, length  
FROM Movie  
ORDER BY length DESC, title;
```

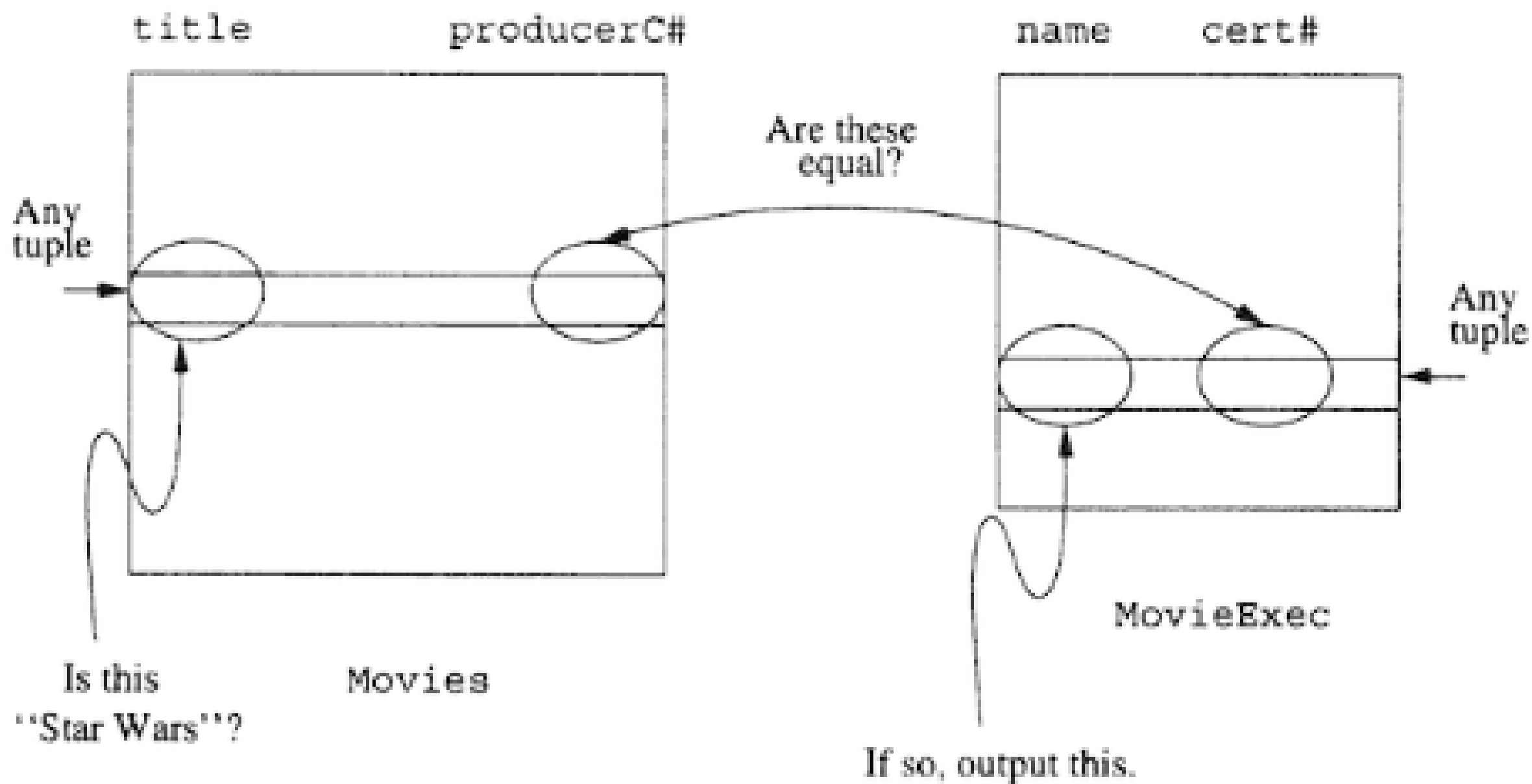
Mörg vensl

- Hingað til höfum við mestmegnis séð SELECT með einum venslum (einni töflu)
- Getum gert SELECT á margar töflur (vensl) samtímis
SELECT *
FROM Movie, MovieExec;
- Þegar við notum mörg vensl eru allar samsetningar af n-dum úr öllum töflunum búnar til, sem sagt **krossmargfeldið**
- Þetta er yfirleitt alls ekki það sem við viljum

Tengingar (join)

- Yfirleitt viljum við aðeins taka n-dir úr **krossmargfeldinu** sem passa saman á einhvern hátt

```
SELECT name  
FROM Movie, MovieExec  
WHERE title='Star Wars' AND producerC=cert;
```

Árekstur nafna

- Oft eru sömu (dálka)nöfn notuð í mörgum töflum fyrir eigindi
MovieStar(name,address,gender,birthdate)
MovieExec(name,address,cert,netWorth)
- Til að greina á milli þeirra getum við notað töflunafnið (venslanafnið) sjálft með punkti
SELECT MovieStar.name, MovieExec.name
FROM MovieStar, MovieExec
WHERE MovieStar.address=MovieExec.address;

Tengingar (join)

- Fyrirspurnin

```
SELECT name  
FROM Movie, MovieExec  
WHERE title='Star Wars' AND producerC=cert;
```

Er jafngild fyrirspurninni

```
SELECT MovieExec.name  
FROM Movie, MovieExec  
WHERE Movie.title='Star Wars' AND  
       Movie.producerC=MovieExec.cert;
```

Tengingar (join)

- Fyrirspurn

```
SELECT name  
FROM Movie, MovieExec  
WHERE title='Star Wars' AND producerC=cert;
```

- er einnig jafngild

```
SELECT name  
FROM Movie JOIN MovieExec ON producerC=cert  
WHERE title='Star Wars';
```

- Einnig má skrifa INNER JOIN í stað JOIN
- Sjáum seinna fleiri afbrigði af JOIN

Vensl endurtekin

- Sömu vensl mega koma fyrir oftár en einu sinni, en þá þarf að gefa þeim ný nöfn með AS

```
SELECT M1.title, M1.year, M2.year  
FROM Movie AS M1, Movie AS M2  
WHERE M1.year<>M2.year AND M1.title=M2.title;
```

Mengjaaðgerðir

- SQL styður mengjaaðgerðirnar \cup , \cap og $-$ með UNION, INTERSECT og EXCEPT

```
(SELECT name  
FROM MovieStar)  
INTERSECT  
(SELECT name  
FROM MovieExec);
```

- SQLite vill reyndar ekki leyfa þessa sviga, en styður samt INTERSECT á viðunandi hátt

SQLite afbrigði

- Í SQLite má skrifa

```
SELECT name FROM MovieStar  
INTERSECT  
SELECT name FROM MovieExec;
```

- eða (hér er subquery, þ.e. földuð fyrirspurn)

```
SELECT name FROM MovieStar  
WHERE name IN  
    (SELECT name FROM MovieExec);
```

- eða (hér eru subquery, þ.e. faldaðar fyrirspurnir)

```
SELECT * FROM  
    (SELECT name FROM MovieStar  
    INTERSECT  
    SELECT name FROM MovieExec);
```

Skilgreining á gagnagrunnum

- Skilgreining á gagnagrunni er líka hluti af SQL
- Til að skilgreina nýja töflu notum við CREATE TABLE
CREATE TABLE Movie
 (title VARCHAR(25)
 , year INT
 , length INT
 , inColor INT
 , studioName VARCHAR(15)
 , producerC VARCHAR(3)
);
- Teljum upp eigindi og tög, aðskilin með kommu

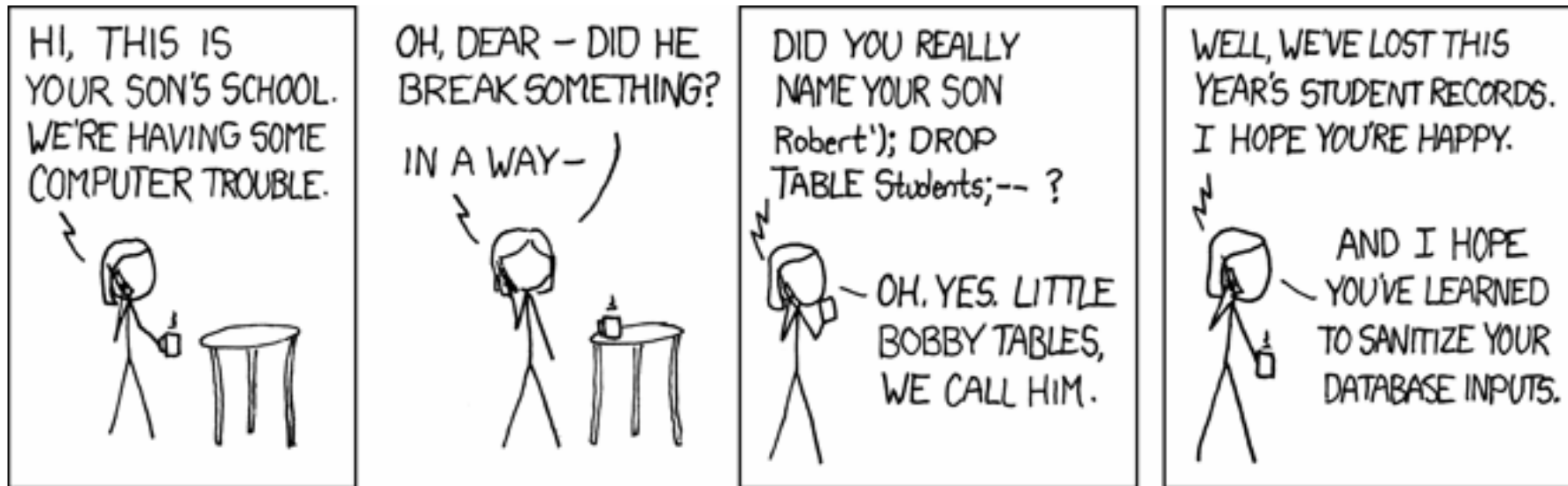
SQL tög

- Strengir: CHAR(n) og VARCHAR(n), svipuð merking en oftast geymdir á mismunandi hátt
- BOOLEAN fyrir Boolsk gildi
- INT fyrir heiltölur
- FLOAT fyrir fleytitölur
- DATE, TIME og TIMESTAMP fyrir tímasetningar
 - Sjá t.d.
https://en.wikibooks.org/wiki/SQL_Dialects_Reference/Data_structure_definition/Data_types/Date_and_time_types
- SQLite tekur ekki mark á tögun, þurfum ekki að tiltaka tag í SQLite

```
CREATE TABLE tmp( x INT );  
INSERT INTO tmp VALUES('hallo');  
SELECT * FROM tmp;
```

Breytingar á gagnagrunni

- Hendum burt töflu og öllum gögnum hennar með DROP TABLE



- <http://xkcd.com/327/>
- Sérstök SQLite skipun (oft þægileg): DROP TABLE IF EXISTS t;

Breytingar á gagnagrunni

- ALTER TABLE getur bætt við dálkum (eigindum, *attribute*) eða eytt þeim
- ADD til að bæta við dálki:
ALTER TABLE MovieStar ADD phone CHAR(16);
- DROP til að eyða dálki:
ALTER TABLE MovieStar DROP address;

Sjálfgefin gildi

- Getum skilgreint sjálfgefin (default) gildi fyrir dálk
 - Ef ekkert sjálfgefið gildi er tilgreint þá er sjálfgefið gildi NULL

```
CREATE TABLE Person
```

```
( ...
```

```
, gender CHAR(1) DEFAULT '?'
```

```
, ...
```

```
);
```

- Hentugt þegar bæta skal við dálki

```
ALTER TABLE MovieStar ADD phone CHAR(16) DEFAULT 'unlisted';
```

Lyklar

- Við getum skilgreint dálka sem lykla
- Leyfilegt er að hafa fleiri en einn lykil
- Leyfilegt er að einn lykill spanni fleiri en einn dálk
- Hafa má í mesta lagi einn PRIMARY KEY
- Dálkar sem eru í PRIMARY KEY eða eru skilgreindir UNIQUE verða að vera mismunandi (sem n-d-ir) í mismunandi röðum töflunnar
- PRIMARY KEY má aldrei vera NULL

Lyklar

```
CREATE TABLE MovieStar  
  ( name VARCHAR(30) PRIMARY KEY  
    , address VARCHAR(30)  
    , gender CHAR(1)  
    , birthdate VARCHAR(10)  
  );
```

Lyklar

```
CREATE TABLE Movie
( title VARCHAR(25)
, year INT
, length INT
, inColor INT
, studioName VARCHAR(15)
, producerC VARCHAR(3)
, PRIMARY KEY (title,year)
);
```

- Mismunandi kvikmyndir mega hafa sama title og mega hafa sama year, en mega ekki hafa bæði sama title og sama year
- title og year mega ekki vera NULL

Góðir lykilar

- Hvað er gott að nota sem lykil?
- Viljum tryggja að ekki séu mismunandi gögn undir sama lykli
- Dæmi um lykila sem skilgreina manneskjur
 - Notendavalið userid
 - tölvupóstfang
 - SSN (social security number, BNA)
 - Kennitala (Ísland)
 - Sjálfvirk heiltala

Venslaalgebra

- Venslaalgebra vinnur með vensl, sem eru mengi, ekki pokar
- SQL aðgerðum má lýsa í venslaalgebru ef töflurnar innihalda ekki endurteknaðar raðir
- Við munum oftast ekki hafa áhyggjur af endurteknum röðum
 - Við getum komið í veg fyrir að þær komi fyrir
- Vensl yfir mengi A, B, C eru hlutmengi af $A \times B \times C$
- SQL aðgerðunum UNION, INTERSECT og EXCEPT má lýsa með samsvarandi mengjaaðgerðum, en athugið að til þess að $R \cup S$ sé vitrænt þarf að tryggja að í R og S séu sömu eigindi (dálkar), í sömu röð og með sama nafni

Dálkaval (*projection*, ofanvarp)

- Ef R eru vensl má búa til ný vensl með því að velja suma dálka úr R , mögulega í annarri röð
- Virkinn π (grískt pí) virkar þannig að $\pi_{A_1, A_2, \dots, A_n}(R)$ velur dálka A_1, A_2, \dots, A_n úr R
- Til dæmis gefur $\pi_{title, year}(Movie)$ niðurstöðuna á næstu blaðsíðu
- Sama og
SELECT title, year FROM Movie

title	year
-----	----
Pretty Woman	1990
The Man Who Wasn't There	2001
Logan's run	1976
Star Wars	1977
Empire Strikes Back	1980
Star Trek	1979
Star Trek: Nemesis	2002
Terms of Endearment	1983
The Usual Suspects	1995
Gone With the Wind	1938

Dálkaval (*projection*, ofanvarp)

- Hins vegar gæfi $\pi_{length}(Movie)$

length

119

116

124

111

132

106

238

- Ástæðan er að algebran vinnur með mengi, ekki poka – endurtekin gildi detta út – einnig eru NULL gildi ekki endilega til í venslaalgebru

Val (*selection*)

- Valvirkinn σ (grískt sigma) tekur vensl R sem viðfang og skilar nýjum venslum $\sigma_C(R)$ þar sem C er eitthvert skilyrði
- Útkoman er með sömu dálkanöfn og R og hefur aðeins þær n -dir (raðir) sem uppfylla skilyrðið C
- Útkoman úr $\sigma_{length \geq 100}(Movie)$ er á næstu blaðsíðu
- Svipað og útkoman úr
SELECT * FROM Movie WHERE length >= 100;

title	year	length	inColor	studioName	producerC
-----	-----	-----	-----	-----	-----
Pretty Woman	1990	119	1	Disney	999
The Man Who Wasn't There	2001	116	0	USA Entert	777
Star Wars	1977	124	1	Fox	555
Empire Strikes Back	1980	111	1	Fox	555
Star Trek	1979	132	1	Paramount	444
Star Trek: Nemesis	2002	116	1	Paramount	321
Terms of Endearment	1983	132	1	MGM	123
The Usual Suspects	1995	106	1	MGM	999
Gone With the Wind	1938	238	1	MGM	123

Tenging við SQL

- Fyrirspurnir í einstökum venslum á sniðinu

```
SELECT A1,A2,...,An  
FROM R  
WHERE C;
```

- má skrifa á algebrusniði sem

$$\pi_{A_1,A_2,\dots,A_n}(\sigma_C(R))$$

- En hvað með mörg vensl?

Mörg vensl

- Til að vinna með fleiri en eina töflu í einu, til dæmis R og S , skilgreinum við (kross)margfeldi vensla, $R \times S$
- $R \times S$ er mengi allra samsetninga af n -dum í R við n -dir í S
- Dálkarnir í $R \times S$ halda nöfnum sínum – ef R og S hafa dálka með sama nafni, A , þá heita nýju dálkarnir í $R \times S$ nöfnunum $R.A$ og $S.A$

Mörg vensl

- SQL fyrirspurnin

```
SELECT A1,A2,...,An  
FROM R1,R2,...,Rk  
WHERE C
```

- verður þá

$$\pi_{A_1,A_2,\dots,A_n}(\sigma_C(R_1 \times R_2 \times \dots \times R_k))$$

Endurnefning vensla (taflna) og eiginda (dálka)

- Til að endurnefna töflu og dálka notum við ρ virkjann (grískt rho)

$$\rho_{S(A_1, A_2, \dots, A_n)}(R)$$

- býr til ný vensl S með sömu gögn og venslin R , en dálkarnir heita A_1, A_2, \dots, A_n (reiknum með að R hafi n dálka)

- Ef við viljum aðeins endurnefna venslin skrifum við

$$\rho_S(R)$$

Join dæmi – tenging vensla

- SQL fyrirspurnina

```
SELECT name AS pname  
FROM Movie, MovieExec  
WHERE title= 'Star Wars' AND producerC=cert;
```

- má skrifa sem

$$\rho_{R(pname)} \left(\pi_{name} \left(\sigma_{title='Star Wars' \wedge producerC=cert} (Movie \times MovieExec) \right) \right)$$

Join

- Í tengingunni á undan tengdum við á dálkum producerC og cert og báðir dálkar fóru í niðurstöðuvenslin
- Oft eða oftast hafa báðir dálkar sama nafn og við viljum tengja á jöfnum gildum, eins og hér:

R

A	B
1	2
3	9

S

B	C	D
2	5	6
4	7	8
9	10	11

$\sigma_{R.B=S.B}(R \times S)$

A	R.B	S.B	C	D
1	2	2	5	6
3	9	9	10	11

Theta join – þeta tenging

- Fyrri sniðið á tengingu sem við sáum á undan er almennara þar eð C getur verið hvaða skilyrði sem er
- Við höfum sérstakan virkja fyrir slíka tengingu, kallaður þeta-join
- Táknið er \bowtie_{θ} þar sem θ er skilyrðið sem áður var í virkjanum σ_{θ}

R

A	B
1	2
3	9

S

B	C	D
2	5	6
4	7	8
9	10	11

$R \bowtie_{R.B=S.B} S$

A	R.B	S.B	C	D
1	2	2	5	6
3	9	9	10	11

Natural join

- Eðlileg tenging (natural join), $R \bowtie S$, (takið eftir: ekkert θ , ekkert skilyrði) tengir saman R og S með því að velja á sameiginlegum dálkum og sleppa endurteknum gildum

R

A	B
1	2
3	9

S

B	C	D
2	5	6
4	7	8
9	10	11

$R \bowtie S$

A	B	C	D
1	2	5	6
3	9	10	11

- Takið eftir að miðröðin í S kemur ekki fram í útkomunni

Natural join

- Eðlileg tenging (natural join), $R \bowtie S$, (takið eftir: ekkert θ , ekkert skilyrði) tengir saman R og S með því að velja á sameiginlegum dálkum og sleppa endurteknum gildum

R

A	B
1	2
3	9

S

B	C	D
2	5	6
4	7	8
9	10	11

$R \bowtie S$

A	B	C	D
1	2	5	6
3	9	10	11

- Takið eftir að miðröðin í S kemur ekki fram í útkomunni

Theta join – Þeta tenging

- Natural join má þá skrifa sem

$$R \bowtie S = \pi_L(\sigma_C(R \times S))$$

- þar sem C er skilyrðið sem velur dálkagildin jöfn og L eru dálkarnir án endurtekninga – e.t.v. má bæta við endurnefningu hér (ρ -aðgerð), ef við viljum vera smámunasöm:

$$R \bowtie S = \rho_{T(D)}(\pi_L(\sigma_C(R \times S)))$$

- þar sem T er nafn venzlanna sem koma út og D eru dálkanöfnin (eigindanöfnin) í þeim venslum

Nauðsynlegar aðgerðir

- Eftirfarandi 6 aðgerðir (virkjar) **duga** í venslaalgebru:

$$\cup, -, \sigma, \pi, \times, \rho$$

- Allar aðrar aðgerðir má skilgreina og skrifa út frá þessum, til dæmis: $\cap, \bowtie, \bowtie_{\theta}$ og (eins og við sjáum kannski seinna) $\ltimes, \triangleright, \div, \Join, \Join_{\bowtie}$ og $\Join_{\bowtie_{\theta}}$
- SQL gagnagrunnar geta notað venslaalgebru til að einfalda fyrirspurnir á grunni reglna sem gilda um venslaalgebru
- Til dæmis gildir eftirfarandi ef engir dálkar í S koma fyrir í C :

$$\sigma_C(R \times S) = \sigma_C(R) \times S$$

Hlutfyrirspurnir – faldaðar fyrirspurnir (nested queries)

- Í SQL skila allar fyrirspurnir nýjum venslum
 - Þessi vensl má svo nota í aðrar SQL fyrirspurnir og koma þá fyrir sem hlutfyrirspurnir, þ.e. faldaðar fyrirspurnir í stærra samhengi – fyrirspurnir inni í fyrirspurnum
- Þrjár helstu leiðir til að nota hlutfyrirspurnir
 1. Földuð fyrirspurn skilar einu gildi – þetta gildi má þá bera saman við önnur gildi í WHERE hluta
 2. Földuð fyrirspurn skilar venslum – hægt er að nota þessi vensl eins og önnur í WHERE hluta
 3. Földuð fyrirspurn getur komið fyrir í FROM hluta með nafni til að nota fyrir niðurstöðu

Hlutfyrirspurnir með stöku gildi

```
SELECT name  
FROM MovieExec  
WHERE cert =  
      (SELECT producerC  
       FROM Movie  
       WHERE title = 'Star Wars'  
      );
```

- Hér skilar faldaða fyrirspurnin gildinu 555 – niðurstaðan er því eins og úr fyrirspurninni

```
SELECT name FROM MovieExec WHERE cert=555;
```

Hlutfyrirspurnir með venslum (1/2)

- Niðurstaðan úr fyrirspurn er yfirleitt vensl
- Þegar venslin eru með einn dálk má nota eftirfarandi virkja
 1. EXISTS (er niðurstaða földuðu fyrirspurnarinnar ekki tóm):
 - Dæmi:

```
SELECT a FROM t1 WHERE EXISTS (SELECT * FROM t2 WHERE ...)
```

og:

```
SELECT name FROM MovieExec  
WHERE EXISTS (SELECT * FROM Movie WHERE cert=ProducerC);
```
 2. s IN (er s í niðurstöðu földuðu fyrirspurnarinnar):
 - Dæmi:

```
SELECT a FROM t1 WHERE t1.b IN (SELECT t2.b FROM t2 WHERE ...)
```

og:

```
SELECT name FROM MovieExec  
WHERE cert IN (SELECT producerC FROM Movie);
```

Hlutfyrirspurnir með venslum (2/2)

3. $s > \text{ALL}$ (er s stærra en **öll** gildin í niðurstöðu földuðu fyrirspurnarinnar, einnig má nota aðra samanburði – virkar ekki í SQLite):

- Dæmi:

```
SELECT a FROM t1 WHERE t1.b > ALL (SELECT c FROM t2 WHERE ...)
```

og:

```
SELECT title FROM Movie  
WHERE length > ALL (SELECT length FROM Movie WHERE cert=555);
```

4. $s > \text{ANY}$ (er s stærra en **eitt hvert** gildi í niðurstöðu földuðu fyrirspurnarinnar, einnig má nota aðra samanburði – virkar ekki í SQLite):

- Dæmi:

```
SELECT a FROM t1 WHERE t1.b > ANY (SELECT c FROM t2 WHERE ...)
```

og:

```
SELECT name FROM Movie  
WHERE length > ANY (SELECT length FROM Movie WHERE cert=555);
```

Svipað í SQLite

```
SELECT title  
FROM Movie  
WHERE length >  
      (SELECT MAX(length)  
        FROM Movie  
        WHERE producerC=555);
```

og

```
SELECT title  
FROM Movie  
WHERE length >  
      (SELECT MIN(length)  
        FROM Movie  
        WHERE producerC=555);
```