Datenbanken

SQL

Thomas Studer

Institut für Informatik Universität Bern



Mauve ist diese Farbe hier:



CREATE TABLE

```
CREATE TABLE TabellenName (
Attribut_1 Domäne_1,
Attribut_2 Domäne_2,
Attribut_3 Domäne_3)
```

Damit wird eine leere Instanz über dem Schema

```
(Attribut_1 : Domäne_1, Attribut_2 : Domäne_2, Attribut_3 : Domäne_3)
```

erzeugt. Dieser Instanz wird der Name TabellenName gegeben.

Beispiel

```
CREATE TABLE Personen (
PersNr INTEGER,
Name VARCHAR(30),
GebDatum INTEGER)
```

Bemerkung: Kommentare in SQL

INSERT

INSERT INTO TabellenName
 VALUES (Wert_1 , Wert_2, Wert_3);

Dabei wird das Tupel

(Wert_1, Wert_2, Wert_3)

in die Tabelle TabellenName eingefügt.

Beispiele

INSERT INTO Personen VALUES (1, 'Tom', 19720404)

INSERT INTO Personen VALUES (2, 'Eva', null)

SELECT

SELECT * FROM Personen

Dieses Statement liefert folgende Tabelle (nach dem Ausführen der vorherigen beiden INSERT Statements):

PersNr	Name	GebDatum
1	Tom	19720404
2	Eva	Null

Gross-/Kleinschreibung

PostgreSQL setzt alle Identifier (Namen von Tabellen, Attributen, etc.) automatisch in Kleinschreibung. Mit dem CREATE TABLE Statement weiter oben wird also intern eine Tabelle personen erzeugt, welche die Attribute person, name und gebdatum enthält.

Die obige Abfrage wird also übersetzt zu

SELECT * FROM personen

DROP TABLE

DROP TABLE Personen

SELECT

SELECT
$$A_1$$
, A_2 , ..., A_m FROM R_1 , R_2 , ..., R_n WHERE Θ

Diese Abfrage ist äquivalent zum Ausdruck

$$\pi_{\mathtt{A}_1,\ldots,\mathtt{A}_m}(\sigma_{\Theta}(\mathtt{R}_1\times\cdots\times\mathtt{R}_n))$$

der relationalen Algebra.

Wir nennen diesen Ausdruck die kanonische Übersetzung der SQL Abfrage.

SQL arbeitet mit Multimengen und nicht mit gewöhnlichen Mengen.

Beispiel

Autos

Marke	<u>Farbe</u>	Baujahr	FahrerId
Opel	silber	2010	1
Opel	schwarz	2010	2
VW	rot	2014	2
Audi	schwarz	2014	3

SELECT Marke, Baujahr FROM Autos

Marke	Baujahr
Opel	2010
Opel	2010
VW	2014
Audi	2014

SELECT DISTINCT

Autos

Opel silber 2010 1 Opel schwarz 2010 2 VW rot 2014 2 Audi schwarz 2014 3	erId
VW rot 2014 2	
Audi schwarz 2014 3	
Audi Schwarz 2014 5	

SELECT DISTINCT Marke, Baujahr FROM Autos

Marke	Baujahr
Opel	2010
VW	2014
Audi	2014

Arithmetischer Ausdruck

Die SELECT Klausel kann auch arithmetische Ausdrücke mit Konstanten und den Operatoren +, -, * und / enthalten. Zum Beispiel liefert die SQL-Anfrage

SELECT DISTINCT Marke, Baujahr+1 FROM Autos

die Tabelle

Marke	Baujahr
Opel	2011
VW	2015
Audi	2015

SELECT *

In einer SELECT Klausel bedeutet das Symbol * anstelle der Liste mit Attributnamen *alle Attribute.* Daher liefert

SELECT *
FROM Autos

die Tabelle

Farbe	Baujahr	FahrerId
silber	2010	1
schwarz	2010	2
rot	2014	2
schwarz	2014	3
	silber schwarz rot	silber 2010 schwarz 2010

WHERE

Prädikate sind aufgebaut aus

Vergleichsoperatoren: <, <=, >, >=, = und <> Schlüsselwörter: NOT. OR und AND

Mit der Abfrage

SELECT *
FROM Autos
WHERE Marke = 'OPEL' AND Baujahr > 2010

erhalten wir alle Autos der Marke OPEL, welche später als 2010 gebaut worden sind.

BETWEEN

```
SELECT *
FROM Autos
WHERE Marke = 'OPEL' AND
Baujahr BETWEEN 2000 AND 2010
```

ist äquivalent zu

```
SELECT *
FROM Autos
WHERE Marke = 'OPEL' AND
  Baujahr >= 2000 AND Baujahr <= 2010</pre>
```

LIKE

Personen

Id	Name
1	Tom
2	Eva
3	-
4	Tim
5	
6	Thom

SELECT Id FROM Personen WHERE Name LIKE 'T%'

liefert die Ids aller Personen, deren Name mit T beginnt: 1, 4 und 6.

LIKE 2

Personen			
Id	Name	_	
1	Tom		
2	Eva		
3	-		
4	Tim		
5			
6	Thom	_	

SELECT Id FROM Personen WHERE Name LIKE 'T_m'

liefert die Ids aller Personen, deren Namen mit T beginnt, dann genau ein Zeichen enthält und dann mit m endet: 1 und 4.

LIKE 3

Personen Id Name 1 Tom 2 Eva 3 4 Tim 5 Thom

SELECT Id FROM Personen WHERE Name LIKE '%'

liefert die Ids aller Personen, die einen beliebigen (ev. leeren) Namen haben: 1, 2, 4, 5 und 6.

IS NULL

Personen

Id	Name
1	Tom
2	Eva
3	-
4	Tim
5	
6	Thom

SELECT Id FROM Personen WHERE Name IS NULL

gibt die Ids derjenigen Personen, deren Name nicht bekannt ist: 3.

IS NULL

Do **not** write expression = NULL because NULL is not "equal to" NULL.

ahttps://www.postgresql.org/docs/current/static/

functions-comparison.html

IS NOT NULL

Personen			
Id	Name		
1	Tom		
2	Eva		
3	-		
4	Tim		
5			
6	Thom		

SELECT Id FROM Personen WHERE Name IS NOT NULL

gibt die Ids derjenigen Personen, deren Name bekannt ist (es kann auch der leere String sein): 1, 2, 4, 5, 6.

IS NOT NULL

Bemerkung

Tests auf IS NOT NULL können nicht immer nicht effizient durchgeführt werden.^a

ahttps://wiki.postgresql.org/wiki/What%27s_new_in_PostgreSQL_9. O#IS_NOT_NULL_can_now_use_indexes

FROM

Autos

<u>Marke</u>	<u>Farbe</u>	Baujahr	FahrerId
Opel	silber	2010	1
Opel	schwarz	2010	2
VW	rot	2014	2
Audi	schwarz	2014	3

Personen

PersId	Vorname	Nachname
1	Tom	Studer
2	Eva	Studer
3	Eva	Meier

SELECT Vorname, Nachname, Marke FROM Autos, Personen WHERE FahrerId = PersId

Vorname	Nachname	Marke
Tom	Studer	Opel
Eva	Studer	Opel
Eva	Studer	VW
Eva	Meier	Audi

Mehrfache Attribute

Autos		
Marke	Jahrgang	PersId
Opel	2010	1
VW	1990	1
Audi	2014	-
Skoda	2014	2

Personen		
PersId	Name	
1	Studer	
2	Meier	

SELECT DISTINCT Autos.PersId, Marke, Jahrgang, Name FROM Autos, Personen
WHERE Autos.PersId = Personen.PersId

AS - Attribute

SELECT 1 AS Konstante, a AS Argument, b, a+b AS Summe FROM $\ensuremath{\mathtt{R}}$

Konstante	Argument	b	Summe
1	2	4	6
1	3	5	8

Es gilt zu beachten, dass die Umbenennung erst am Schluss erfolgt.

AS - Relationen

SELECT N1.Vater AS Grossvater,
N2.Sohn AS Enkel
FROM VaterSohn AS N1,
VaterSohn AS N2
WHERE N1.Sohn = N2.Vater

VaterSohn

Vater	Sohn
Bob	Tom
Bob	\mathtt{Tim}
Tim	Rob
Tom	Ted
Tom	Rik
Ted	Nik

Grossvater	Enkel
Bob	Ted
Bob	Rik
Bob	Rob
Tom	Nik

UNION

SELECT 1 AS Gen,
Vater AS Vorfahre,
Sohn AS Nachfolger
FROM VaterSohn
UNION
SELECT 2, N1.Vater ,
N2.Sohn
FROM VaterSohn AS N1,
VaterSohn AS N2
WHERE N1.Sohn = N2.Vater

Gen	Vorfahre	Nachfolger
1	Bob	Tom
1	Bob	Tim
1	Tim	Rob
1	Tom	Ted
1	Tom	Rik
1	Ted	Nik
2	Bob	Ted
2	Bob	Rik
2	Bob	Rob
2	Tom	Nik

Keine Duplikate

U1	U2
	_
A	Α
1	1
1	3
2	_

SELECT A FROM U1

UNION

SELECT A FROM U2

A 1 2

UNION ALL

U1	U2
A	Α
1	1
1	3
2	_

SELECT A FROM U1

UNION ALL

SELECT A FROM U2

ORDER BY

Test		
Id	Name	
1	Tom	
2	-	
3	Eva	

SELECT *	Id	Name
FROM Test	3	Eva
DRDER BY Name ASC	1	Tom
	2	_

Mit dem Schlüsselwort ORDER BY · DESC können wir auch absteigend sortieren. In diesem Fall kommen die Null-Werte zuerst.

Subqueries in WHERE Klauseln

Sei θ eine Vergleichsoperation und S eine vollständige Query / eine Relation.

 $A \text{ IN } S \quad : \quad A \in S$

 $A \ \mathsf{NOT} \ \mathsf{IN} \ S \quad : \quad A \not \in S$

 $A \theta \text{ ANY } S : \exists x (x \in S \land A\theta x)$

 $A \ \theta \ \mathtt{ALL} \ S \quad : \quad \forall x (x \in S \to A \theta x) \ .$

Beispiel

Autos

VW

<u>Marke</u>	<u>Farbe</u>	Baujahr	FahrerId
Opel	silber	2010	1
Opel	schwarz	2010	2

rot 2014

Audi schwarz 2014

Personen

PersId	Vorname	Nachname
1	Tom	Studer
2	Eva	Studer
3	Eva	Meier

Finde diejenigen Personen, die kein Auto haben:

3

```
SELECT *
FROM Personen
WHERE PersId NOT IN (
SELECT FahrerId
FROM Autos)
```

Beispiel: Auswertung

Autos

Marke	<u>Farbe</u>	Baujahr	FahrerId
Opel	silber	2010	1
Opel	schwarz	2010	2
VW	rot	2014	2
Audi	schwarz	2014	3

Personen

PersId		Vorname	Nachname
	1	Tom	Studer
	2	Eva	Studer
	3	Eva	Meier

Finde diejenigen Personen, die kein Auto haben:

SELECT *			
FROM Personen			
WHERE PersId NOT IN (
SELECT FahrerId			
FROM Autos)			

SELECT	Fanrerid	FRUM	Autos
Fahrer	Id		
1			
2			
3			

Beispiel

Autos

<u>Marke</u>	<u>Farbe</u>	Baujahr	FahrerId
Opel	silber	2010	1
Opel	schwarz	2010	2
VW	rot	2014	2
Audi	schwarz	2014	3

Finde die ältesten Autos:

```
SELECT *
FROM Autos
WHERE Baujahr <= ALL (
    SELECT Baujahr
    FROM Autos)</pre>
```

Beispiel: Auswertung

Autos

Marke	<u>Farbe</u>	Baujahr	FahrerId
Opel	silber	2010	1
Opel	schwarz	2010	2
VW	rot	2014	2
Audi	schwarz	2014	3

Finde die ältesten Autos:

SELECT Baujahr FROM Autos
Baujahr
2010
2010
2014
2014

Korrelierte Subquery

Personen

PersId	Vorname	Nachname
1	Tom	Studer
2	Eva	Studer
3	Eva	Meier

Finde alle Personen, zu denen es eine zweite Person mit demselben Vornamen gibt:

```
SELECT *
FROM Personen
WHERE EXISTS (
    SELECT P2.*
FROM Personen AS P2
WHERE Personen.Vorname = P2.Vorname AND
    Personen.PersId <> P2.PersId)
```

Korrelierte Subquery: Auswertung

Personen						
PersId	Vorname	Nachname				
1	Tom	Studer				
2	Eva	Studer				
3	Eva	Meier				
-						

SELECT * FROM Personen
WHERE EXISTS (
SELECT P2.* FROM Personen AS P2
WHERE Personen.Vorname
= P2.Vorname AND
Personen.PersId
<> P2.PersId)

PersId	exists	P2.PersId	Vorname	PersId	SchlussResultat
1		1	OK	_	
		2	-		
	-	3	-		-
2		1	-		
		2	OK	-	
	OK	3	OK	OK	OK
3		1	-		
	OK	2	OK	OK	OK

All-Aussagen

Um Allaussagen zu behandeln, nützen wir die logische Äquivalenz

$$\forall x \varphi(x) \iff \neg \exists x \neg \varphi(x)$$

aus und arbeiten mit dem Prädikat NOT EXISTS, das zur Negation von Existenzaussagen dient.

Gesucht wurden diejenigen Mechaniker, welche *alle* Automarken, die in der Garage vorkommen, reparieren können. Dazu müssen wir die Division

 ${\tt Mechaniker} \div {\tt Garage}$

berechnen.

Division

$$(R \div S) = \pi_{A_{i_1}, \dots, A_{i_{m-n}}}(R) \setminus \pi_{A_{i_1}, \dots, A_{i_{m-n}}}((\pi_{A_{i_1}, \dots, A_{i_{m-n}}}(R) \times S) \setminus R)$$

Finde alle Mechaniker,

für die es keine Automarke in der Garage gibt, die sie nicht reparieren können.

```
SELECT DISTINCT Name
FROM Mechaniker AS m1
WHERE NOT EXISTS (
    SELECT *
    FROM Garage
    WHERE NOT EXISTS (
        SELECT *
    FROM Mechaniker AS m2
    WHERE (m1.Name = m2.Name) AND
        (m2.Marke = Garage.Marke)))
```

Beispiel

ker		Garage
Marke		Marke
Opel		Opel
Opel		Audi
VW		
Audi		
	Marke Opel Opel VW	Marke Opel Opel VW

```
SELECT DISTINCT Name FROM Mechaniker AS m1
WHERE NOT EXISTS (
   SELECT * FROM Garage
WHERE NOT EXISTS (
   SELECT * FROM Mechaniker AS m2
   WHERE (m1.Name = m2.Name) AND (m2.Marke = Garage.Marke)))
```

Beispiel: Auswertung 1

Mechaniker	Garage	SELECT DIST Name FROM Mech AS m1
Name Ma	rke Marke	WHERE NOT EXISTS (SELECT * FROM Garage
Studer Op Meier Op Meier VW Meier Au	el Audi	WHERE NOT EXISTS (SELECT * FROM Mechaniker AS m2 WHERE (m1.Name = m2.Name) AND (m2.Marke = Garage.Marke)))

m1	NE	Garage	NE	${\tt m2.Name}$	m2.Marke	where
Studer		Opel	-	Studer	Opel	OK
		Audi		Studer	Opel	-
				Meier	Opel	-
				Meier	VW	-
	-		OK	Meier	Audi	-

Beispiel: Auswertung 2

Mechaniker	Garage	SELECT DIST Name FROM Mech AS m1
Name Marke	Marke	WHERE NOT EXISTS (SELECT * FROM Garage
Studer Opel Meier Opel Meier VW Meier Audi	Opel Audi	WHERE NOT EXISTS (SELECT * FROM Mechaniker AS m2 WHERE (m1.Name = m2.Name) AND (m2.Marke = Garage.Marke)))

m1	NE	Garage	NE	${\tt m2.Name}$	m2.Marke	where
Meier		Opel		Studer	Opel	_
			-	Meier	Opel	OK
		Audi		Studer	Opel	-
				Meier	Opel	-
				Meier	VW	-
	OK		-	Meier	Audi	OK

Natural Join

Lin	ıks	Rechts	
A	В	В	С
a1	b1	b1	c1
a2	b2	b3	сЗ

SELECT A, B, C FROM Links NATURAL JOIN Rechts

Inner Join

Lir	ıks]	Rechts	
A	В	Ī	В	С
a1	b1		b1	c1
a2	b2]	b3	сЗ

SELECT A, Links.B, C
FROM Links INNER JOIN Rechts ON Links.B = Rechts.B

A	В	С
a1	b1	c:

Inner Join entspricht Θ -Join. Das Join-Kriterium kann explizit angegeben werden.

USING

SELECT A, Links.B, C
FROM Links INNER JOIN Rechts ON Links.B = Rechts.B

ist äquivalent zu

SELECT A, B, C FROM Links INNER JOIN Rechts USING (B)

Left Outer Join

Links		Rechts	
A	В	В	С
a1	b1	b1	c1
a2	b2	b3	сЗ

SELECT A, B, C FROM Links LEFT OUTER JOIN Rechts USING (B)

В	С
b1	С
b2	-
	b1

Right Outer Join

Links		Rechts	
A	В	В	С
a1	b1	b1	c1
a2	b2	b3	сЗ

SELECT A, B, C FROM Links RIGHT OUTER JOIN Rechts USING (B)

A	В	С
a1	b1	С
	b3	С

Full Outer Join

Links		Rec	Rechts	
A	В	В	С	
a1	b1	b1	c1	
a2	b2	b3	сЗ	

SELECT A, B, C FROM Links FULL OUTER JOIN Rechts USING (B)

A	В	С
a1	b1	c:
a2	b2	-
-	b3	c3

GROUP BY

Aggregatsfunktionen: COUNT, SUM, MIN, MAX, AVG

Gesucht: Durchschnittslänge der Filme pro Jahr

SELECT Jahr, AVG(Dauer)

FROM Filme GROUP BY Jahr

Bei Abfragen mit einer GROUP BY Klausel gilt es zu beachten, dass in der SELECT Klausel nur Attribute vorkommen dürfen, welche entweder in der GROUP BY Klausel vorkommen oder durch eine Aggregatsfunktion berechnet werden.

COUNT(*)

Die Funktion COUNT(*) bestimmt die Anzahl Elemente jeder Gruppe. Dabei werden auch Tupel mitgezählt, die Null-Werte enthalten. Mit der Abfrage

SELECT Jahr, COUNT(*)
FROM Filme
GROUP BY Jahr

können wir somit für jedes Jahr die Anzahl Filme bestimmen.

GROUP BY mit WHERE

Filme

FId	Jahr	Dauer			
1	2010	110	SELECT Jahr, AVG(Dauer)		
2	2012	90	FROM Filme	Jahr	AVG(Dauer)
3	2012	120	WHERE Dauer >= 30	2010	105
4	2010	100	GROUP BY Jahr	2010	
5	2012	120		2011	
6	2011	95		2012	135
7	2010	12			
8	-	140			
9	2012	16			
10	_	130			

Kurzfilme werden nicht in die Gruppen aufgenommen.

Filme, bei denen das Attribut Jahr den Wert Null hat, bilden eine Gruppe.

GROUP BY mit HAVING

Filme

FId	Jahr	Dauer
1	2010	110
2	2012	90
3	2012	120
4	2010	100
5	2012	120
6	2011	95
7	2010	12
8	-	140
9	2012	16
10	-	130

SELECT Jahr, AVG(Dauer)
FROM Filme
WHERE Dauer >= 30
GROUP BY Jahr
HAVING COUNT(*)>1
AND Jahr IS NOT NULL

Jahr	AVG(Dauer)
2010	105
2012	110

Wir verlangen, dass keine Jahre ins Resultat aufgenommen werden, in denen nur ein Film erschienen ist oder bei denen das Jahr unbekannt ist.

Allgemeine Form

```
SELECT A_1,A_2,\ldots,A_m, \mathrm{AGG}_1(A_{m+1}),\ldots,\mathrm{AGG}_k(A_{m+k}) FROM R_1,R_2,\ldots,R_n WHERE \Theta_1 GROUP BY A_{r_1},\ldots,A_{r_s} HAVING \Theta_2 ORDER BY ...
```

Dabei muss gelten: $\{A_1,A_2,\ldots,A_m\}\subseteq\{A_{r_1},\ldots,A_{r_s}\}$

Sequentielle Abarbeitung:

- **1** Bedingung Θ_1 der WHERE Klausel auswerten.
- @ Gruppierung gemäss GROUP BY auswerten.
- $lacktriang{f \Theta}$ Bedingung $m{\Theta}_2$ der HAVING Klausel auswerten.
- Ergebnis in der Sortierfolge gemäss ORDER BY ausgeben.

Aggregatsfunktion ohne Gruppierung

Gesucht: Laufzeit des kürzesten Films

Filme		
FId	Jahr	Dauer
1	2010	110
2	2012	90
3	2012	120
4	2010	100
5	2012	120
6	2011	95
7	2010	12
8	-	140
9	2012	16
10	-	130

SELECT MIN(Dauer)

FROM Filme

Das Resultat ist 12.

Aggregatsfunktion ohne Gruppierung 2

Gesucht: Film-Id und Laufzeit des kürzesten Films

Filme		
FId	Jahr	Dauer
1	2010	110
2	2012	90
3	2012	120
4	2010	100
5	2012	120
6	2011	95
7	2010	12
8	-	140
9	2012	16
10	-	130

T - 1 --- -

COUNT und NULL

F	i	٦	m	e
-	_	_		·

FId	Jahr	Dauer
1	2010	110
2	2012	90
3	2012	120
4	2010	100
5	2012	120
6	2011	95
7	2010	12
8	_	140
9	2012	16
10	-	130

SELECT COUNT(Jahr)
FROM Filme

liefert das Resultat 8.

COUNT DISTINCT

Filme

FId	Jahr	Dauer
1	2010	110
2	2012	90
3	2012	120
4	2010	100
5	2012	120
6	2011	95
7	2010	12
8	-	140
9	2012	16
10	-	130

SELECT COUNT(DISTINCT Jahr) FROM Filme

liefert das Resultat 3.

Gruppe mit NULL mitzählen

F	i	1	m	e

FId	Jahr	Dauer
1	2010	110
2	2012	90
3	2012	120
4	2010	100
5	2012	120
6	2011	95
7	2010	12
8	_	140
9	2012	16
10	-	130

```
SELECT COUNT(*)
FROM (
SELECT Jahr
FROM Filme
GROUP BY Jahr ) AS G
```

liefert das Resultat 4.

Division mit COUNT

Mechaniker		Garage
Name	Marke	Marke
Studer	Opel	Opel
Meier	Opel	Audi
Meier	VW	
Meier	Audi	

```
SELECT DISTINCT Name
FROM Mechaniker, Garage
WHERE Mechaniker.Marke = Garage.Marke
GROUP BY Name
HAVING COUNT(Mechaniker.Marke) = ( SELECT COUNT(Marke)
FROM Garage )
```

Vergleich

```
SELECT DISTINCT Name FROM Mechaniker AS m1
WHERE NOT EXISTS (
  SELECT * FROM Garage
  WHERE NOT EXISTS (
    SELECT * FROM Mechaniker AS m2
    WHERE (m1.Name = m2.Name) AND (m2.Marke = Garage.Marke)))
SELECT DISTINCT Name
FROM Mechaniker, Garage
WHERE Mechaniker.Marke = Garage.Marke
GROUP BY Name
HAVING COUNT(Mechaniker.Marke) = ( SELECT COUNT(Marke)
```

FROM Garage)

Was passiert, wenn Garage leer ist?

Die erste Abfrage liefert in diesem Fall alle Mechaniker als Resultat. Hingegen liefert die zweite Abfrage die leere Menge als Resultat.

Ranglisten

Gesucht: Die zwei kürzesten Filme

Fi	1	m	е
----	---	---	---

FId	Jahr	Dauer
6	2011	95
7	2010	12
8	-	140
9	2012	16
10	-	130
11	2011	16

SELECT *	
FROM Filme	
WHERE 2 >	
(SELECT count(*)	
FROM Filme AS T	
WHERE T.Dauer <filme.dauer< td=""><td>)</td></filme.dauer<>)

FId	Jahr	Dauer
7	2010	12
9	2012	16
11	2011	16

LIMIT

Gesucht: Die zwei kürzesten Filme

6 2011 95
7 2010 12
8 - 140
9 2012 16
10 - 130
11 2011 16

Filme

FTd

FId Jahr Dauer

Jahr Dauer

12

2010

2012 16

Die ersten n-Tupel, welche die Abfrage liefert, werden in die Resultat-Tabelle aufgenommen.

SELECT *

LIMIT 2

FROM Filme

ORDER BY Dauer ASC

WITH - Auslagern von Subqueries

```
SELECT COUNT(*)
FROM (
  SELECT Jahr
  FROM Filme
  GROUP BY Jahr ) AS G
  WITH G AS (
    SELECT Jahr
    FROM FILME
    GROUP BY Jahr )
  SELECT COUNT(*)
  FROM G
```

WITH RECURSIVE

VaterSohn		WITH RECURSIVE t(v,n) AS (
Vater	Sohn	SELECT Vater, Sohn
		FROM VaterSohn
Bob	Tom	UNION ALL
Bob	\mathtt{Tim}	SELECT t.v, VaterSohn.Sohn
Tim	Rob	FROM t INNER JOIN
Tom	Ted	VaterSohn ON t.n = VaterSohn.Vater
Tom	Rik)
Ted	Nik	SELECT v AS Vorfahre, n AS Nachfolger
<u> </u>	· ·	FROM t

VaterSohn			
Vater Sohn	Vorfahre	Nachfolger	
Bob Tom Bob Tim Tim Rob Tom Ted Tom Rik Ted Nik	Bob Bob Tim Tom Tom	Tom Tim Rob Ted Rik Nik	
Ted Nik WITH RECURSIVE t(v,n) AS (SELECT Vater, Sohn FROM VaterSohn UNION ALL	Tom Bob Bob Bob	Nik Rob Ted Rik Nik	

FROM t INNER JOIN VaterSohn ON t.n = VaterSohn.Vater)
SELECT v AS Vorfahre, n AS Nachfolger FROM t

Window Funktionen

		•	
M	Δ	п	n
٧V	·	_	11

WId	Sorte	Jahr	Menge	Bewertung
1	weiss	2014	20000	-
2	rot	2014	7000	_
3	weiss	2013	18000	7
4	rot	2013	9000	6
5	weiss	2012	18000	8
6	rot	2012	5000	10
7	weiss	2011	14000	5
8	rot	2011	8000	6
9	weiss	2010	19000	7
10	rot	2010	6000	5

Rangliste nach Bewertung

SELECT Wid,	WId	Bewertung	Rang
Bewertung,	6	10	1
RANK() OVER	5	8	2
(ORDER BY Bewertung DESC NULLS LAST)	9	7	3
AS Rang	3	7	3
FROM Wein	8	6	5
	4	6	5
	10	5	7
	7	5	7
	2	_	9
	1	_	9

Rangliste nach Bewertung mit DENSE RANK

SELECT Wid,	WId	Bewertung	Rang
Bewertung,	6	10	1
DENSE_RANK() OVER	5	8	2
(ORDER BY Bewertung DESC NULLS LAST)	9	7	3
AS Rang	3	7	3
FROM Wein	8	6	4
	4	6	4
	10	5	5
	7	5	5
	2	_	6
	1	_	6

Rang pro Sorte

SELECT	WId	Sorte	${\tt Bewertung}$	Rang
Wid,	6	rot	10	1
Sorte,	8	rot	6	2
Bewertung,	4	rot	6	2
RANK() OVER (10	rot	5	4
PARTITION BY Sorte	2	rot	-	5
ORDER BY Bewertung	5	weiss	8	1
DESC NULLS LAST)	9	weiss	7	2
AS Rang	3	weiss	7	2
FROM Wein	7	weiss	5	4
	1	weiss	_	5

Summen bilden

	Jahr	Sorte	Summe
SELECT			
Jahr,	2010	rot	6000
Sorte,	2011	rot	14000
SUM(Menge) OVER (2012	rot	19000
PARTITION BY Sorte	2013	rot	28000
ORDER BY Jahr ASC	2014	rot	35000
ROWS UNBOUNDED PRECEDING)	2010	weiss	19000
AS Summe	2011	weiss	33000
FROM Wein	2012	weiss	51000
TION WOLL	2013	weiss	69000
	2014	weiss	89000

Durchschnitt der letzten drei Jahre

```
Jahr Sorte Schnitt
SELECT
                                 2010 rot
                                             5
  Jahr,
                                 2011 rot 5.5
 Sorte,
                                 2012 rot
 AVG(Bewertung)
                                 2013 rot 7.333
    OVER (PARTITION BY Sorte
                                 2014 rot
                                            8
    ORDER BY Jahr ASC
                                 2010 weiss
   ROWS 2 PRECEDING)
                                 2011 weiss 6
    AS Schnitt
                                 2012 weiss 6.666
FROM Wein
                                 2013 weiss 6.666
                                 2014 weiss 7.5
```

Rangliste der Jahrgänge

SELECT			
Jahr, AVG(Bewertung),	 Jahr	Avg	Rang
RANK() OVER (2012	9	1
ORDER BY AVG(Bewertung)	2013	6.5	2
DESC NULLS LAST)	2010	6	3
AS Rang	2011	5.5	4
FROM Wein	2014	_	5
GROUP BY Jahr			

Kombiniert

```
      SELECT
      Jahr,

      AVG(AVG(Bewertung)) OVER (
      Jahr Schnitt

      ORDER BY Jahr ASC
      2010 6

      ROWS 2 PRECEDING )
      2011 5.75

      AS Schnitt
      2012 6.833

      FROM Wein
      2013 7

      GROUP BY Jahr
      2014 7.75
```