

Datenbanksysteme

SQL DQL

Jan Haase

2024

Abschnitt 6

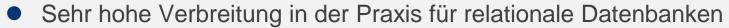
- Warum Datenbanken?
- Grundbegriffe und Datenbankentwurf
- Entity-Relationship-Modelle
- Relationales Datenbankmodell
- Normalisierung



NORDAKADEMIE NOCHSCHULE DER WIRTSCHAFT

SQL: Überblick

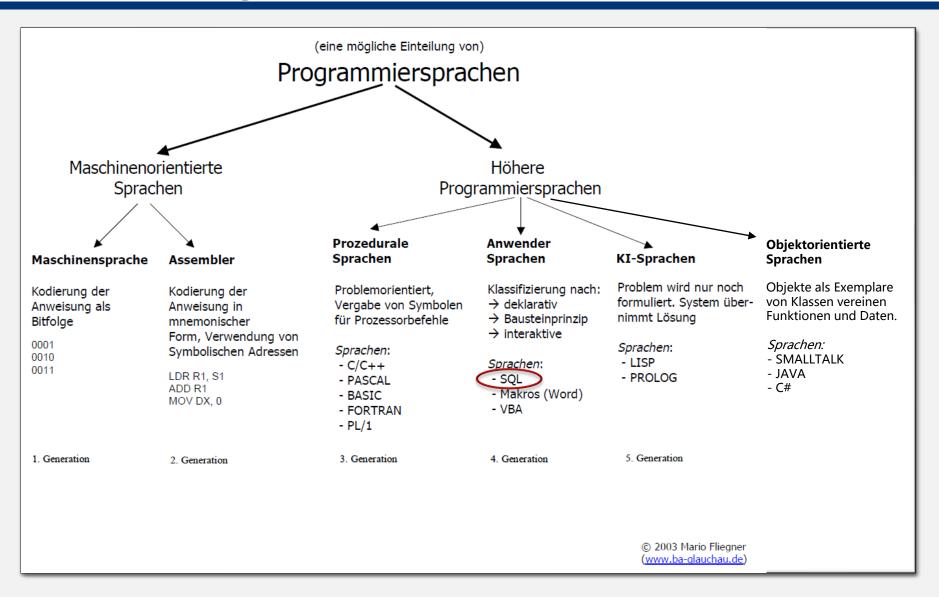
- SQL steht f
 ür Structured Query Language
- Entwickelt seit den 1970er Jahren
- Orientiert an Relationentheorie, aber Umsetzung nicht konsequent
- Als ISO-Standard definiert:
 - Wichtige Meilensteine:
 - 1986-89 (SQL1)
 - 1992 (SQL2 bzw. SQL-92)
 - 1999 (SQL3 bzw. SQL:1999)
 - Aktuell: SQL:2011 bzw. ISO/IEC 9075:2011
 - Sehr umfangreich
 - Kernbereich: Teil 1 Framework, Teil 2 Foundation



Umsetzung in konkreten DBMS aber oft mit Abweichungen vom Standard,
 z. B. bei Datentypen









Kategorien von SQL-Befehlen

DQL (Data Query Language)

Abfrage und Zusammenstellung von Daten

- SELECT
- DML (Data Manipulation Language)

Umgang mit Tabelleninhalten

- INSERT
- UPDATE
- DELETE
- DDL (Data Definition Language)

Erstellen und Ändern von Datenbanken und Tabellen

- CREATE
- ALTER
- DROP
- DAL (Data Administration Language)
 - TCL (Transaction Control Language)
 - DCL (Data Control Language)

Externe Sicht



Konzeptionelle Ebene

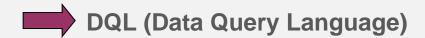


Interne Ebene

- Warum Datenbanken?
- Grundbegriffe und Datenbankentwurf
- Entity-Relationship-Modelle
- Relationales Datenbankmodell
- Normalisierung



- Grundbegriffe und Datenbankentwurf
- Entity-Relationship-Modelle
- Relationales Datenbankmodell
- Normalisierung
- Arbeiten mit relationalen Datenbanken (SQL)



- DML
- DDL
- DAL

- Grundbegriffe und Datenbankentwurf
- Entity-Relationship-Modelle
- Relationales Datenbankmodell
- Normalisierung
- Arbeiten mit relationalen Datenbanken (SQL)
 - DQL (Data Query Language)
 - Einfache SQL-Abfragen
 - NULL-Werte
 - Unterabfragen
 - JOINS
 - Group BY
 - DML
 - DDL
 - DAL



Grundstruktur SQL-DQL-Anweisungen

- Befehl: SELECT
- Feldselektion: "*" oder Aufzählung der Attribute
- Tabellenselektion: FROM mit Tabellenname
 Verknüpfung mehrerer Tabellen durch kartesisches Produkt/JOIN
- optional:
 - Klauseln: WHERE mit Operatoren(=, <>, <, >, <=, >=, LIKE, BETWEEN, IN)
 - Verknüpfung der Klauseln:
 Logische Operatoren AND, OR und NOT Klammernsetzung ist möglich
 - Sortieren der Ergebnisse: ORDER BY
 Richtung mit ASC aufsteigend und DESC absteigend

SELECT Allgemeine Form

```
SELECT [ALL | DISTINCT] {spalten | *}
FROM tabelle [alias] [tabelle [alias]] ...
[WHERE {bedingung | unterabfrage}]
[GROUP BY spalten [HAVING {bedingung | unterabfrage}]]
[ORDER BY spalten [ASC | DESC]...];
```

Klausel	Erläuterung
SELECT [DISTINCT]	Wähle die Werte aus der/den Spalte(n) [mehrfache Datensätze nur einmal]
FROM	aus der Tabelle bzw. den Tabellen
WHERE	wobei die Bedingung(en) erfüllt sein soll(en)
GROUP BY	und gruppiere die Ausgabe von allen Zeilen mit gleichem Attributwert zu einer einzigen
HAVING	wobei darin folgende zusätzliche Bedingung(en) gelten müssen/muss
ORDER BY [ASC/DESC]	und sortiere nach den Spalten [auf- bzw. absteigend].

Hinweis: Oracle-Befehle können groß/klein geschrieben werden.

Vergleichstexte sind "case sensitive"

http://www.tinohempel.de/info/info/datenbank/sql.htm



Gegeben sei folgende Tabelle

Bestellung

	♦ EINKAEUFER	∯ DATUM	
1001	John	01.01.14	1
1011	Bill	01.02.14	2
1101	Joe	01.03.14	3
1231	Paul	03.07.15	4
1232	Paul	04.07.15	4

select EINKAEUFER from BESTELLUNG; select BESTELLUNG.EINKAEUFER from BESTELLUNG; select B.EINKAEUFER from BESTELLUNG B; John
Bill
Joe
Paul
Paul

select distinct EINKAEUFER from BESTELLUNG;

select BESTELLNUMMER, EINKAEUFER from BESTELLUNG;

1001	John
1011	Bill
1101	Joe
1231	Paul
1232	Paul



1	Müller	434
2	Meier	5116
3	Woitila	648
4	Eastwood-LA	987
5	Eastwood-NY	6765

select * from BESTELLUNG;

select RECHNUNGSNUMMER, SUMME, SUMME*0.19 from RECHNUNG;

Bestellung

		∯ DATUM	
1001	John	01.01.14	1
1011	Bill	01.02.14	2
1101	Joe	01.03.14	3
1231	Paul	03.07.15	4
1232	Paul	04.07.15	4

♦ BESTELLNUMMER	♦ EINKAEUFER	∯ DATUM	
1001	John	01.01.14	1
1011	Bill	01.02.14	2
1101	Joe	01.03.14	3
1231	Paul	03.07.15	4
1232	Paul	04.07.15	4

RECHNUNGSNUMMER		\$ SUMME*0.19
1	434	82,46
2	5116	972,04
3	648	123,12
4	987	187,53
5	6765	1285,35



		SUMME
1	Müller	434
2	Meier	5116
3	Woitila	648
4	Eastwood-LA	987
5	Eastwood-NY	6765

select RECHNUNGSNUMMER, SUMME, SUMME*0.19 MWST from RECHNUNG;

Bestellung

		⊕ DATUM		
1001	John	01.01.14	1	
1011	Bill	01.02.14	2	
1101	Joe	01.03.14	3	
1231	Paul	03.07.15	4	
1232	Paul	04.07.15	4	

RECHNUNGSNUMMER	SUMME	∯ MWST
1	434	82,46
2	5116	972,04
3	648	123,12
4	987	187,53
5	6765	1285,35

Select 'BESTNR: ' || BESTELLNUMMER || ' - ' || DATUM, 2017 JAHR from BESTELLUNG;

	:' BESTELLNUMMER '-' DATUM	JAHR
BestNr:	1001 - 01.01.14	2017
BestNr:	1011 - 01.02.14	2017
BestNr:	1101 - 01.03.14	2017
BestNr:	1231 - 03.07.15	2017
BestNr:	1232 - 04.07.15	2017



1	Müller	434
2	Meier	5116
3	Woitila	648
4	Eastwood-LA	987
5	Eastwood-NY	6765

Bestellung

	♦ EINKAEUFER		
1001	John	01.01.14	1
1011	Bill	01.02.14	2
1101	Joe	01.03.14	3
1231	Paul	03.07.15	4
1232	Paul	04.07.15	4

select KUNDE from RECHNUNG order by KUNDE asc;

select KUNDE from RECHNUNG order by KUNDE desc;

select EINKAEUFER, BESTELLNUMMER
From BESTELLUNG
order by EINKAEUFER asc,
BESTELLNUMMER desc;







	∜ KUNDE	♦ SUMME
1	Müller	434
2	Meier	5116
3	Woitila	648
4	Eastwood-LA	987
5	Eastwood-NY	6765

select KUNDE from RECHNUNG where RECHNUNGSNUMMER in (1,3,5);

⟨ KUNDE

Müller

Woitila

Eastwood-NY

select KUNDE from RECHNUNG where RECHNUNGSNUMMER between 1 and 3;



select BESTELLNUMMER, EINKAEUFER from BESTELLUNG where BESTELLNUMMER = 1101;

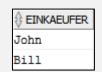




Bestellung

	♦ EINKAEUFER	⊕ DATUM	
1001	John	01.01.14	1
1011	Bill	01.02.14	2
1101	Joe	01.03.14	3
1231	Paul	03.07.15	4
1232	Paul	04.07.15	4

select EINKAEUFER from BESTELLUNG where BESTELLNUMMER > 1000 and BESTELLNUMMER < 1100;



select EINKAEUFER from BESTELLUNG where EINKAEUFER like '%o%';



select distinct EINKAEUFER from BESTELLUNG where EINKAEUFER like '%I';





Bestellung

♦ BESTELLNUMMER		∯ DATUM	
1001	John	01.01.14	1
1011	Bill	01.02.14	2
1101	Joe	01.03.14	3
1231	Paul	03.07.15	4
1232	Paul	04.07.15	4

select EINKAEUFER from BESTELLUNG where EINKAEUFER like '__I%';

∯ EINKAEUFER Bill

select EINKAEUFER from BESTELLUNG where not EINKAEUFER = 'Paul';

Select Einkaeufer from Bestellung where Einkaeufer <> 'Paul';

∯ EINKAEUFER John Bill Joe



♦ BESTELLNUMMER		∯ DATUM	
1001	John	01.01.14	1
1011	Bill	01.02.14	2
1101	Joe	01.03.14	3
1231	Paul	03.07.15	4
1232	Paul	04.07.15	4

select EINKAEUFER from BESTELLUNG where EINKAEUFER = 'paul';



select EINKAEUFER from BESTELLUNG where lower(EINKAEUFER) = 'paul';



select upper(EINKAEUFER) from BESTELLUNG
where lower(EINKAEUFER) = 'paul';

UPPER (EINKAEUFER)
PAUL
PAUL

- Grundbegriffe und Datenbankentwurf
- Entity-Relationship-Modelle
- Relationales Datenbankmodell
- Normalisierung
- Arbeiten mit relationalen Datenbanken (SQL)
 - DQL (Data Query Language)
 - Einfache SQL-Abfragen



- Unterabfragen
- JOINS
- Group BY
- DML
- DDL
- DAL

Fehlende Informationen

Problemstellung:

Oftmals sollen in einer Datenbank Informationen gespeichert werden, obwohl einzelne Informationen unbekannt sind. Zum Beispiel ist in einer Produkt-Datenbank das Gewicht eines Produktes unbekannt. Wie speichern wir diese Information nun in unserer Datenbank?

Ideen:

- Spezieller Wert des jeweiligen Datentyps, z.B. 0.
 - Gefährlich, da keine Abgrenzung zwischen Gewicht = unbekannt und Gewicht = 0 (z.B. Software) mehr möglich ist.
- Extremer Wert des jeweiligen Datentyps, z.B. -1
 - Ok, für kleinere Datenbanken
 - Problematisch in größeren Systemen
 - Schwierigkeiten bei der Zusammenführung
 - Wartbarkeit und Dokumentation

Fehlende Informationen: NULL Werte

- Lösungsansatz in SQL: NULL
 - Hat keinen Wert
 - Wahrheitswert: unbekannt

Achtung! **Gewicht = NULL**wäre fehlerhaft!

Abfrage in SQL

```
SELECT * FROM Produkt WHERE Gewicht IS NULL;

oder

SELECT * FROM Produkt WHERE Gewicht IS NOT NULL;
```

Probleme

```
SELECT * FROM Produkt
WHERE Gewicht<=10 OR Gewicht>10;
```

 Die klassische Logik sagt uns, dass hierbei alle Datensätze angezeigt werden müssten, <u>aber:</u> wenn ein Datensatz bei Gewicht den Wert NULL enthält, wird dieser nicht mit ausgegeben!



Zwei-wertige Logik

Bereits bekannte, zwei-wertige Logik

X	Y	NOT X	X AND Y	X OR Y
W	W	f	W	W
W	f	f	f	W
f	W	W	f	W
f	f	W	f	f





Drei-wertige Logik

Umgang mit NULL-Werten erfordert drei-wertige Logik.

X	Y	NOT X	X AND Y	X OR Y
W	W	f	W	W
W	f	f	f	W
W	u	f	u	W
f	W	W	f	W
f	f	W	f	f
f	u	W	f	u
u	W	u	u	W
u	f	u	f	u
u	u	u	u	u

Zusammenfassung

- SQL
 - Überblick
 - Kategorien von SQL-Befehlen
 - DQL
 - DML
 - DDL
 - DAL
 - DQL
 - Grundstruktur SQL-DQL-Anweisung
 - Aggregatfunktionen
 - NULL-Werte