## Kapitel DB:VI (Fortsetzung)

#### VI. Die relationale Datenbanksprache SQL

- □ Einführung
- □ SQL als Datenanfragesprache
- □ SQL als Datendefinitionssprache
- □ SQL als Datenmanipulationssprache
- □ Sichten
- □ SQL vom Programm aus

DB:VI-99 SQL ©STEIN 2004-2018

#### Datentypen

Die wichtigsten Datentypen für die Wertebereiche von Attributen sind Zahlen, Zeichenketten und Datumsangaben.

Тур	Beschreibung			
char(n)	Zeichenstring mit fester Länge n. Synonym: character(n)			
varchar(n)	Zeichenstring mit variabler aber maximaler Länge n. Synonyme: char varying(n), character varying(n)			
int	Wert einer maschinenabhängigen, endlichen Teilmenge der ganzen Zahlen. Synonym: integer			
smallint	eine maschinenabhängige Teilmenge des int-Wertebereichs			
numeric(z, n)	Fixpunktzahl (Dezimalzahl) mit spezifizierbarer Genauigkeit, z = Anzahl aller Stellen, n = Anzahl der Nachkommastellen. Synonym: decimal(z, n)			
real	Fließkommazahl mit maschinenabhängiger Genauigkeit			

DB:VI-100 SQL ©STEIN 2004-2018

Datentypen (Fortsetzung)

Тур	Beschreibung				
double precision	Fließkommazahl mit doppelter, maschinenabhängiger Genauigkeit.				
float(n)	Fließkommazahl mit spezifizierbarer Genauigkeit von $\geq$ n Stellen.				
bit(n)	Bitstring mit fester Länge n.				
bit varying(n)	Bitstring mit variabler aber maximaler Länge n.				
blob	Binary Large Object. Variabel lange Byte-Sequenz von maximal 4 GB Zum Speichern von Videosequenzen, Bilder, Audio-Dateien, etc.				
date	Kalenderdatum mit Jahr (4 Stellen), Monat (2 Stellen), Tag (2 Stellen). Format: JJJJ-MM-TT				
time	Tageszeit in Stunden, Minuten und Sekunden, Format: HH:MM:SS				
time with time zone	Zeitunterschied zu GMT (6 Stellen), Bereich: +13:00 bis -12:59				
timestamp	Wert, der Datum und Tageszeit enthält.				
interval	Wert, um den ein absoluter Wert vom Typ date, time oder timestamp in/dekrementiert wird. Dient zur Formulierung von Zeitintervallen.				

DB:VI-101 SQL ©STEIN 2004-2018

Domains (SQL-92)

```
create {domain | datatype} [as] <domain> <datatype>
  [[not] null]
  [default <value>]
  [check (<condition>)]
```

- <datatype> bezeichnet einen integrierten Datentyp einschließlich eventueller Stellenanzahl.
- Die Deklaration von Domains ist vergleichbar mit einfachen, nichtgeschachtelten Typ-Vereinbarungen in einer Programmiersprache.
- Domains können in Create-Table-Anweisungen für Attributdeklarationen verwendet werden.

DB:VI-102 SQL ©STEIN 2004-2018

Domains (SQL-92)

```
create {domain | datatype} [as] <domain> <datatype>
  [[not] null]
  [default <value>]
  [check (<condition>)]
```

- <datatype> bezeichnet einen integrierten Datentyp einschließlich eventueller Stellenanzahl.
- Die Deklaration von Domains ist vergleichbar mit einfachen, nichtgeschachtelten Typ-Vereinbarungen in einer Programmiersprache.
- Domains können in Create-Table-Anweisungen für Attributdeklarationen verwendet werden.

#### Beispiele:

```
create domain address char(35) null
create domain Stadtstaaten varchar(10) default 'Berlin'
```

DB:VI-103 SQL ©STEIN 2004-2018

#### Check-Klausel

```
check (<condition>)
```

- Die Check-Klausel dient zur Festlegung lokaler Integritätsbedingungen für Domains, Attribute und Relationenschemata.
- □ Die Check-Klausel erlaubt die Formulierung von Prädikaten, wie sie in der Where-Klausel bei Anfrageoperationen spezifiziert werden können.

#### Beispiele: [Relationen definieren]

```
create domain Stadtstaaten varchar(10) default 'Berlin'
  check (value in ('Berlin', 'Hamburg', 'Bremen'))

check(Alter between 18 and 27)
check(Dauer > 3)
```

DB:VI-104 SQL ©STEIN 2004-2018

#### Check-Klausel

```
check (<condition>)
```

- Die Check-Klausel dient zur Festlegung lokaler Integritätsbedingungen für Domains, Attribute und Relationenschemata.
- □ Die Check-Klausel erlaubt die Formulierung von Prädikaten, wie sie in der Where-Klausel bei Anfrageoperationen spezifiziert werden können.

#### Beispiele: [Relationen definieren]

DB:VI-105 SQL ©STEIN 2004-2018

#### Datenbanken

```
create database <database>
  [with {[buffered] log | log mode ansi}]
```

- □ Erstellt eine Datenbank und macht diese zur aktuellen Datenbank. Mit dem Erzeugen einer Datenbank werden auch die Systemrelationen (Data Dictionary) angelegt.
- □ Durch Angabe der with-Option wird die Protokollierung von Transaktionen aktiviert. Diese wird im Falle eines Datenbankfehlers zum Wiederherstellen der Daten benötigt.

```
close database <database>
```

□ Schließt die aktuell geöffnete Datenbank. Eine geschlossene Datenbank kann gelöscht werden.

```
drop database <database>
```

□ Löscht eine Datenbank einschließlich aller Daten, Indizes und Systemrelationen. Es kann weder die aktuelle Datenbank noch eine Datenbank, die gerade von anderen Benutzern verwendet wird, gelöscht werden.

```
use <database>
```

□ Auswahl einer Datenbank aus einer Menge von existierenden Datenbanken als Default für nachfolgende SQL-Befehle.

DB:VI-106 SQL ©STEIN 2004-2018

#### Relationen definieren

DB:VI-107 SQL ©STEIN 2004-2018

#### Relationen definieren

DB:VI-108 SQL ©STEIN 2004-2018

#### Relationen definieren

```
create table 
<attribute1> <datatype> [default <value>] [not null] [<attr int cond>],
 <attribute2> <datatype> [default <value>] [not null] [<attr int cond>],
 {<rel int cond>}*
<attr int cond> ::= {unique |
                    primary key |
                    references [(<attribute>)] |
                    check (<condition>) }
<rel_int_cond> ::= {unique (<attribute1>, ...) |
                   primary key (<attribute1>, ...) |
                   foreign key (<attribute1>, ...)
                     references [(<attribute1>,...)][<action>] |
                   check (<condition>) }
```

DB:VI-109 SQL ©STEIN 2004-2018

#### Relationen definieren

```
create table 
<attribute1> <datatype> [default <value>] [not null] [<attr int cond>],
 <attribute2> <datatype> [default <value>] [not null] [<attr int cond>],
{<rel int cond>}*
<attr int cond> ::= {unique |
                    primary key |
                    references [(<attribute>)] |
                    check (<condition>) }
<rel_int_cond> ::= {unique (<attribute1>, ...) |
                   primary key (<attribute1>, ...) |
                   foreign key (<attribute1>, ...)
                     references [(<attribute1>,...)][<action>] |
                   check (<condition>) }
```

DB:VI-110 SQL ©STEIN 2004-2018

<action> ::= [on update <type>] [on delete <type>]

#### Bemerkungen:

- ☐ Mittels default lässt sich ein Standardwert für Attribute vorgeben.
- □ Integritätsbedingungen beziehen sich auf ein Tupel, eine Relation oder mehrere Relationen. Besteht ein Schlüssel aus einem einzigen Attribut, so kann die entsprechende Integritätsbedingung gemäß <attr\_int\_cond> direkt innerhalb der Attributdeklaration vereinbart werden.
- ☐ Integritätsbedingungen für Schlüssel, die aus mehreren Attributen bestehen, werden gemäß <rel\_int\_cond> vereinbart.
- □ In SQL-92 sind Primary-Key-Attribute implizit "unique" und "not null".

DB:VI-111 SQL ©STEIN 2004-2018

Relationen definieren: Beispiele

```
create table Buch
(ISBN char(10) not null,
  Titel varchar(200),
  Verlagsname varchar(30) not null)
```

DB:VI-112 SQL ©STEIN 2004-2018

Relationen definieren: Beispiele

```
create table Buch
(ISBN char(10) not null,
Titel varchar(200),
Verlagsname varchar(30) not null)
Verwendung der Form <attr_int_cond>:
create table Buch
(ISBN char(10) primary key,
Titel varchar(200),
Verlagsname varchar(30) not null references Verlage(Verlagsname))
Verwendung der Form <rel_int_cond>:
create table Buch
(ISBN char(10),
Titel varchar (200),
Verlagsname varchar (30) not null,
primary key (ISBN),
foreign key (Verlagsname) references Verlage (Verlagsname))
```

DB:VI-113 SQL ©STEIN 2004-2018

Relationen definieren: Beispiele [Check-Klausel]

```
create table Buch Versionen
(ISBN char (20),
Auflage smallint check (Auflage > 0),
Jahr integer check (Jahr between 1800 and 2020),
Seitenzahl integer check (Seiten > 0),
Preis decimal(8,2) check (Preis \leq 250),
primary key (ISBN, Auflage),
 foreign key (ISBN) references Buch (ISBN),
check ((select sum(Preis) from Buch_Versionen) <</pre>
        (select sum(Budget) from Arbeitsgruppen))
```

DB:VI-114 SQL ©STEIN 2004-2018

Relationen definieren: On-Klausel

```
<action> ::= [on update <type>] [on delete <type>]
```

Wird ein Primärschlüsselwert geändert oder gelöscht, kann es Fremdschlüsselwerte geben, die anzupassen sind. Hierfür lässt sich eine on update-Klausel und eine on delete-Klausel angeben, gefolgt von einem der folgenden Aktionstypen:

☐ cascade

☐ set null

■ set default

□ restrict (Default)

Relationen definieren: On-Klausel

```
<action> ::= [on update <type>] [on delete <type>]
```

Wird ein Primärschlüsselwert geändert oder gelöscht, kann es Fremdschlüsselwerte geben, die anzupassen sind. Hierfür lässt sich eine on update-Klausel und eine on delete-Klausel angeben, gefolgt von einem der folgenden Aktionstypen:

□ cascade

Zusammen mit on update werden die Fremdschlüsselwerte aktualisiert, damit sie den neuen Primärschlüsselwert referenzieren. Zusammen mit on delete werden die Tupel gelöscht, die den gelöschten Primärschlüsselwert referenzierten.

☐ set null

☐ set default

□ restrict (Default)

DB:VI-116 SQL ©STEIN 2004-2018

Relationen definieren: On-Klausel

```
<action> ::= [on update <type>] [on delete <type>]
```

Wird ein Primärschlüsselwert geändert oder gelöscht, kann es Fremdschlüsselwerte geben, die anzupassen sind. Hierfür lässt sich eine on update-Klausel und eine on delete-Klausel angeben, gefolgt von einem der folgenden Aktionstypen:

□ cascade

Zusammen mit on update werden die Fremdschlüsselwerte aktualisiert, damit sie den neuen Primärschlüsselwert referenzieren. Zusammen mit on delete werden die Tupel gelöscht, die den gelöschten Primärschlüsselwert referenzierten.

☐ set null

Setzt die Fremdschlüsselwerte auf Null, falls der referenzierte Primärschlüsselwert geändert oder gelöscht wurde.

☐ set default

Setzt die Fremdschlüsselwerte auf den Wert, der in der Default-Klausel des Fremdschlüsselattributes angegeben ist, falls der referenzierte Primärschlüsselwert geändert oder gelöscht wurde.

□ restrict (Default)

DB:VI-117 SQL ©STEIN 2004-2018

Relationen definieren: On-Klausel

```
<action> ::= [on update <type>] [on delete <type>]
```

Wird ein Primärschlüsselwert geändert oder gelöscht, kann es Fremdschlüsselwerte geben, die anzupassen sind. Hierfür lässt sich eine on update-Klausel und eine on delete-Klausel angeben, gefolgt von einem der folgenden Aktionstypen:

- ☐ cascade
  - Zusammen mit on update werden die Fremdschlüsselwerte aktualisiert, damit sie den neuen Primärschlüsselwert referenzieren. Zusammen mit on delete werden die Tupel gelöscht, die den gelöschten Primärschlüsselwert referenzierten.
- ☐ set null
  - Setzt die Fremdschlüsselwerte auf Null, falls der referenzierte Primärschlüsselwert geändert oder gelöscht wurde.
- set default
  - Setzt die Fremdschlüsselwerte auf den Wert, der in der Default-Klausel des Fremdschlüsselattributes angegeben ist, falls der referenzierte Primärschlüsselwert geändert oder gelöscht wurde.
- ☐ restrict (Default)

Erzeugt eine Fehlermeldung bei dem Versuch, einen Primärschlüsselwert zu ändern oder zu löschen, wenn dieser als Fremdschlüsselwert referenziert wird.

DB:VI-118 SQL ©STEIN 2004-2018

#### Relationen ändern

```
alter table 
{
  add <attribute> <datatype> ...[before <attribute>] |
  modify <attribute> <datatype> |
  drop <attribute> |
  <add_cons>
}
```

 Modifiziert eine bestehende Relation. Es können Attribute eingefügt oder gelöscht, Constraints hinzugefügt, verändert oder gelöscht werden.

DB:VI-119 SQL ©STEIN 2004-2018

#### Relationen ändern

```
alter table 
{
  add <attribute> <datatype> ...[before <attribute>] |
  modify <attribute> <datatype> |
  drop <attribute> |
  <add_cons>
}
```

 Modifiziert eine bestehende Relation. Es können Attribute eingefügt oder gelöscht, Constraints hinzugefügt, verändert oder gelöscht werden.

DB:VI-120 SQL ©STEIN 2004-2018

#### Relationen löschen

drop table

- Löscht alle in einer Relation enthaltenen Daten, die Indizes und Constraints auf den Attributen inklusive aller Referenz-Constraints, alle mit der Relation verbundenen Synonyme sowie alle für diese Relation vergebenen Berechtigungen.
- Es können nur Relationen der aktuellen Datenbank gelöscht werden.
- Das Löschen von Relationen mit Systeminformation ist mit dieser Anweisung nicht möglich.

DB:VI-121 SQL ©STEIN 2004-2018

# **SQL als Datendefinitionssprache**Datendefinitionsbefehle im Überblick

	database	table	index	view	synonym	schema
create	•	•	•	•	•	•
alter		•	•			
close	•					
drop	•	•	•	•	•	
use	•					

DB:VI-122 SQL © STEIN 2004-2018

#### Einfügen von Tupeln

- □ Einfügen von vollständigen oder unvollständigen Tupeln. Die Tupel können explizit oder mittels eines Select-From-Where-Blocks spezifiziert werden.
- Alle einzufügenden Werte müssen die Integritätsbedingungen erfüllen.

DB:VI-123 SQL ©STEIN 2004-2018

#### Einfügen von Tupeln

```
insert into 
{
  [(<attribute1>, ...)] values (<expression1>, ...) {, (...)}<sup>*</sup><sub>0</sub> |
  [(<attribute1>, ...)] values <SFW-Block>
}
```

- □ Einfügen von vollständigen oder unvollständigen Tupeln. Die Tupel können explizit oder mittels eines Select-From-Where-Blocks spezifiziert werden.
- Alle einzufügenden Werte müssen die Integritätsbedingungen erfüllen.

#### Zwei Verwendungsformen:

- Ohne Attributnamen. Anzahl, Reihenfolge und Datentyp der Werte müssen der Definition der Relation entsprechen. Die Reihenfolge der Attribute ist in der Relation "Syscolumns" definiert.
- 2. Mit Attributnamen. Einfügen der Werte gemäß den Attributnamen. Fehlende Attribute erhalten den Nullwert.

DB:VI-124 SQL ©STEIN 2004-2018

Einfügen von Tupeln: Beispiele

Gegeben seien folgende Relationenschemata:

- □ Kursgebuehr = {AngNr, KursNr, TnNr, Gebuehr}
- □ Angebot = {AngNr, KursNr, Datum, Ort}
- nimmt\_teil = {AngNr, KursNr, TnNr}

"Füge einen neuen Teilnehmer mit TnNr 200 für Kurs G08 und AngNr 1 in die Kursgebührrelation ein. Die Teilnamegebühr sei noch nicht bekannt."

```
insert into Kursgebuehr values (1, G08, 200, null) bzw. insert into Kursgebuehr (AngNr, KursNr, TnNr) values (1, G08, 200)
```

DB:VI-125 SQL ©STEIN 2004-2018

Einfügen von Tupeln: Beispiele

Gegeben seien folgende Relationenschemata:

- □ Kursgebuehr = {AngNr, KursNr, TnNr, Gebuehr}
- □ Angebot = {AngNr, KursNr, Datum, Ort}
- nimmt\_teil = {AngNr, KursNr, TnNr}

"Füge einen neuen Teilnehmer mit TnNr 200 für Kurs G08 und AngNr 1 in die Kursgebührrelation ein. Die Teilnamegebühr sei noch nicht bekannt."

```
insert into Kursgebuehr values (1, G08, 200, null) bzw. insert into Kursgebuehr (AngNr, KursNr, TnNr) values (1, G08, 200)
```

"Füge ein neues Kursangebot mit AngNr 3 für G08 für den 15. März 1991 in Ulm ein."

```
insert into Angebot values (3, G08, 15-03-1991, ULM)
```

DB:VI-126 SQL ©STEIN 2004-2018

Einfügen von Tupeln: Beispiele

Gegeben seien folgende Relationenschemata:

- □ Kursgebuehr = {AngNr, KursNr, TnNr, Gebuehr}
- □ Angebot = {AngNr, KursNr, Datum, Ort}
- nimmt\_teil = {AngNr, KursNr, TnNr}

"Füge einen neuen Teilnehmer mit TnNr 200 für Kurs G08 und AngNr 1 in die Kursgebührrelation ein. Die Teilnamegebühr sei noch nicht bekannt."

```
insert into Kursgebuehr values (1, G08, 200, null) bzw.
insert into Kursgebuehr (AngNr, KursNr, TnNr) values (1, G08, 200)
```

"Füge ein neues Kursangebot mit AngNr 3 für G08 für den 15. März 1991 in Ulm ein."

```
insert into Angebot values (3, G08, 15-03-1991, ULM)
```

"Die Relation Kursgebuehr sei leer. Fülle die Attribute AngNr, KursNr und TnNr mit den Einträgen der Relation Nimmt teil. Das Attribut Gebuehr soll ohne Wert bleiben."

```
insert into Kursgebuehr (AngNr, KursNr, TnNr)
select *
from nimmt_teil
```

DB:VI-127 SQL ©STEIN 2004-2018

#### Löschen von Tupeln

```
delete from 
[where <condition>]
```

Löscht alle Tupel, die <condition> erfüllen, aus . Die leere Relation bleibt als Eintrag im Katalog erhalten.

DB:VI-128 SQL ©STEIN 2004-2018

Löschen von Tupeln: Beispiele

Gegeben seien folgende Relationenschemata:

- □ Angebot = {AngNr, KursNr, Datum, Ort}
- □ nimmt\_teil = {AngNr, KursNr, TnNr}

"Lösche alle Tupel aus der nimmt teil-Relation."

delete
from nimmt\_teil

DB:VI-129 SQL ©STEIN 2004-2018

Löschen von Tupeln: Beispiele

Gegeben seien folgende Relationenschemata:

```
□ Angebot = {AngNr, KursNr, Datum, Ort}□ nimmt teil = {AngNr, KursNr, TnNr}
```

"Lösche alle Tupel aus der nimmt teil-Relation."

```
delete
from nimmt_teil
```

"Lösche in der nimmt\_teil-Relation alle Kurse, die vor dem 1. März 1990 stattgefunden haben."

```
delete
from nimmt_teil
where (AngNr, KursNr) in
   (select AngNr, KursNr
    from Angebot
   where Datum < 01-03-1990)</pre>
```

DB:VI-130 SQL ©STEIN 2004-2018

## Ändern von Tupeln

```
update  [[as] <alias>]
set <attribute1> = <expression1>
  [, <attribute2> = <expression2>, ...]
[where <condition>]
```

DB:VI-131 SQL ©STEIN 2004-2018

Ändern von Tupeln: Beispiele

Gegeben seien folgende Relationenschemata:

- □ Kursgebuehr = {AngNr, KursNr, TnNr, Gebuehr}
- □ Std\_Gebuehr = {KursNr, Gebuehr}

"Erhöhe alle Gebühren um 10%."

```
update Kursgebuehr
set Gebuehr = Gebuehr*1.1
```

DB:VI-132 SQL ©STEIN 2004-2018

#### Ändern von Tupeln: Beispiele

Gegeben seien folgende Relationenschemata:

- □ Kursgebuehr = {AngNr, KursNr, TnNr, Gebuehr}
- □ Std\_Gebuehr = {KursNr, Gebuehr}

"Erhöhe alle Gebühren um 10%."

```
update Kursgebuehr
set Gebuehr = Gebuehr*1.1
```

"Erhöhe die Gebühren der Teilnehmer mit TnNR > 150 um 10%"

```
update Kursgebuehr
set Gebuehr = Gebuehr*1.1
where TnNr > 150
```

DB:VI-133 SQL ©STEIN 2004-2018

Ändern von Tupeln: Beispiele

Gegeben seien folgende Relationenschemata:

```
□ Kursgebuehr = {AngNr, KursNr, TnNr, Gebuehr}
```

```
□ Std_Gebuehr = {KursNr, Gebuehr}
```

```
"Erhöhe alle Gebühren um 10%."

update Kursgebuehr
set Gebuehr = Gebuehr*1.1

"Erhöhe die Gebühren der Teilnehmer mit TnNR > 150 um 10%"

update Kursgebuehr
set Gebuehr = Gebuehr*1.1
where TnNr > 150
```

"Setze alle Gebühren, für die noch kein Wert spezifiziert wurde, auf die Standardgebühr."

```
update Kursgebuehr g
set g.Gebuehr =
    (select s.Gebuehr from Std_Gebuehr s where g.KursNr = s.KursNr)
where g.Gebuehr is null
```

DB:VI-134 SQL ©STEIN 2004-2018

Ändern von Tupeln: Beispiele

Gegeben seien folgende Relationenschemata:

```
□ Kursgebuehr = {AngNr, KursNr, TnNr, Gebuehr}
```

```
□ Std_Gebuehr = {KursNr, Gebuehr}
```

```
"Erhöhe alle Gebühren um 10%."

update Kursgebuehr
set Gebuehr = Gebuehr*1.1

"Erhöhe die Gebühren der Teilnehmer mit TnNR > 150 um 10%"
```

```
update Kursgebuehr
set Gebuehr = Gebuehr*1.1
where TnNr > 150
```

"Setze alle Gebühren, für die noch kein Wert spezifiziert wurde, auf die Standardgebühr."

```
update Kursgebuehr g
set g.Gebuehr =
    (select s.Gebuehr from Std_Gebuehr s where g.KursNr = s.KursNr)
where g.Gebuehr is null
```

DB:VI-135 SQL ©STEIN 2004-2018

#### Bemerkungen:

□ Bildet ein SFW-Block den rechten Operand einer Gleichung, so darf der SFW-Block nur ein Tupel als Return-Wert haben. Siehe Beispiel: g.Gebuehr = (select ...)

DB:VI-136 SQL ©STEIN 2004-2018