

Datenbankpraktikum SQL

Prof. Dr. Wolfgang May
may@informatik.uni-goettingen.de
Institut für Informatik
Universität Göttingen

Göttingen, März 2005

Vorwort

Im Rahmen des SQL-Praktikums sollen die wichtigsten Elemente des SQL-Standards an einer bestehenden relationalen ORACLE-Datenbank angewendet werden. Grundlagen für das Datenbankpraktikum sind

- Kenntnis der ER-Modellierung,
- Kenntnis des relationalen Datenbankmodells,

wie sie parallel in der Vorlesung “Datenbanken” erworben werden können.

Das relationale Datenbankmodell wurde 1970 von Codd [Cod70] vorgestellt. Bis heute bildet es die Grundlage für die meisten kommerziellen Datenbanksysteme. Die ER-Modellierung ist ein weit verbreitetes Hilfsmittel zum konzeptuellen Entwurf (relationaler) Datenbanken. Ihrer Bedeutung entsprechend sind diese Themen in vielen Lehrbüchern (etwa [Dat90], [KS91], [Vos94] und [UW97]) ausführlich dargestellt. In der Vorlesung “Datenbanken” werden diese Themen ebenfalls umfassend behandelt.

Eine Datenbank besteht (für den Benutzer) aus einem *Datenbankschema* und einer *Datenbasis* (Datenbankinhalt). Das Datenbankschema wird mit Hilfe der *Data Definition Language (DDL)* definiert und verändert. Informationen über das Schema werden im *Data Dictionary*, einem Teil des *Datenbank-Management-System (DBMS)*, gehalten. Die *Datenbasis* (Datenbankinhalt) wird in den Relationen der Datenbank gespeichert und über die *Data Manipulation Language (DML)* verändert.

Die Kurzform **SQL** steht für **Structured Query Language**, eine international standardisierte Sprache zur Definition und Manipulation relationaler (und inzwischen auch objektrelationaler) Datenbanksysteme. Die bekanntesten Datenbanksysteme, die SQL implementieren sind ORACLE, Informix, INGRES, SYBASE, MySQL, MS SQL Server, etc ...

1986 wurde der erste Standard unter dem Namen SQL1 bzw. SQL86 verabschiedet. Der momentan gültige Standard ist SQL2 [ISO92] (auch als SQL92 bezeichnet). Dieser Standard soll in drei Schritten (entry, intermediate und full level) in existierende Produkte eingeführt werden. Während SQL2 noch nicht vollständig umgesetzt ist, ist bereits die nächste Fassung des SQL-Standards - SQL3 - vorgeschlagen [ISO94]. Wesentliche Neuerung gegenüber den bisherigen Standards sollen Erweiterungen in Richtung Objektorientierung und Rekursion sein. Der Bedeutung der Sprache gemäß steht auch hier ein breites Spektrum an Literatur zur Verfügung, u. a. [MU97] und [DD94]. ORACLE 8 ist aktuell u. a. in [HV98] beschrieben.

In dem Praktikum wird jeweils die aktuelle Version von ORACLE verwendet. Die Version ORACLE 7 war ein rein relationales Datenbanksystem, etwa dem SQL-2 Standard entsprechend. Die Spracherweiterung PL/SQL bietet zusätzliche prozedurale Konstrukte. In ORACLE 8 (seit 1997) stehen zusätzlich geschachtelte Tabellen und *objektrelationale* Features zur Verfü-

gung. Seit ORACLE 9 (2001) wurden umfangreiche Funktionalitätspakete (z. B. IAS; *Internet Application Server*) integriert, die weit über die eigentliche Datenbankfunktionalität hinausgehen. Sie werden in diesem grundlegenden Praktikum nicht behandelt.

In diesem Skript wird beschrieben, wie man

- ein Datenbankschema erstellt,
- Daten aus einer Datenbank ausliest,
- den Inhalt einer Datenbasis ändert,
- unterschiedliche Sichten auf dieselben Daten definiert,
- Zugriffsrechte auf eine Datenbank erteilt,
- objektrelationale Konzepte integriert, sowie
- SQL-Anfragen in eine höhere Programmiersprache einbettet.

Im Praktikum ist die Reihenfolge, in der die Befehle eingeführt werden, verändert: Da von einer gegebenen Datenbank ausgegangen wird, werden zuerst Anfragebefehle behandelt, um möglichst schnell praktisch arbeiten zu können. Danach wird die Erstellung des Datenbankschemas sowie die Erteilung von Zugriffsrechten behandelt. Aufbauend auf diesen grundlegenden Kenntnissen werden weitere Aspekte der Anfragebearbeitung, Modifikationen an Datenbankaninhalt und -schema, sowie algorithmische Konzepte rund um SQL behandelt. Die mit ORACLE 8 neu hinzugekommenen Konzepte zur Objektorientierung werden an geeigneten Stellen separat vorgestellt. Weiterhin wird die Einbindung in C++ und Java beschrieben.

Das Praktikum wird mit der geographischen Datenbasis MONDIAL durchgeführt (siehe Anhang

Am *Institut für Informatik der Universität Freiburg* wurde das Praktikum erstmals im Wintersemester 97/98 unter ORACLE 7 durchgeführt. Im Zuge der Erweiterung auf ORACLE 8 (Objektrelationale Erweiterungen) zum Wintersemester 98/99 wurde auch die Datenbasis mit Hilfe von im WWW bereitgestellten Daten erneuert (Stand 1997) und erweitert. Seitdem wird das SQL-Praktikum regelmäßig an der *Universität Freiburg* durchgeführt. Seit dem Wintersemester 2001/02 ist es in reduzierter Form fester Bestandteil der Vorlesung *Introduction to Databases and SQL* im Master-Studiengang in *Applied Computer Sciences*. Im Winter 2002/03 wurde die Beschreibung neuer Funktionalität von ORACLE 9 (Vererbungshierarchie) integriert. Ebenfalls im Winter 2002/03 wurde das Material erstmals in der Vorlesung *Einführung in Datenbanken und SQL* im Bachelor-Studiengang *Angewandte Informatik* an der *Universität Göttingen* verwendet.

Inhaltsverzeichnis

Teil I

Grundlegende Konzepte

1 DATENBANKANFRAGEN IN SQL

Anfragen an die Datenbank werden in SQL ausschließlich mit dem `SELECT`-Befehl formuliert. Dieser hat eine sehr einfache Grundstruktur:

```
SELECT  Attribut(e)
FROM    Relation(en)
WHERE   Bedingung(en)
```

Das Ergebnis einer Anfrage ist immer eine Menge von Tupeln. Beim Programmieren in SQL sind die folgenden Eigenheiten zu berücksichtigen:

- SQL ist case-insensitive, d.h. `CITY=city=City=cItY`.
- Innerhalb von Quotes ist SQL nicht case-insensitive, d.h. `City='Berlin' ≠ City='berlin'`.
- jeder Befehl wird mit einem Strichpunkt “;” abgeschlossen
- Kommentarzeilen werden in `/* ... */` eingeschlossen (auch über mehrere Zeilen), oder mit `--` oder `rem` eingeleitet (kommentiert den Rest der Zeile aus).

1.1 Auswahl von Spalten einer Relation (Projektion)

Mit Hilfe von Projektionen werden die Spalten einer Relation bestimmt, die ausgegeben werden sollen:

```
SELECT <attr-list>
FROM <table>;
```

An die bereits beschriebene Relation `City` kann man etwa folgende Anfrage stellen:

Beispiel:

```
SELECT Name, Country, Population
FROM City;
```

Name	Country	Population
Tokyo	J	7843000
Stockholm	S	711119
Cordoba	E	315948
Cordoba	MEX	130695
Cordoba	RA	1207813
..

Wird als `<attr-list>` ein `*` angegeben, so werden sämtliche Attribute der Relation ausgegeben. Die einfachste Form einer Anfrage ist also z. B.

```
SELECT * FROM City;
```

Name	Country	Province	Population	Longitude	Latitude
⋮	⋮	⋮	⋮	⋮	⋮
Vienna	A	Vienna	1583000	16,3667	48,25
Innsbruck	A	Tyrol	118000	11,22	47,17
Stuttgart	D	Baden-W.	588482	9.1	48.7
Freiburg	D	Germany	198496	NULL	NULL
⋮	⋮	⋮	⋮	⋮	⋮

3114 Zeilen wurden ausgewählt.

Bei dieser Anfrage stellt man fest, dass für viele Städte unter *Province* der Name des Landes eingetragen ist – dies ist immer dann der Fall, wenn in den Datenquellen keine spezielleren Informationen gefunden werden konnten.

Durch das Schlüsselwort `DISTINCT` wird sichergestellt, dass das Ergebnis keine Duplikate enthält (im Standard ist `DISTINCT <attr-list>` erlaubt, was jedoch in ORACLE nicht zugelassen ist.) :

```
SELECT DISTINCT <attr>
FROM <table-list >;
```

Will man z. B. feststellen, welche Inselgruppen in der Datenbasis enthalten sind, kann man dies folgendermaßen erreichen:

Beispiel:

```
SELECT Islands
FROM Island;
```

Islands
⋮
Channel Islands
Inner Hebrides
Antilles
Antilles
⋮
⋮

Beispiel:

```
SELECT DISTINCT Islands
FROM Island;
```

Islands
⋮
Channel Islands
Inner Hebrides
Antilles
⋮
⋮

Die Duplikateliminierung erfolgt nur bei den Mengenoperatoren `UNION`, `INTERSECT`, ... (vgl. Abschnitt

- Duplikateliminierung ist "teuer" (Sortieren ($O(n \cdot \log n)$) + Eliminieren)
- Nutzer will die Duplikate sehen
- Anwendung von Aggregatfunktionen (vgl. Abschnitt

1.2 Auswahl von Zeilen einer Relation (Selektion)

Mit Hilfe von Selektionen werden Tupel ausgewählt, die bestimmte Bedingungen erfüllen.

```
SELECT <attr-list>
FROM <table>
WHERE <predicate>;
```

<predicate> kann dabei die folgenden Formen annehmen:

- <attribute> <rel> <expr> mit $\text{rel} \in \{=, <, >, <=, >=\}$, oder <expr> BETWEEN <expr> AND <expr>, wobei <expr> ein mathematischer Ausdruck über Attributen und Konstanten ist,
- <attribute> <IS NULL>,&br/>
- <attribute> [NOT] LIKE <string>, wobei underscores im String ein Zeichen repräsentieren und Prozentzeichen null bis beliebig viele Zeichen darstellen,
- <attribute-list> IN <value-list>, wobei <value-list> entweder von der Form (<val1>, ..., <valn>) ist, oder durch eine Subquery (vgl. Abschnitt

Beispiel:

```
SELECT Name, Country, Population
FROM City
WHERE Country = 'J';
```

Name	Country	Einwohner
Tokyo	J	7843000
Kyoto	J	1415000
Hiroshima	J	1099000
Yokohama	J	3256000
Sapporo	J	1748000
⋮	⋮	⋮

Beispiel:

```
SELECT Name, Country, Population
FROM City
WHERE Country = 'J'
AND Population > 2000000;
```

Name	Country	Population
Tokyo	J	7843000
Yokohama	J	3256000

Beispiel:

```
SELECT Name, Country, Einwohner
FROM City
WHERE Country LIKE '%J_%';
```

Name	Country	Population
Kingston	JA	101000
Beijing	TJ	7000000
Amman	JOR	777500
Suva	FJI	69481
⋮	⋮	⋮

Durch die Forderung, dass nach dem J noch ein weiteres Zeichen folgen muss, führt dazu, dass die japanischen Städte nicht aufgeführt werden.

Nullwerte können in allen Spalten auftreten, in denen sie nicht durch NOT NULL oder PRIMARY KEY (vgl. Abschnitt

Beispiel:

```
SELECT Name, Country
FROM City
WHERE Population IS NULL;
```

Es werden 469 Städte ausgegeben, deren Einwohnerzahl nicht bekannt ist.

1.3 Sortieren von Zeilen

Soll die Ausgabe einer `SELECT`-Anfrage nach bestimmten Kriterien geordnet sein, so kann dies durch die `ORDER BY`-Klausel erreicht werden:

```
SELECT <attr-list>
FROM <table>
WHERE <predicate>
ORDER BY <attribute-list> [DESC];
```

Wird die Option `[DESC]` verwendet, wird in absteigender Reihenfolge nach den in `<attr-list>` angegebenen Attributen sortiert, sonst in aufsteigender Reihenfolge. Statt der Attributnamen kann die `<attribute-list>` auch die Position des betreffenden Attributs in der `<attribute-list>` enthalten. Dies ist besonders dann sinnvoll, wenn nach einem in der Anfrage berechneten Attribut sortiert werden soll, das keinen Namen hat (s. Beispiel). Für solche *virtuellen Spalten* ist es sinnvoll, einen *Alias* zu definieren, der in der Ausgabe als Spaltenname verwendet wird.

Beispiel: Gesucht seien alle Millionenstädte sortiert nach ihrer Einwohnerzahl, wobei die Ausgabe in Mio. Einwohner erfolgen soll.

```
SELECT Name, Country,
       Population/1000000 AS Mio_Inh
FROM City
WHERE Pop > 1000000
ORDER BY 3 DESC;
```

Name	Country	Mio_Inh
Seoul	ROK	10.229262
Mumbai	IND	9.925891
Karachi	PK	9.863000
Mexico	MEX	9.815795
Sao Paulo	BR	9.811776
Moscow	R	8.717000
:	:	:

1.4 Aggregatfunktionen und Gruppierung

SQL bietet zusätzlich die Möglichkeit, statistische Informationen über eine Menge von Tupeln abzufragen. Dazu stehen die folgenden *Aggregatfunktionen* zur Verfügung:

- * `COUNT (*)` oder `COUNT ([DISTINCT]<attribute>)` zum Zählen der Häufigkeit des Auftretens,
- * `MAX (<attribute>)` zur Bestimmung des Maximums,
- * `MIN (<attribute>)` analog zur Bestimmung des Minimums,
- * `SUM ([DISTINCT] <attribute>)` zum Aufsummieren aller Werte und
- * `AVG ([DISTINCT] <attribute>)` zur Durchschnittsbildung.

Im einfachsten Fall werden diese Aggregatfunktionen auf eine ganze Relation angewandt.

Beispiel: Gesucht sei die Zahl der abgespeicherten Städte.

```
SELECT Count (*)
FROM City;
```

Count(*)
3114

Beispiel: Ermittle die Anzahl der Länder, für die Millionenstädte abgespeichert sind.

```
SELECT Count (DISTINCT Country)
FROM City
WHERE Population > 1000000;
```

Count(DISTINCT(Country))
68

Beispiel: Ermittle die Gesamtsumme aller Einwohner von Städten Österreichs sowie Einwohnerzahl der größten Stadt Österreichs.

```
SELECT SUM(Population), MAX(Population)
FROM City
WHERE Country = 'A';
```

SUM(Population)	MAX(Population)
2434525	1583000

Und was ist, wenn man diese Werte für *jedes* Land haben will??

Gruppierung. Komplexere Anfragen können formuliert werden, wenn die Gruppierungsfunktion `GROUP BY` verwendet wird. `GROUP BY` berechnet *eine Zeile*, die Daten enthalten kann, die mit Hilfe der Aggregatfunktionen über mehrere Zeilen berechnet werden.

Eine Anweisung

```
SELECT <expr-list>
FROM <table-list>
WHERE <predicate>
GROUP BY <attr-list>;
```

gibt für jeden Wert von `<attr-list>` *eine* Zeile aus. Damit darf `<expr-list>` nur

- * Konstanten,
- * Attribute aus `<attr-list>`,
- * Attribute, die für jede solche Gruppe nur *einen* Wert annehmen,
- * *Aggregatfunktionen*, die dann über alle Tupel in der entsprechenden Gruppe gebildet werden,

enthalten (nicht alle Attribute aus `<attr-list>` müssen auch `SELECT`ed werden!).

Die `WHERE`-Klausel `<predicate>` enthält dabei nur Attribute der Relationen in `<table-list>` (also *keine* Aggregatfunktionen).

Der `GROUP BY`-Operator unterteilt die in der `FROM`-Klausel angegebene Tabelle in Gruppen, so dass alle Tupel innerhalb einer Gruppe den gleichen Wert für die `GROUP BY`-Attribute haben. Dabei werden alle Tupel, die die `WHERE`-Klausel nicht erfüllen, eliminiert. Danach werden *innerhalb* jeder solchen Gruppe die Aggregatfunktionen berechnet.

Beispiel: Gesucht sei für jedes Land die Gesamtzahl der Einwohner, die in den gespeicherten Städten leben.

```
SELECT Country, Sum(Population)
FROM City
GROUP BY Country;
```

Country	SUM(Population)
A	2434525
AFG	892000
AG	36000
AL	475000
AND	15600
⋮	⋮

Wie bereits erwähnt, darf die WHERE-Klausel `<predicate>` dabei nur Attribute von `<table-list>` erhalten, d.h. dort ist es nicht möglich, Bedingungen an die Gruppenfunktionen auszudrücken.

Prädikate über Gruppen. Die HAVING-Klausel ermöglicht es, Bedingungen an die durch GROUP BY gebildeten Gruppen zu formulieren:

```
SELECT <expr-list>
FROM <table-list>
WHERE <predicate1>
GROUP BY <attr-list>
HAVING <predicate2>;
```

- * WHERE-Klausel: Bedingungen an einzelne Tupel *bevor* gruppiert wird,
- * HAVING-Klausel: Bedingungen, nach denen die *Gruppen* zur Ausgabe ausgewählt werden. In der HAVING-Klausel dürfen neben Aggregatfunktionen nur Attribute vorkommen, die *explizit* in der GROUP BY-Klausel aufgeführt wurden.

Beispiel: Gesucht ist für jedes Land die Gesamtzahl der Einwohner, die in Städten mit mehr als 10000 Einwohnern leben. Es sollen nur solche Länder ausgegeben werden, bei denen diese Summe größer als zehn Millionen ist.

```
SELECT Country, SUM(Population)
FROM City
WHERE Population > 10000
GROUP BY Country
HAVING SUM(Population) > 10000000;
```

Country	SUM(Population)
AUS	12153500
BR	77092190
CDN	10791230
CO	18153631
⋮	⋮

1.5 Mengenoperationen

Mehrere SQL-Anfragen können über Mengenoperatoren verbunden werden:

```
<select-clause> <mengen-op> <select-clause>;
```

Die folgenden Operatoren stehen zur Verfügung.

- * UNION [ALL]
- * MINUS [ALL]
- * INTERSECT [ALL]

Als Default werden dabei Duplikate automatisch eliminiert. Dies kann durch ALL verhindert werden.

Beispiel: Gesucht seien diejenigen Städtenamen, die auch als Namen von Ländern in der Datenbank auftauchen.

```
(SELECT Name
FROM City)
INTERSECT
(SELECT Name
FROM Country);
```

Name
Armenia
Djibouti
Guatemala
⋮

... allerdings ist "Armenia" nicht die Hauptstadt von Armenien, sondern liegt in Kolumbien.

1.6 Anfragen, die mehrere Relationen umfassen

In vielen Fällen interessieren Informationen, die über zwei oder mehr Relationen verteilt sind.

1.6.1 Join-Anfragen

Eine Möglichkeit, solche Anfragen zu stellen, sind *Join-Anfragen*. Dabei werden in der FROM-Zeile mehrere Relationen aufgeführt. Prinzipiell kann man sich einen Join als kartesisches Produkt der beteiligten Relationen vorstellen (Theorie: siehe Vorlesung). Dabei erhält man eine Relation, deren Attributmenge die *disjunkte* Vereinigung der Attributmengen der beteiligten Relationen ist.

```
SELECT <attr-list>
FROM <table-list>
WHERE <predicate>;
```

<predicate> kann dabei Attribute aus allen beteiligten Relationen beinhalten, insbesondere ist ein Vergleich von Attributen aus mehreren Relationen möglich: Treten in verschiedenen Relationen Attribute gleichen Namens auf, so werden diese durch (Relation.Attribut) qualifiziert.

Beispiel: Gesucht seien die Länder, in denen es Städte namens Victoria gibt:

```
SELECT Country.Name
FROM City, Country
WHERE City.Name = 'Victoria'
AND City.Country = Country.Code;
```

Country.Name
Canada
Seychelles

Einen Spezialfall dieser Art Anfragen zu stellen, bilden Anfragen, die die Verbindung einer Relation mit sich selbst benötigen. In diesem Fall müssen *Aliase* vergeben werden, um die verschiedenen Relationsausprägungen voneinander zu unterscheiden:

Beispiel: Gesucht seien beispielsweise alle Städte, deren Namen in der Datenbasis mehrfach vorkommen zusammen mit den Ländern, in denen sie jeweils liegen.

```
SELECT A.Name, A.Country, B.Country
FROM City A, City B
WHERE A.Name = B.Name
AND A.Country < B.Country;
```

A.Name	A.Country	B.Country
Alexandria	ET	RO
Alexandria	ET	USA
Alexandria	RO	USA
Barcelona	E	YV
Valencia	E	YV
Salamanca	E	MEX
⋮	⋮	⋮

1.6.2 Subqueries

Subqueries sind eine andere Möglichkeit zur Formulierung von Anfragen, die mehrere Relationen umfassen. Dabei werden mehrere **SELECT**-Anfragen ineinander geschachtelt. Meistens stehen Subqueries dabei in der **WHERE**-Zeile.

```
SELECT <attr-list>
FROM <table-list>
WHERE <attribute> <rel> <subquery>;
```

wobei <subquery> eine **SELECT**-Anfrage (*Subquery*) ist und

- * falls <subquery> nur einen einzigen Wert liefert, ist **rel** eine der Vergleichsrelationen {=, <, >, <=, >=},
- * falls <subquery> mehrere Werte/Tupel liefert, ist **rel** entweder **IN** oder von der Form Φ **ANY** oder Φ **ALL** wobei Φ eine der o.g. Vergleichsrelationen ist.

Bei den Vergleichsrelationen muss die Subquery ein einspaltiges Ergebnis liefern, bei **IN** sind im SQL-Standard und in **ORACLE** seit Version 8 auch mehrere Spalten erlaubt:

Beispiel: Alle Städte, von denen bekannt ist, dass die an einem Fluss, See oder Meer liegen:

```
SELECT *
FROM CITY
WHERE (Name, Country, Province)
      IN (SELECT City, Country, Province
          FROM located);
```

Name	Country	Province
Ajaccio	F	Corse
Karlstad	S	Värmland
San Diego	USA	California
..

Beispiel: Auch damit lassen sich alle Länder bestimmen, in denen es eine Stadt namens Victoria gibt:

```
SELECT Name
FROM Country
WHERE Code IN
      (SELECT Country
       FROM City
       WHERE Name = 'Victoria');
```

Beispiel: **ALL** ist z. B. dazu geeignet, wenn man alle Länder bestimmen will, die kleiner als alle Staaten sind, die mehr als 10 Millionen Einwohner haben:

```
SELECT Name, Area, Population
FROM Country
WHERE Area < ALL
      (SELECT Area
       FROM Country
       WHERE Population > 10000000);
```

Name	Area	Population
Albania	28750	3249136
Macedonia	25333	2104035
Andorra	450	72766
..

Dennoch können **ANY** und **ALL** meistens durch effizientere Anfragen unter Verwendung der Aggregatfunktionen **MIN** und **MAX** ersetzt werden:

```
< ALL (SELECT <attr>)  $\equiv$  < (SELECT MIN(<attr>)) ,
< ANY (SELECT <attr>)  $\equiv$  < (SELECT MAX(<attr>)) ,
```


analog für die anderen Vergleichsrelationen.

Beispiel: Das obige Beispiel kann z. B. effizienter formuliert werden:

```
SELECT Name, Area, Population
FROM Country
WHERE Area <
  (SELECT MIN(Area)
   FROM Country
   WHERE Population > 10000000);
```

Man unterscheidet unkorrelierte Subqueries und korrelierte Subqueries: Eine Subquery ist *unkorreliert*, wenn sie unabhängig von den Werten des in der umgebenden Anfrage verarbeiteten Tupels ist. Solche Subqueries dienen – wie in den obigen Beispielen – dazu, eine Hilfsrelation oder ein Zwischenergebnis zu bestimmen, das für die übergeordnete Anfrage benötigt wird. In diesem Fall wird die Subquery vor der umgebenden Anfrage *einmal* ausgewertet, und das Ergebnis wird bei der Auswertung der WHERE-Klausel der äußeren Anfrage verwendet. Durch diese streng sequenzielle Auswertung ist eine Qualifizierung mehrfach vorkommender Attribute *nicht erforderlich* (jedes Attribut ist eindeutig der momentan ausgewerteten FROM-Klausel zugeordnet).

Eine Subquery ist *korreliert*, wenn in sie von Attributwerten des gerade von der umgebenden Anfrage verarbeiteten Tupels abhängig ist. In diesem Fall wird die Subquery *für jedes Tupel der umgebenden Anfrage* einmal ausgewertet. Damit ist eine Qualifizierung der importierten Attribute erforderlich.

Beispiel: Es sollen alle Städte bestimmt werden, in denen mehr als ein Viertel der Bevölkerung des jeweiligen Landes wohnt.

```
SELECT Name, Country
FROM City
WHERE Population * 4 >
  (SELECT Population
   FROM Country
   WHERE Code = City.Country);
```

Name	Country
Copenhagen	DK
Tallinn	EW
Vatican City	V
Reykjavik	IS
Auckland	NZ
⋮	⋮

1.6.3 Subqueries mit EXISTS

Das Schlüsselwort EXISTS bzw. NOT EXISTS bildet den Existenzquantor nach. Subqueries mit EXISTS sind i. a. korreliert um eine Beziehung zu den Werten der äußeren Anfrage herzustellen.

```
SELECT <attr-list>
FROM <table-list>
WHERE [NOT] EXISTS
(<select-clause>);
```

Beispiel: Gesucht seien diejenigen Länder, für die Städte mit mehr als 1 Mio. Einwohnern in der Datenbasis abgespeichert sind.

```

SELECT Name
FROM Country
WHERE EXISTS
  (SELECT *
   FROM City
   WHERE Population > 1000000
   AND City.Country = Country.Code);

```

Name
Serbia and Montenegro
France
Spain
Austria
Czech Republic
:

Äquivalent dazu sind die beiden folgenden Anfragen:

```

SELECT Name
FROM Country
WHERE Code IN
  (SELECT Country
   FROM City
   WHERE City.Population > 1000000);

```

```

SELECT DISTINCT Country.Name
FROM Country, City
WHERE City.Country = Country.Code
AND City.Population > 1000000;

```

Die Subquery mit **EXISTS** ist allerdings in jedem Fall korreliert, also evtl. deutlich ineffizienter als die Anfrage mit **IN**.

1.6.4 Subqueries in der FROM-Zeile

Zusätzlich zu den bisher gezeigten Anfragen, wo die Subqueries immer in der **WHERE**-Klausel verwendet wurden, sind [in einigen Implementierungen; im SQL-Standard ist es nicht vorgesehen] auch Subqueries in der **FROM**-Zeile erlaubt. In der **FROM**-Zeile werden Relationen angegeben, deren Inhalt verwendet werden soll:

```

SELECT  Attribut(e)
FROM    Relation(en)
WHERE   Bedingung(en)

```

Diese können anstelle von Relationsnamen auch durch **SELECT**-Statements gegeben sein. Dies ist insbesondere sinnvoll, wenn Werte, die auf unterschiedliche Weise aus einer oder mehreren Tabellen gewonnen werden, zueinander in Beziehung gestellt werden oder weiterverarbeitet werden sollen:

```

SELECT <attr-list>
FROM <table/subquery-list>
WHERE <condition>;

```

Beispiel: Gesucht ist die Zahl der Menschen, die nicht in den gespeicherten Städten leben.

```

SELECT Population-Urban_Residents
FROM
  (SELECT SUM(Population) AS Population
   FROM Country),
  (SELECT SUM(Population) AS Urban_Residents
   FROM City);

```

Population-Urban_Residents
4620065771

Dies ist insbesondere geeignet, um geschachtelte Berechnungen mit Aggregatfunktionen durchzuführen:

Beispiel: Berechnen Sie die Anzahl der Menschen, die in der größten Stadt ihres Landes leben.

```

SELECT sum(pop_biggest)
FROM (SELECT country, max(population) as pop_biggest
      FROM City
      GROUP BY country);

```

sum(pop_biggest)
273837106

1.7 Data Dictionary

Datenbanksysteme enthalten zusätzlich zu der eigentlichen Datenbank Tabellen, die *Metadaten*, d.h. Daten über die Datenbank enthalten. Diese werden als *Data Dictionary* bezeichnet. Im folgenden werden einige Tabellen des Data Dictionaries unter ORACLE beschrieben:

Mit `SELECT * FROM DICTIONARY` (kurz `SELECT * FROM DICT`) erklärt sich das Data Dictionary selber.

TABLE_NAME	COMMENTS
ALL_ARGUMENTS	Arguments in object accessible to the user
ALL_CATALOG	All tables, views, synonyms, sequences accessible to the user
ALL_CLUSTERS	Description of clusters accessible to the user
:	:

Von Interesse sind evtl. die folgenden Data-Dictionary-Tabellen:

ALL_OBJECTS: Enthält alle Objekte, die einem Benutzer zugänglich sind.

ALL_CATALOG: Enthält alle Tabellen, Views und Synonyme, die einem Benutzer zugänglich sind, u. a. auch einen Eintrag `<username> COUNTRY TABLE`.

ALL_TABLES: Enthält alle Tabellen, die einem Benutzer zugänglich sind.

Analog für diverse andere Dinge (`select * from ALL_CATALOG where TABLE_NAME LIKE 'ALL%';`).

USER_OBJECTS: Enthält alle Objekte, die einem Benutzer gehören.

Analog `USER_CATALOG`, `USER_TABLES` etc., meistens existieren für `USER_...` auch Abkürzungen, etwa `OBJ` für `USER_OBJECTS`.

ALL_USERS: Enthält Informationen über alle Benutzer der Datenbank.

Außerdem kann man Informationen über die Definition der einzelnen Tabellen und Views mit dem Befehl `DESCRIBE <table>` oder kurz `DESC <table>` abfragen. Dies ist insbesondere sinnvoll, wenn der Name einer Spalte länger ist, als der Datentyp ihrer Einträge (Im Output kürzt SQL den Namen auf die Spaltenlänge). So erscheint etwa die Ausgabe der Tabelle *City* folgendermaßen:

```

NAME                COUN          PROVINCE POPULATION LONGITUDE LATITUDE
-----
Stuttgart           D    Baden-Wuerttemberg    588482      9,1    48,7

```

Die zweite Spalte heißt jedoch `COUNTRY`, wie eine kurze Nachfrage beim Data Dictionary bestätigt:

```
DESC City;
```

Name	NULL?	Typ
NAME	NOT NULL	VARCHAR2(35)
COUNTRY	NOT NULL	VARCHAR2(4)
PROVINCE	NOT NULL	VARCHAR2(32)
POPULATION		NUMBER
LONGITUDE		NUMBER
LATITUDE		NUMBER

2 SCHEMA-DEFINITION

Das *Datenbankschema* umfasst alle Informationen *über* die Datenbank (d.h., alles *außer* den eigentlichen Daten) und wird mit Hilfe der *Data Definition Language (DDL)* manipuliert.

Die DDL-Kommandos in SQL umfassen die Befehle `CREATE` / `ALTER` / `DROP` für das Anlegen, Ändern und Entfernen von Schemaobjekten. Relationen können als *Tabellen* (vgl. Abschnitt

Weiterhin enthält das Datenbankschema verschiedene Arten von Bedingungen, u. a. Wertebereichbedingungen einzelner Attribute, Bedingungen innerhalb einer Tabelle (intrad relational), Schlüsselbedingungen, sowie Bedingungen die mehrere Tabellen betreffen (interrelational).

Ferner werden in Abschnitt

2.1 Definition von Tabellen

In der einfachsten Form besteht eine Tabellendefinition nur aus der Angabe der Attribute sowie ihres Wertebereichs:

```
CREATE TABLE <table>
  (<col> <datatype>,
   :
   <col> <datatype>);
```

Die Bezeichnungen der erlaubten Datentypen können dabei abhängig von dem verwendeten System unterschiedlich sein. ORACLE erlaubt unter anderem

CHAR(*n*): Zeichenkette fester Länge *n*. Kürzere Zeichenketten werden ggf. aufgefüllt.

VARCHAR(*n*): Zeichenkette variabler Länge $\leq n$. Jede Zeichenkette benötigt nur soviel Platz, wie sie lang ist. Auf **CHAR** und **VARCHAR** ist der Operator `||` zur Konkatenation von Strings definiert. In ORACLE ist **VARCHAR2** eine verbesserte Implementierung des Datentyps **VARCHAR** früherer Versionen.

NUMBER: Zahlen mit Betrag $1.0 \cdot 10^{-30} \leq x < 1.0 \cdot 10^{125}$ und 38-stelliger Genauigkeit. Auf **NUMBER** sind die üblichen Operatoren `+`, `-`, `*` und `/` sowie die Vergleiche `=`, `>`, `>=`, `<=` und `<` erlaubt. Außerdem gibt es **BETWEEN x AND y**. Ungleichheit wird je nach System (auch innerhalb ORACLE noch plattformabhängig) mit `!=`, `^=`, `^=` oder `<>` beschrieben.

LONG: Zeichenketten von bis zu 2GB Länge.

DATE: Datum und Zeiten: Jahrhundert – Jahr – Monat – Tag – Stunde – Minute – Sekunde. U.a. wird auch Arithmetik für solche Daten angeboten (vgl. Abschnitt Das folgende SQL-Statement erzeugt z. B. die Tabelle *City* (noch ohne Integritätsbedingungen):

```

CREATE TABLE City
  ( Name          VARCHAR2(35),
    Country       VARCHAR2(4),
    Province      VARCHAR2(32),
    population    NUMBER,
    Longitude     NUMBER,
    Latitude      NUMBER );

```

Darüberhinaus können mit der Tabellendefinition noch Eigenschaften und Bedingungen an die jeweiligen Attributwerte formuliert werden. Dabei ist weiterhin zu unterscheiden, ob eine Bedingung nur ein einzelnes oder mehrere Attribute betrifft. Erstere sind unter anderem Wertebereichseinschränkungen, die Angabe von Default-Werten, oder die Forderung, dass ein Wert angegeben werden muss. Bedingungen an die Tabelle als Ganzes ist z. B. die Angabe von Schlüsselbedingungen.

```

CREATE TABLE <table>
  (<col > <datatype> [DEFAULT <value>]
   [<colConstraint> ... <colConstraint>],
  :
  <col> <datatype> [DEFAULT <value>]
   [<colConstraint> ... <colConstraint>],
  [<tableConstraint>],
  :
  [<tableConstraint>]);

```

(Die in [...] aufgeführten Teile der Spezifikation sind optional)

- * Als DEFAULT <value> kann dabei ein beliebiger Wert des erlaubten Wertebereichs spezifiziert werden, der eingesetzt wird, falls vom Benutzer an dieser Stelle kein Wert angegeben wird.

Beispiel 1 (DEFAULT-Wert) Ein Mitgliedsland einer Organisation wird als volles Mitglied angenommen, wenn nichts anderes bekannt ist:

```

CREATE TABLE isMember
  ( Country       VARCHAR2(4),
    Organization  VARCHAR2(12),
    Type          VARCHAR2(30)
                  DEFAULT 'member')

INSERT INTO isMember VALUES
  ('CZ', 'EU', 'membership applicant');
INSERT INTO isMember (Land,Organization)
  VALUES ('D', 'EU');

```

Country	Organization	Type
CZ	EU	membership applicant
D	EU	member
⋮	⋮	⋮

□

- * <colConstraint> ist eine Bedingung, die nur *eine* Spalte betrifft, während

<tableConstraint> mehrere Spalten betreffen kann. Jedes <colConstraint> bzw. <tableConstraint> ist von der Form

[CONSTRAINT <name>] <bedingung>

Dabei ist der Teil CONSTRAINT <name> optional, fehlt er, so wird dem Constraint ein interner Name zugeordnet. Im allgemeinen ist es sinnvoll, NULL-, UNIQUE-, CHECK- und REFERENCES-Constraints einen Namen zu geben, um sie ggf. ändern oder löschen zu können (PRIMARY KEY kann man ohne Namensnennung löschen, vgl. Abschnitt

Beide Arten von Constraints verwenden in <bedingung> prinzipiell dieselben Schlüsselwörter:

1. [NOT] NULL: Gibt an, ob die entsprechende Spalte Nullwerte enthalten darf (nur als <colConstraint>).
2. UNIQUE (<column-list>): Fordert, dass jeder Wert nur einmal auftreten darf.
3. PRIMARY KEY (<column-list>): Bestimmt diese Spalte zum Primärschlüssel der Relation.
Damit entspricht PRIMARY KEY der Kombination aus UNIQUE und NOT NULL. (UNIQUE wird von NULL-Werten *nicht* unbedingt verletzt, während PRIMARY KEY NULL-Werte *verbietet*.)
Da auf jeder Relation nur ein PRIMARY KEY definiert werden darf, wird die Schlüsseleigenschaft von Candidate Keys üblicherweise über NOT NULL und UNIQUE definiert.
In ORACLE wird bei einer PRIMARY KEY-Deklaration automatisch ein Index über die beteiligten Attribute angelegt.
4. FOREIGN KEY (<column-list>) REFERENCES <table>(<column-list2>) [<referential actions>]: gibt an, dass ein Attributtupel Fremdschlüssel (d.h. Schlüssel in einer (nicht unbedingt anderen!) Relation) ist; vgl. Abschnitt
Das referenzierte Attributtupel <table>(<column-list2>) muss ein Schlüsselkandidat der referenzierten Relation sein. In ORACLE kann nur der deklarierte PRIMARY KEY referenziert werden, damit ist die Angabe der Spalten optional (aber zur besseren Dokumentation zu empfehlen).
Eine REFERENCES-Bedingung wird durch NULL-Werte nicht verletzt; sogar dann nicht, wenn der Rest absolut sinnlos ist:

Beispiel 2 In der Tabelle City(Name,Country,Province) müssen die Einträge (Country,Province) einen entsprechenden Eintrag in *Province* referenzieren. Dennoch kann man ('Brussels','XX',NULL) in die Relation *City* einfügen, obwohl 'XX' kein gültiges Land ist. □

Der optionale Zusatz <referential actions> wird in Abschnitt

5. CHECK (<condition>): Keine Zeile darf <condition> verletzen. NULL-Werte ergeben dabei ggf. ein *unknown*, also *keine Bedingungsverletzung*.

Bei einem <colConstraint> ist die Spalte implizit bekannt, somit fällt der (<column-list>) Teil weg.

Beispiel 3 (PRIMARY und UNIQUE) Für die Tabelle *Country* wird das Kürzel *Code* als PRIMARY KEY definiert, und die Eindeutigkeit des Namens durch NOT

NULL (column constraint) und UNIQUE (Name) (table constraint) als Candidate Key garantiert:

```
CREATE TABLE Country
  ( Name          VARCHAR2(32) NOT NULL UNIQUE,
    Code          VARCHAR2(4) PRIMARY KEY);
```

Code als PRIMARY KEY wird in den verschiedenen Relationen referenziert, d.h. ist dort *Fremdschlüssel*:

```
CREATE TABLE isMember
  ( Country       VARCHAR2(4) CONSTRAINT MemberRefsCountry
    REFERENCES Country(Code),
    Organization  VARCHAR2(12) CONSTRAINT MemberRefsOrg
    REFERENCES Organization(Abbreviation),
    Type          VARCHAR2(30) DEFAULT 'member');      □
```

Beispiel 4 (CHECK-Bedingungen) CHECK-Bedingungen werden verwendet um Werte von Attributen einzuschränken; ihre Syntax ist für column constraints dieselbe wie für table constraints. Die vollständige Definition der Relation *City* mit Bedingungen und Schlüsseldeklaration lautet wie folgt:

```
CREATE TABLE City
  ( Name          VARCHAR2(35),
    Country       VARCHAR2(4) References Country(Code),
    Province     VARCHAR2(32),
    Population    NUMBER CONSTRAINT CityPop CHECK (Population >= 0),
    Longitude     NUMBER CONSTRAINT CityLong
                CHECK ((Longitude >= -180) AND (Longitude <= 180)) ,
    Latitude     NUMBER CONSTRAINT CityLat
                CHECK ((Latitude >= -90) AND (Latitude <= 90)) ,
    CONSTRAINT CityKey PRIMARY KEY (Name, Country, Province),
    FOREIGN KEY (Country,Province)
                REFERENCES Province (Country,Name));
```

Die Bedingungen *CityPop*, *CityLong* und *CityLat* definieren Wertebereichseinschränkungen, *CityKey* deklariert (Name, Country, Province) als Schlüssel. Dies verlangt a) dass der jeweilige Wert nur einmal auftreten darf und b) ein Wert angegeben werden muss. □

Im Zusammenhang mit FOREIGN KEY bzw. REFERENCES-Deklarationen ist folgendes zu beachten:

- Wenn eine Tabelle mit einer Spalte, die eine REFERENCES <table>(<column-list>)-Klausel enthält, erstellt wird, muss <table> bereits definiert und <column-list> dort als PRIMARY KEY deklariert sein.
- Beim Einfügen von Daten müssen die jeweiligen referenzierten Tupel bereits vorhanden sein.
- Zu diesem Zweck können Constraints zeitweise deaktiviert werden (vgl. Abschnitt

2.2 Definition von Views

Mit *Views (Sichten)* können die in einer Datenbank gespeicherten Daten einem Benutzer in einer von der tatsächlichen Speicherung verschiedenen Form dargestellt werden. Dies ist z. B. wünschenswert, wenn verschiedenen Benutzern verschiedene Ausschnitte aus der Datenbasis oder verschiedenen aufbereitete Daten zur Verfügung gestellt werden sollen. Bei Anfragen kann auf Sichten genauso wie auf Tabellen zugegriffen werden. Lediglich Änderungsoperationen sind nur in eingeschränktem Umfang möglich. Views werden nicht zum Zeitpunkt ihrer Definition berechnet, sondern jedesmal, wenn auf sie zugegriffen wird. Sie spiegeln also stets den aktuellen Zustand der ihnen zugrundeliegenden Relationen wieder.

```
CREATE [OR REPLACE] VIEW <name> (<column-list>) AS
<select-clause>;
```

Durch die (optionale) Angabe von `OR REPLACE` wird eine View, falls es bereits definiert ist, einfach durch die neue Definition ersetzt.

Beispiel: Angenommen, ein Benutzer benötigt häufig die Information, welche Stadt in welchem Land liegt, sei jedoch weder an Landeskürzeln noch Einwohnerzahlen interessiert. Dann ist es sinnvoll, eine entsprechende Sicht zu definieren.

```
CREATE VIEW CityCountry (City, Country) AS
SELECT City.Name, Country.Name
FROM City, Country
WHERE City.Country = Country.Code;
```

Wenn der Benutzer nun nach allen Städten in Kamerun sucht, so kann er die folgende Anfrage stellen:

Views können außerdem zur Zugriffskontrolle eingesetzt werden (vgl. Abschnitt

2.3 Löschen von Tabellen und Views

Tabellen bzw. Views werden mit `DROP TABLE` bzw. `DROP VIEW` gelöscht:

```
DROP TABLE <table-name> [CASCADE CONSTRAINTS];
DROP VIEW <view-name>;
```

- Tabellen müssen nicht leer sein, wenn sie gelöscht werden sollen.
- eine Tabelle, auf die noch eine `REFERENCES`-Deklaration zeigt, kann mit dem einfachen `DROP TABLE`-Befehl nicht gelöscht werden.
- Mit `DROP TABLE <table> CASCADE CONSTRAINTS` wird eine Tabelle mit allen auf sie zeigenden referentiellen Integritätsbedingungen gelöscht.

Veränderungen an der Struktur von Tabellen/Views (`ALTER`) werden in Abschnitt

3

EINFÜGEN, LÖSCHEN UND ÄNDERN VON DATEN

3.1 Einfügen von Daten

Das Einfügen von Daten erfolgt mittels der `INSERT`-Klausel. Von dieser Klausel gibt es im wesentlichen zwei Ausprägungen: Daten können von Hand einzeln eingefügt werden, oder das Ergebnis einer Anfrage kann in eine Tabelle übernommen werden:

```
INSERT INTO <table> [<column-list>]
VALUES (<value-list>);
```

oder

```
INSERT INTO <table> [<column-list>]
<subquery>;
```

Fehlt die optionale Angabe `<column-list>`, so werden die Attributwerte in der durch die Tabellendefinition gegebenen Reihenfolge eingesetzt. Enthält eine `<value-list>` weniger Werte als in der Tabellendefinition bzw. `<column-list>` angegeben, so wird der Rest mit Nullwerten aufgefüllt.

So kann man z. B. das folgende Tupel einfügen:

```
INSERT INTO Country
(Name, Code, Population)
VALUES ('Lummerland', 'LU', 4);
```

Eine (bereits definierte) Tabelle `Metropolis` (`Name`, `Country`, `Population`) kann man z. B. mit dem folgenden Statement füllen:

```
INSERT INTO Metropolis
SELECT Name, Country, Population
FROM City WHERE Population > 1000000;
```

Beim Einfügen von Daten in eine Tabelle, für die Fremdschlüsselbedingungen definiert sind müssen die jeweiligen referenzierten Tupel bereits vorhanden sein.

Bemerkung 1 Es ist allerdings sinnvoller, die oben genannte Tabelle `Metropolis` als View anzulegen:

```
CREATE VIEW Metropolis (Name, Country, Population) AS
SELECT Name, Country, Population
FROM City
WHERE Population > 1000000;
```

Der Unterschied liegt darin, dass ein View *Metropolis* zu jeder Zeit aktuell (bezüglich der Tabelle *City*) ist, während die Lösung mit der festen Tabelle jeweils die Situation zu dem Zeitpunkt beschreibt, wo das INSERT ...-Statement ausgeführt wurde. □

3.2 Löschen von Daten

Tupel können mit Hilfe der DELETE-Klausel aus Relationen gelöscht werden:

```
DELETE FROM <table>
WHERE <predicate>;
```

Mit einer leeren WHERE-Bedingung kann man z. B. alle Tupel einer Tabelle löschen (die Tabelle bleibt bestehen, sie kann mit DROP TABLE entfernt werden):

```
DELETE FROM City;
```

Der folgende Befehl löscht sämtliche Städte, deren Einwohnerzahl kleiner als 50.000 ist.

```
DELETE FROM City
WHERE Population < 50000;
```

Beim Löschen eines referenzierten Tupels muss die referentielle Integrität erhalten bleiben (vgl. Abschnitt

3.3 Ändern von Daten

Die Änderung einzelner Tupel erfolgt mittels der UPDATE-Operation.

Syntax:

```
UPDATE <table>
SET <attribute> = <value> | (<subquery>),
    :
    <attribute> = <value> | (<subquery>),
    (<attribute-list>) = (<subquery>),
    :
    (<attribute-list>) = (<subquery>)
WHERE <predicate>;
```

Beispiel: Sankt-Peterburg wird in Leningrad umbenannt, außerdem steigt die Einwohnerzahl um 1000:

```
UPDATE City
SET Name = 'Leningrad',
    Population = Population + 1000,
WHERE Name = 'Sankt-Peterburg';
```

Oft ist <subquery> eine *korrelierte Subquery*, die abhängig von den Werten des zu verändernden Tupels die neuen Werte der zu verändernden Attribute berechnet:

4

ZEIT- UND DATUMSANGABEN

Für jeden Wert vom Typ `DATE` werden Jahrhundert, Jahr, Monat, Tag, Stunde, Minute und Sekunde gespeichert. Das Default-Format wird mit dem Parameter `NLS_DATE_FORMAT` gesetzt, als Default ist `'DD-MON-YY'` eingestellt, d.h. man gibt ein Datum z. B. als `'20-Okt-97'` an. Für die fehlenden Komponenten setzt ORACLE dabei Default-Werte ein.

- Gibt man ein Datum ohne Zeitkomponente an, wird dafür als Default 12:00:00 a.m. eingesetzt.
- Gibt man für ein Datum nur eine Zeitkomponente an, so wird der erste Tag des aktuellen Monats des aktuellen Jahres eingesetzt.
- partielle Zeit-/Datumsangaben werden nach diesem Muster aufgefüllt.

Die zulässigen Formate für Datums- und Zeitangaben findet man im ORACLE SQL Reference Guide.

MONDIAL enthält die Gründungsdaten der Länder in der Relation *politics*. Um diese Daten eingeben zu können muss u. a. die Angabe des Jahres auf 4 Ziffern erweitert werden:

```
CREATE TABLE Politics
( Country VARCHAR2(4),
  Independence DATE,
  Government VARCHAR2(120));
ALTER SESSION SET NLS_DATE_FORMAT = 'DD MM YYYY';

INSERT INTO politics VALUES ('AL','28 11 1912','emerging democracy');
INSERT INTO politics VALUES ('A','12 11 1918','federal republic');
INSERT INTO politics VALUES ('B','04 10 1830','constitutional monarchy');
INSERT INTO politics VALUES ('D','18 01 1871','federal republic');
```

Beispiel 5 Alle Länder, die zwischen 1200 und 1600 gegründet wurden lassen sich damit folgendermaßen bestimmen:

```
SELECT Country, Independence FROM politics
WHERE Independence BETWEEN '01 01 1200' AND '31 12 1599';
```

Country	Independence
MC	01 01 1419
NL	01 01 1579
E	01 01 1492
THA	01 01 1238

□

Eine Konversion von `CHAR` und `DATE` ist mit `TO_DATE` und `TO_CHAR` möglich. Im Zusammenspiel mit `NLS_DATE_FORMAT` kann man damit die einzelnen Komponenten von Datumsangaben extrahieren:

```
ALTER SESSION SET NLS_DATE_FORMAT = 'DD MM';
SELECT Country, TO_DATE(TO_CHAR(Independence,'DD MM'),'DD MM') FROM Politic
```

Country	TO_DA
RSM	01 01
YU	11 04
SK	01 01
SLO	25 06
E	01 01

ORACLE bietet einige Funktionen um mit dem Datentyp DATE zu arbeiten:

- `SYSDATE` liefert das aktuelle Datum.
- Addition und Subtraktion von Absolutwerten auf `DATE` ist erlaubt, Zahlen werden als Tage interpretiert: `SYSDATE + 1` ist morgen, `SYSDATE + (10/1440)` ist "in zehn Minuten".
- `ADD_MONTHS(d, n)` addiert n Monate zu einem Datum d . Ist d der letzte Tag eines Monats, so ist das Ergebnis der letzte Tag des resultierenden Monats.¹
- `LAST_DAY(d)` ergibt den letzten Tag des in d angegebenen Monats.
- `MONTHS_BETWEEN(d1, d2)` gibt an, wieviele Monate zwischen den angegebenen Daten liegen (Dezimalwert, ein Monat wird mit 31 Tagen angenommen).
- weitere Funktionen siehe ORACLE SQL Reference Guide.

¹Interessant: `ADD_MONTHS(30-JAN-97,1)`.

5

OBJEKTTYPEN ALS KOMPLEXE ATTRIBUTE UND GESCHACHELTE TABELLEN

Neben den bereits genannten Standard-Datentypen können mit Hilfe von ORACLE's objektorientierter Funktionalität komplexe Attribute, geschachtelte Tabellen (oft auch als *Collections* bezeichnet) sowie "richtige" Objekttypen definiert werden. "Richtige" Objekttypen soll hier bedeuten, dass ein Objekt Methoden bereitstellt, mit dem seine Daten manipuliert und abgefragt werden können. Dazu sind prozedurale Konzepte notwendig, die erst in Abschnitt Bereits ohne Nutzung prozeduraler Konzepte erlaubt der "strukturelle" objektorientierte Ansatz die Erweiterung der deklarativen Konzepte um komplexe Attribute und geschachtelte Tabellen. Erstere sind bereits aus klassischen nicht-objektorientierten Programmiersprachen als *Records* bekannt, letztere stellen sich als "syntactic sugar" für Joins, Subqueries und Gruppierung heraus.

Beide Konzepte werden in ORACLE durch die Einführung von Schemaobjekten des Typs TYPE implementiert. TYPEn bestehen aus zwei Teilen:

- einer *Spezifikation*, die die Signatur des Typs angibt und mit CREATE TYPE erstellt wird. Dabei werden die Attribute (wie von CREATE TABLE bekannt) sowie die Signatur der Methoden definiert.
- ggf. einem *Body*, der die Implementierung der Methoden (in PL/SQL formuliert; vgl. Abschnitt Komplexe Attribute und geschachtelte Tabellen sind Typen ohne Methoden und ohne Body:

```
CREATE [OR REPLACE] TYPE <type> AS OBJECT
  ( <attr> <datatype>,
    :
    <attr> <datatype>);
/
oder
CREATE [OR REPLACE] TYPE <type> AS TABLE OF <type'>;
/
```

Hierbei entsprechen die Attribute <attr> den Spalten <col> bei der Definition von Tabellen – man sieht, es ist eigentlich in erster Linie einmal eine Frage der Terminologie. Unter ORACLE ist es wichtig, die Eingabe zusätzlich zu den “;” noch durch “/” abzuschließen.

5.1 Komplexe Attribute

Ein komplexes Attribut ist ein Attribut, das aus mehreren Teilen besteht, z. B. “geographische Koordinaten” als Paar (Länge, Breite). Die Definition eines komplexen Attributs geschieht analog zu der Definition einer Tabelle.

Beispiel 6 (Komplexe Attribute) Geographische Koordinaten werden wie folgt als komplexes Attribut modelliert:

```
CREATE TYPE GeoCoord AS OBJECT
  (Longitude NUMBER,
   Latitude  NUMBER);
/
```

Komplexe Attribute werden dann genauso wie andere Attribute in Tabellendefinitionen verwendet:

```
CREATE TABLE Mountain
  (Name          VARCHAR2(20),
   Elevation     NUMBER,
   Coordinates   GeoCoord);
```

Durch `CREATE TYPE <type> AS OBJECT (...)` mit n Attributen wird automatisch eine n -stellige *Konstruktormethode* mit Namen `<type>` definiert, mit der Objekte dieses Typs generiert werden können:

```
INSERT INTO Mountain VALUES ('Feldberg', 1493, GeoCoord(8,48));
```

Entsprechend ist auch die Ausgabe:

Beispiel:

```
SELECT * FROM Mountain;
```

Name	Elevation	Coordinates(Longitude, Latitude)
Feldberg	1493	GeoCoord(8,48)

Die einzelnen Komponenten von komplexen Attributen werden in Anfragen mit der aus anderen Programmiersprachen bereits bekannten *dot*-Notation adressiert:

Beispiel:

```
SELECT Name, Coordinates.Longitude, Coordinates.Latitude FROM Mountain;
```

Name	Coordinates.Longitude	Coordinates.Latitude
Feldberg	8	48

Da komplexe Attribute prinzipiell *Objekte* sind (vgl. Abschnitt

```
SELECT Name, B.Coordinates.Longitude, B.Coordinates.Latitude FROM Mountain B;
```

(Bemerkung: “normale” Qualifizierung als `Mountain.Coordinates.Longitude` genügt nicht.)

5.2 Geschachtelte Tabellen

Manchmal ist es sinnvoll, in einem Relation ein Attribut zu definieren, das nicht höchstens einen Wert annehmen kann, sondern eine *Menge von Werten*:

Nested_Languages		
Country	Languages	
D	German	100
CH	German	65
	French	18
	Italian	12
	Romansch	1
FL	NULL	
F	French	100
⋮	⋮	

Mit geschachtelten Tabellen lassen sich Zusammenhänge modellieren, die sonst in verschiedenen Tabellen abgelegt werden in Anfragen per Join ausgewertet werden müssten. Eine solche Lösung bietet sich für mengenwertige Attribute oder 1:n-Beziehungen an, oft sogar für m:n-Beziehungen. Dazu wird zuerst der Typ der Tupel der inneren Tabelle als Objekt definiert, dann der Tabellentyp der inneren Tabelle auf Basis des eben definierten Tupeltyps. Dieser kann dann bei der Definition der äußeren Tabelle verwendet werden. Dabei wird angegeben, dass es sich um eine geschachtelte Tabelle handelt und diese bekommt einen Namen zugewiesen:

```
CREATE [OR REPLACE] TYPE <inner_type> AS OBJECT (...);
CREATE [OR REPLACE] TYPE <inner_table_type> AS
  TABLE OF <inner_type>;
/
CREATE TABLE <table_name>
  ( ... ,
    <table-attr> <inner_table_type> ,
    ... )
  NESTED TABLE <table-attr> STORE AS <name >;
```

In der MONDIAL-Datenbank sind z. B. die in den einzelnen Ländern gesprochenen Sprachen durch geschachtelte Tabellen modelliert:

```
CREATE TYPE Language_T AS OBJECT
  ( Name VARCHAR2(50),
    Percentage NUMBER );
/
CREATE TYPE Languages_list AS
  TABLE OF Language_T;
/
CREATE TABLE NLanguage
  ( Country VARCHAR2(4),
    Languages Languages_list)
  NESTED TABLE Languages STORE AS Languages_nested;
```

ORACLE behandelt geschachtelte Tabellen ähnlich wie Cluster (vgl. Abschnitt Geschachtelte Tabellen unterstützen auch keine (referentiellen) Integritätsbedingungen, die den Inhalt der inneren Tabelle mit dem umgebenden Tupel oder einer anderen Tabelle verknüpfen.

Analog zu komplexen Attributen ist auch für geschachtelte Tabellen eine Konstruktormethode desselben Namens definiert, die als Argument eine *Liste* von Objekten des Type der Listenelemente (natürlich wiederum mit der entsprechenden Konstruktormethode des Listenelement-Typs erzeugt) enthält. Diese wird dazu verwendet, VALUES in eine solche Tabelle einzufügen (Zu INSERT INTO <table> SELECT ... siehe weiter unten):

```
INSERT INTO NLanguage VALUES ('SK',
    Languages_list
    ( Language_T('Slovak',95),
      Language_T('Hungarian',5)));
```

Die übliche Anfragesyntax liefert geschachtelte Tabellen jeweils als ganzes zurück – d.h. als Liste von Objekten unter Verwendung der entsprechenden Objektconstructoren:

Beispiel:

```
SELECT *
FROM NLanguage
WHERE Country='CH';
```

Country	Languages(Name, Percentage)
CH	Languages_List(Language_T('French', 18), Language_T('German', 65), Language_T('Italian', 12), Language_T('Romansch', 1))

Beispiel:

```
SELECT Languages
FROM NLanguage
WHERE Country='CH';
```

Languages(Name, Percentage)
Languages_List(Language_T('French', 18), Language_T('German', 65), Language_T('Italian', 12), Language_T('Romansch', 1))

Um *innerhalb* geschachtelter Tabellen arbeiten zu können werden diese mit dem Schlüsselwort THE angesprochen. THE (SELECT ...) teilt ORACLE mit, dass das Ergebnis einer Anfrage eine Tabelle ist:

```
SELECT ...
FROM THE (<select-statement>)
WHERE ... ;

INSERT INTO THE (<select-statement>)
VALUES ... / SELECT ... ;

DELETE FROM THE (<select-statement>)
WHERE ... ;
```

wobei <select-statement> eine *Tabelle* selektieren muss.

Beispiel:

```
SELECT Name, Percentage
FROM THE (SELECT Languages
          FROM NLanguage
          WHERE Country='CH');
```

Name	Percentage
German	65
French	18
Italian	12
Romansch	1

```
INSERT INTO THE (SELECT Languages FROM NLanguage where Country= A.Country)
VALUES ('Hungarian',2);
```

Wenn man das Ergebnis einer Subquery, die eine Menge von Tupel liefert, als geschachtelte Tabelle in eine Tabelle einfügen will, muss man diese mit Hilfe der Befehle CAST und MULTISET strukturieren:

```
INSERT INTO <table>
VALUES (... , CAST(MULTISET(SELECT ...) AS <nested-table-type>),...);
```

wobei <nested-table-type> der Typ der geschachtelten Tabelle an der entsprechenden Stelle ist:

Dennoch ist CAST/MULTISET zum Füllen von geschachtelten Tabellen nicht so geeignet wie man auf den ersten Blick vermuten könnte:

Beispiel 7 (CAST und MULTISET) Mit

```
INSERT INTO NLanguage - zulaessige, aber falsche Anfrage !!!!
(SELECT Country,
CAST(MULTISET(SELECT Name, Percentage
FROM Language
WHERE Country = A.Country)
AS Languages_List)
FROM Language A);
```

wird jedes Tupel (Land, Sprachenliste) x -mal eingefügt, wobei x die Anzahl der für das Land gespeicherten Sprachen ist. □

Daher ist es notwendig, einzeln vorzugehen:

```
INSERT INTO NLanguage (Country)
SELECT Country
FROM Language;
UPDATE NLanguage B
SET Languages =
CAST(MULTISET(SELECT Name, Percentage
FROM Language A
WHERE B.Country = A.Country)
AS Languages_List);
```

Liefert eine Subquery bereits eine Tabelle, kann diese ohne casting direkt (unter Verwendung von THE) eingefügt werden:

```
INSERT INTO <table>
VALUES (... , THE (SELECT <attr>
FROM <table'>
WHERE ...));
```

wobei das Attribut <attr> von <table'> eine geschachtelte Tabelle geeigneten Typs ist.

```
INSERT INTO NLanguage VALUES
('CHXX', THE (SELECT Languages from NLanguage
WHERE Country='CH'));
```

Einige dieser Features scheinen in der derzeitigen Version noch nicht voll ausgereift zu sein. So darf eine Unterabfrage nur *eine einzige* geschachtelte

Tabelle zurückgeben. Damit ist es also nicht möglich in Abhängigkeit von dem Tupel der äußeren Tabelle die jeweils passende innere Tabelle auszuwählen, bzw. nebeneinander Daten aus der äußeren und der inneren Tabelle auszugeben:

Beispiel 8 (Unzulässige Anfragen)

Es sollen alle Länder ausgegeben werden, in denen Deutsch gesprochen wird:

```
SELECT Country - UNZULAESSIG !!!! FROM NLanguage A,
      THE SELECT Languages FROM NLanguage B
      WHERE B.Country=A.Country) WHERE Name='German';
```

Es sollen alle Paare (L, S) ausgegeben werden, so dass die Sprache S im Land L gesprochen wird:

```
SELECT Country, Name, Percentage - UNZULAESSIG !!!!
FROM NLanguage A,
      THE ( SELECT Languages
            FROM NLanguage B
            WHERE B.Country=A.Country);
```

□

Die zweite der oben aufgeführten Anfragen ist zulässig, wenn man nur ein Land selektiert – d.h., nur eine geschachtelte Tabelle verwendet wird:

```
SELECT Country, Name, Percentage
FROM NLanguage A,
      THE ( SELECT Languages
            FROM NLanguage B
            WHERE B.Country=A.Country)
WHERE A.Country = 'CH';
```

Die erste der oben aufgeführten Anfragen kann mit Hilfe einer Subquery und des TABLE (<attr>)-Konstrukts (wobei <attr> ein tabellenwertiges Attribut sein muss) gelöst werden. Dieses erlaubt, die innere Tabelle in einer Subquery zu verwenden:

Beispiel:

```
SELECT Country
FROM NLanguage
WHERE EXISTS
      (SELECT *
      FROM TABLE (Languages)
      WHERE Name='German');
```

Country
A
B
CH
D
NAM

wobei hier (Languages) immer die innere Tabelle *NLanguage.Languages* des aktuellen Tupels adressiert.

Da TABLE (<attr>) jedoch nicht in der FROM-Zeile des äußeren SELECT-Statements vorkommen kann, kann man auch keine Attribute der inneren Tabelle für das äußere SELECT-Statement angeben. Entsprechend ist es nicht möglich, in der obigen Ausgabe auch den prozentualen Anteil in den verschiedenen Ländern auszugeben.

Eine etwas bessere Formulierung liefert der CURSOR-Operator (verwandt mit dem PL/SQL-Cursorkonzept):

Beispiel:

```
SELECT Country,
       cursor (SELECT *
              FROM TABLE (Languages))
FROM NLanguage;
```

Country	CURSOR(SELECT...)
CH	CURSOR STATEMENT : 2
NAME	PERCENTAGE
French	18
German	65
Italian	12
Romansch	1

Dieses Problem, lässt sich erst mit PL/SQL (vgl. Abschnitt 5.1.2) lösen. Hat man eine Tabelle *All_Languages*, die alle Sprachen enthält, so ist immerhin die folgende korrelierte Subquery möglich:

```
SELECT Country, Name
FROM NLanguage, All_Languages
WHERE Name IN
      (SELECT Name
       FROM TABLE (Languages));
```

Fazit: Man sollte den Wertebereich von geschachtelten Tabellen in *einer* Tabelle zugreifbar haben.

Die so definierten Objekttypen kann man sich mit `SELECT * FROM USER_TYPES` ausgeben lassen:

Type_name	Type_oid	Typecode	Attributes	Methods	Pre	Inc
GeoCoord	—	Object	2	0	NO	NO
Language_T	—	Object	2	0	NO	NO
Languages_List	—	Collection	0	0	NO	NO

Typen können mit `DROP TYPE` gelöscht werden. Hat man *abhängige Typen*, d.h. die Definition von Type B nutzt die Definition von Type A, so muss man diese Abhängigkeit übergehen:

In dem obigen Szenario führt `DROP TYPE Language_T` zu der Fehlermeldung *“Typ mit abhängigen Typen oder Tabellen kann nicht gelöscht oder ersetzt werden”* – da der Typ `Languages_List` davon abhängig ist. `DROP TYPE Language_T FORCE` führt dazu, dass der Typ `Language_T` gelöscht wird, allerdings leidet darunter der abhängige Typ `Languages_List` auch etwas:

```
SQL> desc Languages_List;
FEHLER:
ORA-24372: Ungültiges Objekt für Beschreibung
```

34 5. OBJEKTYPEN ALS KOMPLEXE ATTRIBUTE UND GESCHACHTELTE TABELLEN

6

TRANSAKTIONEN IN ORACLE

Beginn einer Transaktion.

```
SET TRANSACTION READ [ONLY | WRITE];
```

Sicherungspunkte setzen. Für eine längere Transaktion können zwischen- durch Sicherungspunkte gesetzt werden: Falls die Transaktion in einem späteren Stadium scheitert, kann man auf den Sicherungspunkt zurücksetzen, und von dort aus versuchen, die Transaktion anders zu einem glücklichen Ende zu bringen:

```
SAVEPOINT <savepoint>;
```

- COMMIT-Anweisung, macht alle Änderungen persistent,
- ROLLBACK [TO <savepoint>] nimmt alle Änderungen [bis zu <savepoint>] zurück,
- DDL-Anweisung (z. B. CREATE, DROP, RENAME, ALTER),
- Benutzer meldet sich von ORACLE ab,
- Abbruch eines Benutzerprozesses.

7

ÄNDERN DES DATENBANKSCHEMAS

Mit Hilfe der ALTER-Anweisung kann (unter anderem) das Datenbankschema verändert werden. Für alle Datenbankobjekte, die mit einem CREATE-Befehl erzeugt werden, gibt es den analogen DROP-Befehl um sie zu löschen, und den entsprechenden ALTER-Befehl zum Verändern des Objektes.

Mit ALTER TABLE können Spalten und Bedingungen hinzugefügt werden, bestehende Spaltendeklarationen verändert werden, und Bedingungen gelöscht, zeitweise außer Kraft gesetzt und wieder aktiviert werden:

```
ALTER TABLE <table>
  ADD (<add-clause>)
  MODIFY (<modify-clause>)
  DROP <drop-clause>
  :
  DROP <drop-clause>
  DISABLE <disable-clause>
  :
  DISABLE <disable-clause>
  ENABLE <enable-clause>
  :
  ENABLE <enable-clause>;
```

Die einzelnen Kommandos werden im folgenden behandelt:

Mit ADD können zu einer Tabelle Spalten und Tabellenbedingungen hinzugefügt werden:

```
ALTER TABLE <table>
  ADD (<col> <datatype> [DEFAULT <value>] [<colConstraint> ... <colConstraint>]
  :
  <col> <datatype> [DEFAULT <value>] [<colConstraint> ... <colConstraint>]
  <tableConstraint>,
  :
  <tableConstraint>)
  MODIFY (<modify-clause>)
  DROP <drop-clause>
  ... ;
```

Beispiel: Die Relation *economy* wird um eine Spalte *unemployment* erweitert. Außerdem wird zugesichert, dass die Summe der Anteile von Industrie, Dienstleistung und Landwirtschaft am Bruttoinlandsprodukt maximal 100%

ist:

```
ALTER TABLE Economy
  ADD (Unemployment NUMBER,
       CHECK (Industry + Services + Agriculture <= 100));
```

Beim Einfügen einer neuen Spalte wird diese mit NULL-Werten gefüllt. Damit kann eine solche Spalte nicht als NOT NULL deklariert werden (das kann man aber später per ALTER TABLE ADD (CONSTRAINT ...) noch nachholen).

Mit ALTER TABLE ... MODIFY lassen sich Spaltendefinitionen verändern:

```
ALTER TABLE <table>
  ADD (<add-clause>)
  MODIFY (<col> [<datatype>] [DEFAULT <value>] [<colConstraint> ... <colConstraint>]
  :
  <col> [<datatype>] [DEFAULT <value>] [<colConstraint> ... <colConstraint>]
  DROP <drop-clause>
  ... ;
```

Hier sind allerdings als <colConstraint> nur NULL und NOT NULL erlaubt. Alle anderen Bedingungen müssen mit ALTER TABLE ... ADD (<tableConstraint>) hinzugefügt werden.

Beispiele:

```
ALTER TABLE Country MODIFY (Capital NOT NULL);
ALTER TABLE encompasses ADD (PRIMARY KEY (Country,Continent));
ALTER TABLE Desert ADD (CONSTRAINT DesertArea CHECK (Area > 10));
```

Wird bei ADD oder MODIFY eine Bedingung formuliert, die der aktuelle Datenbankzustand nicht erfüllt, liefert ORACLE eine Fehlermeldung. Im obigen Beispiel wird die dritte Zeile akzeptiert, obwohl Null-Werte (die per Definition keine Bedingung verletzen können) auftreten.

Mit ALTER ... DROP/DISABLE/ENABLE können Bedingungen an eine Tabelle entfernt oder zeitweise außer Kraft gesetzt und wieder aktiviert werden:

```
ALTER TABLE <table>
  ADD (<add-clause>)
  MODIFY (<modify-clause>)
  DROP    PRIMARY KEY [CASCADE] | UNIQUE (<column-list>) |
         CONSTRAINT <constraint>
  DISABLE PRIMARY KEY [CASCADE] | UNIQUE (<column-list>) |
         CONSTRAINT <constraint>| ALL TRIGGERS
  ENABLE  PRIMARY KEY | UNIQUE (<column-list>) |
         CONSTRAINT <constraint>| ALL TRIGGERS;
```

Mit ENABLE/DISABLE ALL TRIGGERS werden alle zu einer Tabelle definierten Trigger (siehe Abschnitt

Eine PRIMARY KEY-Bedingung kann nicht gelöscht/disabled werden solange dieser Schlüssel durch einen Fremdschlüssel in einer REFERENCES-Deklaration referenziert wird. Wird CASCADE angegeben, werden eventuelle Fremdschlüssel-Bedingungen ebenfalls gelöscht/disabled. Beim enable'n muss man allerdings kaskadierend disable'te Constraints manuell einzeln wieder aktivieren werden.

In dem Abschnitt über referentielle Integrität wird gezeigt, dass die Definition von referentiellen Integritätsbedingungen das Verändern von Tupeln erheblich behindert. Deshalb müssen in solchen Fällen vor dem Update die entsprechenden Integritätsbedingungen deaktiviert und nachher wieder aktiviert werden. `ALTER SESSION` wurde bereits in Abschnitt

Teil II

Erweiterte Konzepte innerhalb
SQL

8

REFERENTIELLE INTEGRITÄT

Referentielle Integritätsbedingungen entstehen aus dem Zusammenhang zwischen Primär- und Fremdschlüsseln. Eine referentielle Integritätsbedingung

```
FOREIGN KEY (<attr-list>) REFERENCES <table'>(<attr-list'>);
```

definiert eine Inklusionsabhängigkeit: Zu jedem (Fremdschlüssel)wert der Attribute (<attr-list>) der *referenzierenden* Tabelle (*C- (Child-) Table*) <table> muss ein entsprechender Schlüsselwert von (<attr-list>) in der *referenzieren* Tabelle <table> (*P- (Parent-) Table*) existieren.

Dabei muss (<attr-list'>) ein Candidate Key der referenzierten Tabelle sein. In ORACLE kann nur der deklarierte PRIMARY KEY referenziert werden, damit ist die Angabe der Spalten optional.

Referentielle Integritätsbedingungen treten immer auf, wenn bei der Umsetzung vom ER-Modell zum relationalen Modell Schlüsselattribute der beteiligten Entities in Beziehungstypen eingehen:

```
CREATE TABLE Country
(Name VARCHAR2(32),
 Code VARCHAR2(4) PRIMARY KEY,
 ...);

CREATE TABLE Continent
(Name VARCHAR2(10) PRIMARY KEY,
 Area NUMBER(2));

CREATE TABLE encompasses
(Continent VARCHAR2(10) REFERENCES Continent(Name),
 Country VARCHAR2(4) REFERENCES Country(Code),
 Percentage NUMBER);
```

Aufgabe *referentieller Aktionen* bzgl. einer C-Tabelle ist, bei Veränderungen am Inhalt der P-Tabelle Aktionen auf der C-Tabelle auszuführen, um die referentielle Integrität der Datenbasis zu erhalten. Ist dies nicht möglich, so werden die gewünschten DELETE/UPDATE-Operationen nicht ausgeführt, bzw. zurückgesetzt.

8.1 Referentielle Aktionen im SQL-2 Standard

Nach dem *SQL-2-Standard* werden referentielle Integritätsbedingungen werden bei CREATE TABLE und ALTER TABLE als <columnConstraint> (für einzelne Spalten)

```
CONSTRAINT <name>
```

```
REFERENCES <table'> (<attr'>)
[ ON DELETE { NO ACTION | RESTRICT | CASCADE | SET DEFAULT | SET NULL } ]
[ ON UPDATE { NO ACTION | RESTRICT | CASCADE | SET DEFAULT | SET NULL } ]
```

oder <tableConstraint> (für mehrere Spalten) angegeben:

```
CONSTRAINT <name>
FOREIGN KEY [ (<attr-list>)]
REFERENCES <table'> (<attr-list'>)
[ ON DELETE { NO ACTION | RESTRICT | CASCADE | SET DEFAULT | SET NULL } ]
[ ON UPDATE { NO ACTION | RESTRICT | CASCADE | SET DEFAULT | SET NULL } ]
```

Die Klauseln ON DELETE und ON UPDATE geben an, welche referentiellen Aktionen bei einem DELETE bzw. UPDATE auf die referenzierte Tabelle ausgeführt werden sollen, um die referentielle Integrität der Datenbasis zu gewährleisten.

1. Ein INSERT bzgl. der referenzierten Tabelle oder ein DELETE bzgl. der referenzierenden Tabelle ist immer unkritisch.

```
INSERT INTO Country VALUES ('Lummerland','LU',...);
DELETE FROM isMember ('D','EU');
```

2. Ein INSERT oder UPDATE bzgl. der referenzierenden Tabelle, das einen Fremdschlüsselwert erzeugt, zu dem kein Schlüssel in der referenzierten Tabelle existiert, ist immer unzulässig:

```
INSERT INTO City VALUES ('Karl-Marx-Stadt','DDR',...);
anderenfalls ist es unkritisch:
UPDATE City SET Country='A' WHERE Name='Munich';
```

3. Notwendig sind damit nur referentielle Aktionen für DELETE und UPDATE bzgl. der referenzierten Tabelle:

```
UPDATE Country SET Code='UK' WHERE Code='GB'; oder
DELETE FROM Country WHERE Code='I';
```

NO ACTION:

Die DELETE/UPDATE-Operation auf der P-Tabelle wird zunächst ausgeführt; *Nach der Operation* wird überprüft, ob “dangling references” in der C-Tabelle entstanden sind. Falls ja, war die Operation verboten und wird zurückgenommen.

```
CREATE TABLE River
(Name VARCHAR2(20) CONSTRAINT RiverKey PRIMARY KEY,
River VARCHAR2(20) REFERENCES River(Name),
Lake VARCHAR2(20) REFERENCES Lake(Name),
Sea VARCHAR2(25) REFERENCES Sea(Name),
Length NUMBER);
```

```
DELETE FROM River;
```

Unter der Annahme, dass es keine weiteren Referenzen auf *River* gäbe (was in MONDIAL nicht der Fall ist, da *located River* referenziert), würden dabei alle Flüsse gelöscht. Referenzen durch Nebenflüsse, die ebenfalls gelöscht werden, sind dabei kein Hindernis (da der Datenbankzustand *nach* der kompletten Operation betrachtet wird).

RESTRICT:

Die DELETE/UPDATE-Operation auf der P-Tabelle wird nur dann ausgeführt, wenn keine “dangling references” in der C-Tabelle entstehen können:

```
DELETE FROM Organization;
```

wird abgebrochen, falls es eine Organisation gibt, die Mitglieder hat (Referenz von *isMember* auf *Organization*).

CASCADE:

Die DELETE/UPDATE-Operation auf der P-Tabelle wird ausgeführt. Die referenzierenden Tupel der C-Tabelle werden ebenfalls mittels DELETE entfernt, bzw. mittels UPDATE geändert. Ist die C-Tabelle selbst P-Tabelle bzgl. einer anderen Bedingung, so wird das DELETE/UPDATE bzgl. der dort festgelegten Löschr/Änderungs-Regel weiter behandelt:

```
UPDATE Country SET Code='UK' WHERE Code='GB';
```

wird am sinnvollsten dadurch ausgeführt, dass die Ersetzung für referenzierende Tupel ebenfalls durchgeführt wird:

Country:	(United Kingdom,GB,...)	↔	(United Kingdom,UK,...)
Province:	(Yorkshire,GB,...)	↔	(Yorkshire,UK,...)
City:	(London,GB,Greater London,...)	↔	(London,UK,Greater London,...)

SET DEFAULT:

Die DELETE/UPDATE-Operation auf der P-Tabelle wird ausgeführt und bei den referenzierenden Tupeln der C-Tabelle wird der entsprechende Fremdschlüsselwert auf die für die betroffenen Spalten festgelegten DEFAULT-Werte gesetzt. Dafür muss dann wiederum ein entsprechendes Tupel in der referenzierten Relation existieren. Beispiel: Eine Firmendatenbank, in denen jedes Projekt einem Mitarbeiter zugeordnet ist. Fällt dieser aus, werden seine Projekte zur Chefsache gemacht.

SET NULL:

Die DELETE/UPDATE-Operation auf der P-Tabelle wird ausgeführt. In der C-Tabelle wird der entsprechende Fremdschlüsselwert durch NULL ersetzt. Voraussetzung ist hier, dass NULLs zulässig sind.

Beispiel: Die Relation *located* gibt an, an welchem Fluss/See/Meer eine Stadt liegt, z. B.

```
located(Bremerhaven,Nds.,D,Weser,NULL,Nordsee)
```

```
Wird nun mit DELETE * FROM River WHERE Name='Weser';
```

das Tupel 'Weser' in der Relation River gelöscht, sollte die Information, dass Bremerhaven an der Nordsee liegt, erhalten bleiben:

```
located(Bremerhaven,Nds.,D,NULL,NULL,Nordsee)
```

8.2 Referentielle Aktionen in ORACLE

In ORACLE 9 sind nur ON DELETE/UPDATE NO ACTION, ON DELETE CASCADE und ON DELETE SET NULL implementiert :-(. Als Default wird NO ACTION angenommen; damit ist nur optional anzugeben, falls ON DELETE CASCADE oder ON DELETE SET NULL verwendet werden soll:

```
CONSTRAINT <name>
```

```
REFERENCES <table'> (<attr'>) [ON DELETE CASCADE]
```

für `<columnConstraint>` bzw.

```
CONSTRAINT <name>
  FOREIGN KEY [ (<attr-list>)]
  REFERENCES <table'> (<attr-list'>)
  [ON DELETE CASCADE]
```

für `<tableConstraint>` (für mehrere Spalten).

Insbesondere die Tatsache, dass `ON UPDATE CASCADE` fehlt, ist beim Durchführen von Updates ziemlich lästig:

Beispiel 9 (Umbenennung eines Landes) Für die Tabelle *Country* ist das Kürzel *Code* als `PRIMARY KEY` definiert. *Code* wird u. a. in *Province* referenziert, d.h. ist dort *Fremdschlüssel*:

```
CREATE TABLE Country
  ( Name  VARCHAR2(32) NOT NULL UNIQUE,
    Code  VARCHAR2(4)  CONSTRAINT CountryKey PRIMARY KEY);

CREATE TABLE Province
  ( Name      VARCHAR2(32)
    Country   VARCHAR2(4)  CONSTRAINT ProvRefsCountry
                REFERENCES Country(Code));
```

Die beiden Tabellen enthalten unter anderem die Tupel ('United Kingdom','GB') und ('Yorkshire','GB'). Nun soll das Landeskürzel von 'GB' nach 'UK' geändert werden.

`UPDATE Country SET Code='UK' WHERE Code='GB'` führt zu einer "dangling reference" des Tupels ('Yorkshire','GB').

will man zuerst `UPDATE Province SET Code='UK' WHERE Code='GB'` ändern, gibt es kein zu referenzierendes Tupel für ('Yorkshire','UK').

Damit muss man zuerst die referentielle Integritätsbedingung außer Kraft setzen, dann die Updates vornehmen, und danach die referentielle Integritätsbedingung wieder aktivieren:

```
ALTER TABLE Province DISABLE CONSTRAINT ProvRefsCountry;
UPDATE Country SET Code='UK' WHERE Code='GB';
UPDATE Province SET Country='UK' WHERE Country='GB';
ALTER TABLE Province ENABLE CONSTRAINT ProvRefsCountry;    □
```

Man kann ein Constraint auch bei der Tabellendefinition mitdefinieren, und sofort disablen:

```
CREATE TABLE <table>
  ( <col> <datatype> [DEFAULT <value>]
    [<colConstraint> ... <colConstraint>],
    :
  <col> <datatype> [DEFAULT <value>]
    [<colConstraint> ... <colConstraint>],
  [<tableConstraint>],
  :
```

```

    [<tableConstraint>])
  DISABLE ...
  :
  DISABLE ...
  ENABLE ...
  :
  ENABLE ...;

```

In dem oben beschriebenen Fall stellt “nur” das Ändern von Daten ein Problem dar – das mit `ON UPDATE CASCADE` gelöst werden könnte. Ein analoges Problem ergibt sich aus gegenseitigen und zyklischen Referenzen zwischen verschiedenen Tabellen:

```

CREATE TABLE Country
  ( Name VARCHAR2(32),
    Code VARCHAR2(4) PRIMARY KEY,
    Capital VARCHAR2(35),
    Province VARCHAR2(32),
    :
  CONSTRAINT CountryCapRefsCity
    FOREIGN KEY (Capital,Code,Province)
    REFERENCES City(Name,Country,Province));

CREATE TABLE Province
  ( Name VARCHAR2(32),
    Country VARCHAR2(4),
    Capital VARCHAR2(35),
    :
  PRIMARY KEY (Name, Country),
  CONSTRAINT ProvRefsCountry
    FOREIGN KEY (Country)
    REFERENCES Country(Name)),
  CONSTRAINT ProvCapRefsCity
    FOREIGN KEY (Capital,Country,Name)
    REFERENCES City(Name,Country,Prov));

CREATE TABLE City
  ( Name VARCHAR2(35),
    Country VARCHAR2(4),
    Province VARCHAR2(32),
    :
  PRIMARY KEY (Name, Country, Province),
  CONSTRAINT CityRefsProv
    FOREIGN KEY (Country, Province)
    REFERENCES Province(Country, Name));

```

Ein Einfügen von Daten in diese Tabellen ist so nicht möglich, da in der jeweils anderen Tabelle noch nichts existiert. In diesem Fall wird man z. B.

`CityRefsProv` bei der Tabellendefinition disable, dann die Relationen *City*, *Province* und *Country* “von unten her” füllen, und danach das Constraint durch

```
ALTER TABLE Country
    ENABLE CONSTRAINT CityRefsProv;
```

aktivieren.

Wie bereits in Abschnitt

9

VIEWS – TEIL 2

9.1 View Updates

Views werden häufig (in Kombination mit der Vergabe von Zugriffsrechten, siehe Abschnitt

Über die Tabelle `USER_UPDATABLE_COLUMNS` des Data Dictionary kann der Benutzer abfragen, welche (View-)Spalten updatable sind (in dieser Abfrage ist es wichtig, den Tabellennamen in Großbuchstaben anzugeben!). In dem folgenden View können alle Spalten außer *Density* verändert werden. Da *Density* ein abgeleiteter Wert ist, kann diese Spalte natürlich nicht direkt verändert werden.

```
CREATE OR REPLACE VIEW temp AS
SELECT Name, Code, Area, Population, Population/Area AS Density
FROM Country;
```

```
SELECT * FROM USER_UPDATABLE_COLUMNS
WHERE Table_Name = 'TEMP';
```

Table_Name	Column_Name	UPD	INS	DEL
temp	Name	yes	yes	yes
temp	Code	yes	yes	yes
temp	Area	yes	yes	yes
temp	Population	yes	yes	yes
temp	Density	no	no	no

```
INSERT INTO temp (Name, Code, Area, Population)
VALUES ('Lummerland', 'LU', 1, 4)
SELECT * FROM temp where Code = 'LU';
```

Name	Code	Area	population	Density
Lummerland	LU	1	4	4

Da das View bei der Ausgabe aus der (durch das `INSERT` veränderten) aktuellen Basistabelle *Country* neu berechnet wird, enthält es auch den Wert für *Density*.

Werte, die durch Aggregatfunktionen berechnet wurden, sind in Views ebenfalls nicht veränderbar. Diese Fälle sind relativ einfach damit zu begründen sind, dass berechnete Werte nicht geändert werden können.

```
CREATE VIEW CityCountry (City, Country) AS
SELECT City.Name, Country.Name
FROM City, Country
```

```

WHERE City.Country = Country.Code;
SELECT * FROM USER_UPDATABLE_COLUMNS
WHERE Table_Name = 'CITYCOUNTRY';

```

Table_Name	Column_Name	UPD	INS	DEL
CityCountry	City	yes	yes	yes
CityCountry	Country	no	no	no

Über diese Sicht können also Städte(namen) verändert werden. das Einfügen von Tupeln ist nicht möglich, da das Attribut *Country* nicht verändert/inserted werden darf, andererseits *Country* aber als Teil des Schlüssels einer neu eingefügten Stadt angegeben werden müsste.

```

UPDATE CityCountry
SET City = 'Wien'
WHERE City = 'Vienna';

SELECT * FROM City WHERE Country = 'A';

```

Name	Country	Province	...
Wien	A	Vienna	...
:	:	:	:

Aber entgegen der oben angegebenen Werte können Daten in *CityCountry* gelöscht werden:

```

SQL> delete from CityCountry where country='Austria';
9 Zeilen wurden gelöscht.

```

Dieser Befehl löscht die betroffenen Städte aus *City*, löscht jedoch *Austria* nicht aus *Country*.

Ein spezielles Problem stellen Join-Views dar, bei denen mehrere Basistabellen verknüpft werden. Generell erlaubt ORACLE 8 nicht, dass ein View Update *mehrere* Basistabellen gleichzeitig verändert. Außerdem kommt es auch häufig vor, dass Werte zwar unverändert aus Basistabellen übernommen werden, und es trotzdem nicht möglich ist, eine eindeutige Abbildung der Änderungen auf die Basistabelle zu garantieren. Die ORACLE-Heuristiken basieren *nur* auf Schema-Informationen, betrachten also nicht, ob in der *gegebenen Datenbankaninstanz* eine eindeutige Umsetzung möglich ist. Dabei spielen Schlüssel-eigenschaften eine wichtige Rolle:

- Ist der Schlüssel einer Basistabelle auch gleichzeitig Schlüssel des Views, ist eine eindeutige Umsetzung möglich.
- umfasst der Schlüssel einer Basistabelle einen Schlüssel des Views, ist eine Umsetzung möglich (wobei eine Veränderung/Löschung an einem Tupel des Views möglicherweise mehrere Tupel der Basistabelle beeinflusst):

```

CREATE OR REPLACE VIEW temp AS
SELECT country, name, population
FROM Province A
WHERE population = (SELECT MAX(population)
FROM Province B

```



```
WHERE A.Country = B.Country);
```

```
SELECT * FROM temp WHERE Country = 'D';
```

Country	Name	Population
D	Nordrhein-Westfalen	17816079

```
UPDATE temp
```

```
SET population = 0 where Country = 'D';
```

```
SELECT * FROM Province WHERE Country = 'D';
```

Ergebnis: die Bevölkerung der bevölkerungsreichsten Provinz Deutschlands wird auf 0 gesetzt. Damit ändert sich auch die Auswahl der Provinzen für das View !

```
SELECT * FROM temp WHERE Country = 'D';
```

Country	Name	Population
D	Bayern	11921944

- Ein Einfügen in das folgende View ist nicht möglich, da der Schlüssel der Basisrelation (*Province.Name* und *Province, Country* nicht komplett in den Attributen des Views enthalten ist.

```
CREATE OR REPLACE VIEW CountryProvPop AS
SELECT country, population
FROM Province A;
```

- Umfasst der Schlüssel einer Basistabelle keinen Schlüssel des Views komplett, ist keine eindeutige Umsetzung mehr möglich (siehe Aufgaben).

Bei Join-Views hat man allgemein das Problem, das man meistens einen Equi-Join über Schlüsselattribute bildet, wobei nur eines der Attribute dann in dem View auftritt – das andere (das zwar mit dem anderen übereinstimmt, aber eben formal nicht dasselbe Attribut ist wird dann nicht auf die darunterliegende Basistabelle umgesetzt.

In dem obigen Beispiel wurde ein Tupel eines Views so modifiziert, dass es aus dem Wertebereich des Views hinausfiel. Da Views häufig verwendet werden, um den “Aktionsradius” eines Benutzers einzuschränken, ist dies in vielen Kontexten unerwünscht und kann durch `WITH CHECK OPTION` verhindert werden:

Beispiel 10 Ein Benutzer soll *nur* mit US-amerikanischen Städte arbeiten.

```
CREATE OR REPLACE VIEW UScities AS
SELECT *
FROM City
WHERE Country = 'USA'
WITH CHECK OPTION;

UPDATE UScities
SET Country = 'D' WHERE Name = 'Miami';
```

liefert die Fehlermeldung

```
FEHLER in Zeile 1:
```

```
ORA-01402: Verletzung der WHERE-Klausel einer View WITH CHECK OPTION
```

Es ist übrigens erlaubt, Tupel aus dem View zu *löschen*. □

9.2 Materialized Views; View Maintenance

Views werden bei jeder Anfrage neu berechnet. Dies hat den Vorteil, dass sie immer den aktuellen Datenbankzustand repräsentieren. Bei der Verwendung großer Views über teilweise nur selten veränderten Daten – wie sie im realen Leben häufig vorkommen – ist eine ständige komplette Neuberechnung jedoch ineffizient. Zu diesem Zweck können *Materialized Views* eingesetzt werden, die bei jeder Datenänderung automatisch aktualisiert werden (dies kann u. a. durch Trigger (vgl. Abschnitt

Sowohl *View Updates* als auch *View Maintenance* sind aktuelle Forschungsthemen (Theorie und Implementierung).

10 ZUGRIFFSRECHTE

Jeder Benutzer weist sich gegenüber ORACLE durch seinen Benutzernamen und sein Passwort aus.¹ Dem Benutzernamen werden vom Datenbankadministrator (DBA) Zugriffsrechte erteilt. Der DBA hat somit eine Schlüsselfunktion in der Verwaltung der Datenbank. In der Praxis fallen u. a. folgende Tätigkeiten in seinen Aufgabenbereich: Einrichten der Datenbank, Verwaltung der Benutzerrechte, Performance-Tuning der Datenbank, Durchführung von Datensicherungsmaßnahmen und “Beaufsichtigung” der Benutzer (Auditing). Bei der Vergabe von Zugriffsrechten an die Benutzer wird meist nach der Regel verfahren, das jeder Benutzer so wenige Rechte wie möglich bekommt - damit er möglichst wenig Schaden in der Datenbank anrichten kann - und so viele Rechte wie nötig um seine Anwendungen durchführen zu können.

Schemakonzept. Die Organisation von Tabellen in ORACLE basiert auf dem *Schemakonzept*: Jedem Benutzer ist sein *Database Schema* zugeordnet, in dem er sich defaultmäßig aufhält und in dem er Objekte erzeugt und Anfragen an sie stellt. Die Bezeichnung der Tabellen geschieht somit global durch `<username>.<table>`, wird bei einer Anfrage durch einen Benutzer das Schema nicht angegeben, wird automatisch das entsprechende Objekt aus dem eigenen Schema angesprochen.

Die Zugriffsrechte teilen sich in zwei Gruppen: “Systemprivilegien”, die z. B. zu Schemaoperationen berechtigen, sowie “Objekt”rechte, d.h., was man dann mit den einzelnen Objekten machen kann.

Systemprivilegien. In ORACLE existieren über 80 verschiedene Systemberechtigungen. Jede Systemberechtigung erlaubt einem Benutzer die Ausführung einer bestimmten Datenbankoperation oder Klasse von Datenbankoperationen. Auch bestimmte Schema-Objekte, wie z. B. Cluster, Indices und Trigger werden nur durch Systemberechtigungen gesteuert. Da Systemberechtigungen oftmals weitreichende Konsequenzen haben, darf sie in der Regel nur der DBA vergeben.

- **CREATE [ANY] TABLE/VIEW/TYPE/INDEX/CLUSTER/TRIGGER/PROCEDURE:** Benutzer darf die entsprechenden Schema-Objekte erzeugen,
- **ALTER [ANY] TABLE/TYPE/TRIGGER/PROCEDURE:** Benutzer darf die entsprechenden Schema-Objekte verändern,
- **DROP [ANY] TABLE/TYPE/VIEW/INDEX/CLUSTER/TRIGGER/PROCEDURE:** Benutzer darf die entsprechenden Schema-Objekte löschen.
- **SELECT/INSERT/UPDATE/DELETE [ANY] TABLE:** Benutzer darf in Tabellen Tupel lesen/erzeugen/verändern/entfernen.

¹Im Rahmen des Praktikums wird durch den Aufruf von `sqlplus` / der UNIX-Account zur Autorisierung verwendet.

ANY berechtigt dazu die entsprechende Operation in *jedem* Schema auszuführen, fehlt ANY, so bleibt die Ausführung auf das eigene Schema beschränkt. Die Teilnehmer des Praktikums sollten etwa mit den Privilegien CREATE SESSION, ALTER SESSION, CREATE TABLE, CREATE TYPE, CREATE CLUSTER, CREATE SYNONYM, CREATE VIEW ausgestattet sein. Dabei sind die Zugriffe und Veränderungen an den eigenen Tabellen nicht explizit aufgeführt (würde logischerweise SELECT TABLE heißen).

Will man auf eine Tabelle zugreifen, deren Zugriff man nicht gestattet ist, etwa SELECT * FROM Kohl.Private, bekommt man nur die Meldung ORA-00942: Tabelle oder View nicht vorhanden.

Systemprivilegien werden mit Hilfe der GRANT-Anweisung erteilt:

```
GRANT <privilege-list>
TO <user-list> | PUBLIC [ WITH ADMIN OPTION ];
```

<privilege-list> ist dabei eine Aufzählung der administrativen Privilegien, die man jemandem erteilen will. Mit der <user-list> gibt man an, wem diese Privilegien erteilt werden; mit PUBLIC erhält jeder das Recht. Wird ein Systemprivileg zusätzlich mit ADMIN OPTION vergeben, so kann der Empfänger es auch weiter vergeben.

Informationen bzgl. der Zugriffsrechte werden in Tabellen des Data Dictionary gespeichert.² Mit SELECT * FROM SESSION_PRIVS erfährt man, welche generellen Rechte man besitzt.

Objektprivilegien. Jedes Datenbankobjekt hat einen Eigentümer, dies ist meistens derjenige der es angelegt hat (wazu er allerdings auch wieder das Recht haben muss). Prinzipiell darf niemand sonst mit einem solchen Objekt arbeiten, außer der Eigentümer oder der DBA erteilt ihm explizit entsprechende Rechte:

```
GRANT <privilege-list> | ALL [<column-list>]
ON <object>
TO <user-list> | PUBLIC
[ WITH GRANT OPTION ];
```

Hierbei wird das betreffende Objekt durch <object> beschrieben und kann von der Art TABLE, VIEW, PROCEDURE/FUNCTION/PACKAGE oder TYPE sein. <privilege-list> ist eine Aufzählung der Privilegien, die man erteilen will. Mögliche Privilegien sind CREATE, ALTER und DROP für die verschiedenen Arten von Schemaobjekten, DELETE, INSERT, SELECT und UPDATE für Tabellen³ und Views, außerdem INDEX, und REFERENCES für Tabellen. Für INSERT, REFERENCES und UPDATE kann optional angegeben werden, für welche Spalten das Recht vergeben wird (bei DELETE ist das natürlich nicht erlaubt und resultiert auch in einer Fehlermeldung⁴). Für Prozeduren/Funktionen/Packages und Typen kann man EXECUTE vergeben. Mit ALL gibt man alle Privilegien die man an dem beschriebenen Objekt hat, weiter.

²Zur Erinnerung: alle Tabellen, die im Data Dictionary enthalten sind, können mit SELECT * FROM DICTIONARY erfragt werden.

³dabei kann man mit UPDATE-Recht weder löschen noch einfügen.

⁴für ORACLE 8.0.3 getestet.

- `SELECT`, `UPDATE`, `INSERT`, `DELETE` klar, die entsprechenden Zugriffs- und Änderungsoperationen,
- `REFERENCES`: das Recht, Spalten einer Tabelle als Fremdschlüssel in einer `CREATE TABLE`-Anweisung zu deklarieren und referentielle Aktionen anzugeben,
- `INDEX` das Recht, Indexe auf dieser Tabelle zu erstellen.
- `EXECUTE` das Recht, eine Prozedur, Funktion oder einen Trigger auszuführen, oder einen Typ zu benutzen.

Mit der `<user-list>` gibt man an, wem diese Privilegien erteilt werden; mit `PUBLIC` erhält jeder das Recht. Wird ein Recht mit `GRANT OPTION` vergeben, kann derjenige, der es erhält, es auch weiter vergeben.

Rechte entziehen. Gelegentlich ist es erforderlich, jemandem ein Recht (oder nur die `GRANT OPTION`) zu entziehen; dies kann man natürlich nur machen, wenn man dieses Recht selbst vergeben hat:

Administrative Rechte:

```
REVOKE <privileg-list> | ALL
FROM <user-list> | PUBLIC;
```

Objekt-Rechte:

```
REVOKE <privileg-list> | ALL
ON TABLE <table>
FROM <user-list> | PUBLIC [CASCADE CONSTRAINTS];
```

`CASCADE CONSTRAINTS` sorgt dafür, dass alle referentiellen Integritätsbedingungen, die auf einem entzogenen `REFERENCES`-Privileg beruhen, wegfallen.

- Hat ein Benutzer eine Berechtigung von mehreren Benutzern erhalten, behält er sie, bis sie ihm jeder einzelne entzogen hat.
- Hat ein Benutzer eine Berechtigung mit `ADMIN OPTION` oder `GRANT OPTION` weitergegeben und bekommt sie entzogen, so wird sie automatisch auch allen Benutzern entzogen, an die er sie weitergegeben hat.

Mit

```
SELECT * FROM USER_TAB_PRIVS;
```

kann man sich die Informationen über Tabellen ausgegeben lassen, die einem gehören und auf die man irgendwelche Rechte vergeben oder die jemandem anderem gehören und man Rechte dafür bekommen hat. Hat man Rechte nur für bestimmte Spalten einer Tabelle vergeben oder erhalten, erfährt man dies mit

```
SELECT * FROM USER_COL_PRIVS;
```

Die Tabellen `USER_TAB/COL_PRIVS_MADE` und `USER_TAB/COL_PRIVS_RECD` enthalten im einzelnen die vergebenen oder erhaltenen Rechte für Tabellen bzw. Spalten.

Rollenkonzept. Neben der direkten Vergabe von Privilegien an einzelne Benutzer kann die Vergabe von Privilegien in `ORACLE` auch durch *Rollen* geregelt werden. Benutzer die über die gleichen Rechte verfügen sollen werden dann einer bestimmten Rolle zugeordnet. Das Rollenkonzept vereinfacht somit auch die Rechtevergabe für den `DBA`, da die Rechte nur einmal der Rolle

zugeordnet werden, anstatt dies für jeden einzelnen Benutzer zu wiederholen. Rollen können hierarchisch strukturiert sein. Dabei muss darauf geachtet werden, dass keine Zyklen bei der Zuweisung entstehen. Die Zuordnung von Benutzern zu einer Rolle erhält man (falls man die DBA-Tabellen lesen darf) über folgende Anfrage

```
SELECT * FROM DBA_ROLE_PRIVS;
```

11 SYNONYME

Synonyme können verwendet werden, um ein Schemaobjekt unter einem anderen Namen als ursprünglich abgespeichert anzusprechen. Dies ist insbesondere sinnvoll, wenn man eine Relation, die in einem anderen Schema liegt, nur unter ihrem Namen ansprechen will.

```
CREATE [PUBLIC] SYNONYM <synonym>
FOR <schema>.<object>;
```

Ohne den Zusatz PUBLIC ist das Synonym nur für den Benutzer definiert, der es definiert hat. Mit PUBLIC ist das Synonym systemweit verwendbar. Das dazu notwendige CREATE ANY SYNONYM-Privileg haben i.a. nur die SysAdmins.

Beispiel: Wenn ein Benutzer keine eigene Relation “City” besitzt, sondern stattdessen immer die Relation “City”, aus dem Schema “dbis” verwendet, müsste er diese immer mit SELECT * FROM dbis.City ansprechen. Definiert man

```
CREATE SYNONYM City
FOR dbis.City;
```

so kann man sie auch über SELECT * FROM City erreichen.

Man kann übrigens ein Synonym auch für eine Tabelle definieren, die (noch) nicht existiert und/oder auf die man noch kein Zugriffsrecht hat. Wird die Tabelle dann definiert und erhält man das Zugriffsrecht, tritt das Synonym in Kraft.

Synonyme werden mit DROP SYNONYM <synonym> gelöscht.

12 ZUGRIFFSEINSCHRÄNKUNG ÜBER VIEWS

Bei der Aufstellung der Objektprivilegien im vorhergehenden Abschnitt lässt sich feststellen, dass bei `GRANT SELECT` der Zugriff nicht auf Spalten eingeschränkt werden kann. Dies kann allerdings einfach über Views (vgl. Abschnitt Der *nicht existierende* Befehl

```
GRANT SELECT [<column-list>]
ON <table>
TO <user-list> | PUBLIC
[ WITH GRANT OPTION ];
```

kann ersetzt werden durch

```
CREATE VIEW <view> AS
  SELECT <column-list>
  FROM <table>;

GRANT SELECT
ON <view>
TO <user-list> | PUBLIC
[ WITH GRANT OPTION ];
```

Beispiel: Der Benutzer `pol` ist Besitzer der Relation “Country”. Er entscheidet sich, seinem Kollegen `geo` die Daten über die Hauptstadt und ihre Lage nicht zur Verfügung zu stellen. Alle restlichen Daten sollen von `geo` aber gelesen *und* geschrieben werden können.

```
CREATE VIEW pubCountry AS
SELECT Name, Code, Population, Area
FROM Country;
```

```
GRANT SELECT ON pubCountry TO geo;
```

Da das View über Basis *genau einer* Basisrelation definiert ist und der von Basisrelation und View übereinstimmt, sind Updates und Einfügungen erlaubt.

```
GRANT DELETE,UPDATE,INSERT ON pubCountry TO geo;
```

Zusätzlich wird `geo` sich ein Synonym definieren:

```
CREATE SYNONYM Country FOR pol.pubCountry;
```

Ärgerlich ist in diesem Zusammenhang nur, dass man keine Referenzen auf Views legen kann (diese haben keinen Primary Key): Um `Country.Code` zu referenzieren, muss `geo` trotzdem die *Basistabelle* `pol.pubCountry` verwenden:

```
pol : GRANT REFERENCE Code ON Country TO geo;
geo : ... REFERENCES pol.Country(Code);
```


13 OPTIMIERUNG DER DATENBANK

Dieser Abschnitt behandelt die in ORACLE vorhandenen Konstrukte, um Speicherung und Zugriff einer Datenbank zu optimieren. Diese Konstrukte dienen dazu, (a) effizienter bestimmte Einträge zu finden (Indexe) und (b) physikalisch schneller zugreifen zu können (Cluster). (a) ist dabei ein algorithmisches Problem, betreffend die Suche nach Werten; (b) soll die Zugriffe auf den Hintergrundspeicher minimieren.

Diese Strukturen haben keine Auswirkung auf die Formulierung der restlichen SQL-Anweisungen!

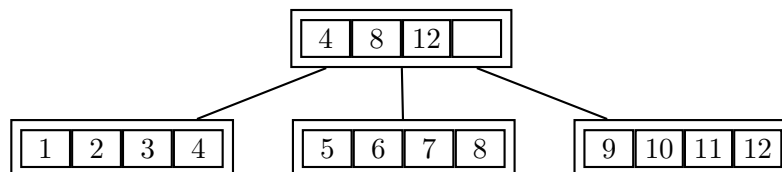
13.1 Indexe

Indexe unterstützen den Zugriff auf eine Tabelle über einen gegebenen Spaltenwert:

```
CREATE TABLE PLZ
  (City    VARCHAR2(35)
   Country VARCHAR2(4)
   Province VARCHAR2(32)
   PLZ     NUMBER)
```

- Indexe in ORACLE als B-Baum organisiert,
- logisch und physikalisch unabhängig von den Daten der zugrundeliegenden Tabelle,
- keine Auswirkung auf die Formulierung einer SQL-Anweisung,
- mehrere Indexe für eine Tabelle möglich,
- bei sehr vielen Indexen auf einer Tabelle kann es beim Einfügen, Ändern und Löschen von Sätzen zu Performance-Verlusten kommen.

B-Baum:



- Logarithmische Höhe des Baumes,
- B-Baum: Knoten enthalten auch die Werte der Tupel,
- B*-Baum: Knoten enthalten *nur* die Weg-Information, daher ist der Verzweigungsgrad sehr hoch, und die Höhe des Baumes auch absolut gesehen gering.
- Schneller Zugriff (logarithmisch) versus hoher Reorganisationsaufwand (→ Algorithmentechnik-Vorlesung).

Indexarten:**eindeutige Indexe:**

keine gleichen Werte in der Spalte des Indexe erlaubt,
 bei einer PRIMARY KEY-Deklaration erzeugt ORACLE automatisch einen Index über diese Spalte(n).

mehrdeutige Indexe:

gleiche Werte sind erlaubt.

zusammengesetzte Indexe:

Index besteht aus mehreren Spalten (Attributen) einer Tabelle
 sinnvoll, wenn häufig WHERE-Klauseln über mehrere Spalten formuliert werden (z. B. (L_ID,LT_ID)).

```
CREATE [UNIQUE] INDEX <name> ON <table>(<column-list>);
```

Im obigen Beispiel wäre ein Index über L_ID, PLZ sinnvoll:

```
CREATE INDEX PLZIndex ON PLZ (Country,PLZ);
SELECT *
  FROM plz
 WHERE plz = 79110 AND Country = 'D';
```

Indexe werden mit DROP INDEX gelöscht.

Wichtig: Indexe sind physikalische Strukturen, die in der Datenbank gespeichert sind, während Schlüssel ein rein logisches Konzept sind. Damit gehören Indexe *nicht* zur Modellierung (ER- und relationale Modellierung), sondern werden erst betrachtet, wenn das Datenbankschema entworfen wird.

13.2 Bitmap-Indexe

Die Motivation der oben genannten Indexe (insbesondere als UNIQUE INDEX) liegt in erster Linie darin, den Zugriff zu einzelnen Elementen zu verbessern indem nicht mehr die gesamte Relation linear durchsucht werden muss. Erst auf den zweiten Blick wird erkennbar, dass damit auch alle Werte mit demselben Indexwert effizient zugegriffen werden können.

Bei BITMAP-Indexen liegt das Hauptinteresse darauf, zu bestimmten Attributen, die nur wenige verschiedene Wert annehmen, *alle* Tupel mit einem bestimmten Attributwert optimal selektieren zu können: Für die entsprechenden Attribute wird eine Bitmap angelegt, die für jeden vorkommenden Wert ein Bit enthält. Dieses wird für ein Tupel genau dann gesetzt, wenn das Tupel den entsprechenden Attributwert enthält:

```
CREATE BITMAP INDEX <name> ON <table>(<column-list>);
```

Beispiel 11 (Bitmap-Index) Die Relation *encompasses* kann vorteilhaft mit einem Bitmap-Index über Kontinent erweitert werden:

```
CREATE BITMAP INDEX continents_index ON encompasses(continent);
```

Country	Perc.	EUR	AS	AM	AF	AUS
D	100	×				
CH	100	×				
USA	100			×		
R	20	×				
R	80		×			
ZA	100				×	
NZ	100					×

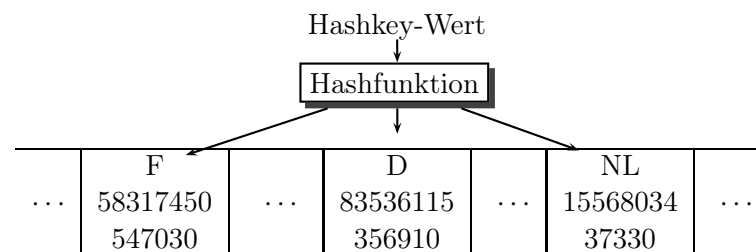
□

Bitmap-Indexe haben insbesondere dann Performanz-Vorteile, wenn eine **WHERE**-Klausel mehrere solche Spalten auswertet und damit auf eine Verknüpfung auf logischer (Bit)-Ebene auf diesen Indexen reduziert werden kann. Bitmap-Indexe sind damit maßgeschneidert für Data-Warehousing-Anwendungen.

13.3 Hashing

Hashing unterstützt Zugriff auf eine Tabelle über bestimmte Attributwerte (eben die, die als *Hashkey* definiert sind). Dabei wird aufgrund dieser Attributwerte *in konstanter Zeit* berechnet, wo die entsprechenden Tupel zu finden sind: Eine Hash-Funktion bildet jeden Wert des angegebenen Hashkeys auf eine Zahl innerhalb eines festgelegten Hash-Bereiches ab. Die Vorgehensweise ist damit ähnlich zu einem Index.

Z.B. wäre ein Hash-Zugriff sinnvoll, wenn um auf die Daten über ein bestimmtes Land gezielt zugreifen zu können: Hashkey ist *Country.Code*.



- falls Anzahl der Hash-Werte ausreichend groß, genügt ein Blockzugriff, um einen Datensatz zu finden.
- kein Zugriff auf Indexblöcke erforderlich.

In ORACLE 8 ist Hashing nur für Cluster implementiert.

13.4 Cluster

Cluster unterstützen Zugriff auf mehrere Tabellen mit gemeinsamen Spalten durch physikalisches Zusammenfassen der Tabellen nach diesen Spalten, um jeweils bei einem Hintergrundspeicherzugriff semantisch zusammengehörende Daten in den Hauptspeicher zu bringen.

- Zusammenfassung einer Gruppe von Tabellen, die alle eine oder mehrere gemeinsame Spalten (Clusterschlüssel) besitzen,
- sinnvoll bei referentiellen Integritätsbedingungen (Fremdschlüsselbeziehungen) oder bei häufigen **JOIN**-Anweisungen über dieselbe Spalte(n),

- auch zu einer einzelnen Tabelle kann ein Cluster erzeugt werden, z. B. um Städte nach Landesteilen geordnet abzuspeichern.
- geringere Anzahl an Plattenzugriffen und schnellere Zugriffsgeschwindigkeit
- geringerer Speicherbedarf, da jeder Clusterschlüsselwert nur einmal abgespeichert wird
- ineffizient bei häufigen Updates der Clusterschlüsselwerte, da dies eine physikalische Reorganisation bewirkt
- schlechtere Performance beim Einfügen in Cluster-Tabellen

Wird ein Cluster erstellt, muss zuerst dessen Cluster-Schlüssel angegeben werden, um die in diesem Cluster gespeicherten Tabellen geeignet zu organisieren.

1. Cluster und Clusterschlüssel definieren,
2. Tabellen erzeugen und mit der Angabe der Spalten für den Clusterschlüssel in den Cluster einfügen,
3. Clusterindex über den Clusterschlüssel-Spalte(n) definieren. Dies muss *vor* dem ersten DML-Kommando geschehen.

In MONDIAL gibt es einige Relationen (*Mountain, Lake, ...*), in denen zusammengehörende Daten über auf zwei Relationen verteilt sind: Z.B. enthält *Sea* die topographischen Informationen über ein Meer, während *geo_Sea* dessen Lage in Bezug auf geopolitische Begriffe bezeichnet. Diese könnte man clustern. Ebenso ist es sinnvoll, die Relation *City* nach (*Country, Province*) zu clustern. Beide Cluster sind in Abb.

Diese Speicherstruktur erreicht man folgendermaßen:

Zuerst wird ein Cluster erzeugt, und angegeben, welche Spalten (und ihre Datentypen) den Clusterschlüssel bilden sollen:

```
CREATE CLUSTER <name>(<col> <datatype>-list)
  [INDEX | HASHKEYS <integer> [HASH IS <funktion>]];
```

Als Default wird ein *indexed Cluster* erstellt, d.h. die Zeilen werden entsprechend ihren Clusterschlüsselwerten indiziert und geclustert.

Gibt man **HASH** und eine Hashfunktion an wird aus den Zeilen eines Tupels dessen Hashwert (mit *<funktion>* falls angegeben, sonst intern) berechnet, der dann modulo *<integer>* genommen wird. Nach diesem Wert wird dann geclustert (wobei vollkommen unzusammenhängende Zeilen zusammen geclustert werden können).

Die Tabellen werden durch ein weiteren Befehl in der **CREATE TABLE**-Definition einem Cluster zugeordnet. Dabei muss die Zuordnung der Spalten zum Clusterschlüssel angegeben werden:

Sea		
Mediterranean Sea	Depth	
	5121	
	Province	Country
	Catalonia	E
	Balearic Isl.	E
	Valencia	E
	Murcia	E
	Andalusia	E
	Corse	F
	Languedoc-R.	F
	Provence	F
	:	:
Baltic Sea	Depth	
	459	
	Province	Country
	Schleswig-H.	D
	Mecklenb.-Vorp.	D
	Szczecin	PL
	Koszalin	PL
	Gdansk	PL
	Olsztyn	PL
	:	:

Abbildung 13.1: Geclusterte Tabellen

```
CREATE TABLE <table>
  (<col> <datatype>,
   :
   <col> <datatype>)
  CLUSTER <cluster>(<column-list>);
```

Zum Schluss muss noch der Clusterschlüsselindex erzeugt werden:

```
CREATE INDEX <name> ON CLUSTER <cluster>;
```

Mit den folgenden Befehlen kann man den oben beschriebenen Cluster *Cl_Sea* generieren:

```
CREATE CLUSTER Cl_Sea (Sea VARCHAR2(25));

CREATE TABLE CSea
  (Name    VARCHAR2(25) PRIMARY KEY,
   Depth   NUMBER)
```

Country	Province			
D	Nordrh.-Westf.	City	Population	...
		Düsseldorf.	572638	...
		Solingen	165973	...
USA	Washington	City	Population	...
		Seattle	524704	...
		Tacoma	179114	...
⋮	⋮	⋮	⋮	⋮

Abbildung 13.2: Geclusterte Tabellen

```

CLUSTER Cl_Sea (Name);

CREATE TABLE Cgeo_Sea
  (Province VARCHAR2(35),
   Country  VARCHAR2(4),
   Sea      VARCHAR2(25))
CLUSTER Cl_Sea (Sea);

CREATE INDEX ClSeaInd ON CLUSTER Cl_Sea;

```

Alle drei Methoden erfordern relativ hohen Aufwand, wenn sie reorganisiert werden müssen (Überlaufen von Indexknoten, Cluster-Bereichen, Hash-Speicherbereichen oder des Wertebereichs der Hash-Funktion).

Teil III

Prozedurale Konzepte in
ORACLE: PL/SQL

SQL bietet keinerlei prozedurale Konzepte wie z. B. Schleifen, Verzweigungen oder Variablendeklarationen. Entsprechend sind viele Aufgaben nur umständlich über Zwischentabellen oder evtl. überhaupt nicht in SQL zu realisieren. Anwendungsprogramme repräsentieren häufig zusätzliches anwendungsspezifisches Wissen, das nicht in der Datenbank enthalten ist.

Deshalb gibt es einige Erweiterungen und Umgebungen für SQL, die prozedurale Konzepte anbieten. Zum einen ist dies die Einbettung von SQL in prozedurale Hostsprachen (*embedded SQL*); z. B. Pascal, C, C++, oder neuerdings auch Java (JDBC), zum anderen eine spezielle Erweiterung von SQL um prozedurale Elemente *innerhalb* der SQL-Umgebung, genannt *PL/SQL*. Eine Erweiterung hat hierbei den Vorteil, dass man diese prozeduralen Elemente enger an die Datenbank anbinden und z. B. in Prozeduren und Triggern nutzen kann.

In ORACLE 7 bestand eine klare Trennung zwischen dem “eentlichen”, deklarativen SQL und der *prozeduralen Erweiterung* PL/SQL. Dennoch war PL/SQL bereits ein integrierter Teil des ORACLE-Systems (im Gegensatz zu *embedded SQL* oder *JDBC*).

Mit der Erweiterung zu Objektorientierung und *Methoden* in ORACLE 8 verschwimmt diese Trennung: bereits innerhalb des deklarativen Teils von SQL werden im Zuge von Methoden Konzepte von PL/SQL verwendet, um diese Methoden zu implementieren.

14 PROZEDURALE ERWEITERUNGEN: PL/SQL

Der Name PL/SQL steht für *Procedural language extensions to SQL*. Bis ORACLE 7 wurde PL/SQL – in erster Linie – dazu verwendet, *Prozeduren* und *Funktionen* zu schreiben. Diese werden wiederum entweder als Prozeduren/Funktionen vom Benutzer eingesetzt oder automatisch als *Trigger* als Reaktion auf bestimmte Ereignisse in der Datenbank aufgerufen. Mit ORACLE 8 werden auch die Methoden der Objekttypen in PL/SQL implementiert.

14.1 PL/SQL-Blöcke

Die allgemeine Struktur eines PL/SQL-Blocks ist in Abb.

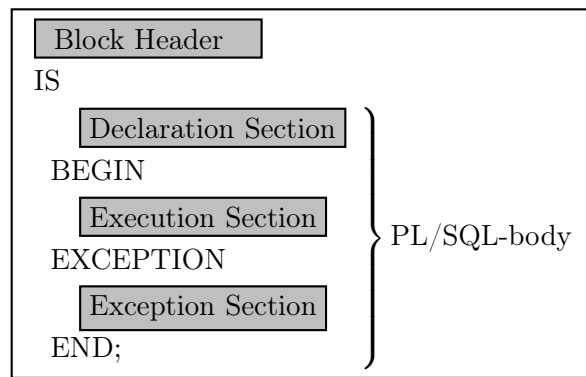


Abbildung 14.1: Struktur eines PL/SQL-Blocks

Der *Block Header* gibt die Art des zu definierenden Schemaobjekts (Funktion, Prozedur, Trigger oder *anonym* (innerhalb eines anderen Blocks)) sowie die Aufrufparameter an. Der *PL/SQL-Body* enthält die Definition des Prozedur- bzw. Funktionsrumpfes in PL/SQL. Dabei sind rekursive Prozeduren und Funktionen erlaubt. Im einzelnen enthält die *Declaration Section* die Deklarationen der in dem Block verwendeten Variablen, die *Execution Section* enthält die Befehlssequenz des Blocks, und in der *Exception Section* werden Reaktionen auf eventuell auftretende Fehlermeldungen angegeben.

Prozeduren. Für Prozeduren sieht die Deklaration folgendermaßen aus:

```
CREATE [OR REPLACE] PROCEDURE <proc_name>
  [(<parameter-list>)]
IS <pl/sql-body>;
```

Wird `OR REPLACE` angegeben, so wird eine eventuell bereits existierende Prozedurdefinition überschrieben. Die Deklaration der formalen Parameter in (`<parameter-list>`) ist dabei von der Form

```
(<variable> [IN|OUT|IN OUT] <datatype>,
:
<variable> [IN|OUT|IN OUT] <datatype>)
```

wobei `<variable>` Variablennamen mit den bei `<datatype>` angegebenen Datentypen sind, und `IN`, `OUT` und `IN OUT` angeben, wie die Prozedur/Funktion auf den Parameter zugreifen kann (Lesen, Schreiben, beides). Dies entspricht dem Begriff des Wert- bzw. Variablenparameters:

- `IN`: Beim Aufruf der Prozedur muss dieses Argument einen Wert besitzen. Falls keine Angabe erfolgt, wird als Default `IN` gesetzt.
- `OUT`: Dieses Argument wird durch die Prozedur gesetzt.
- `IN OUT`: Beim Aufruf der Prozedur muss dieses Argument einen Wert besitzen und die Prozedur gibt einen Wert an ihre Umgebung zurück.
- Bei `OUT` und `IN OUT` muss beim Aufruf eine Variable angegeben sein, bei `IN` ist auch eine Konstante erlaubt.

Als Parameter sind alle von PL/SQL unterstützten Datentypen erlaubt. Dabei werden diese *ohne* Längenangabe spezifiziert, also `VARCHAR2` anstelle `VARCHAR2(20)`.

Funktionen. Funktionen werden analog definiert, zusätzlich wird der Datentyp des Ergebnisses angegeben:

```
CREATE [OR REPLACE] FUNCTION <funct_name>
[(<parameter-list>)]
RETURN <datatype>
IS <pl/sql body>;
```

PL/SQL-Funktionen werden mit `RETURN <ausdruck>` verlassen, wobei `<ausdruck>` ein Ausdruck über PL/SQL-Variablen und -Funktionen ist. Jede Funktion muss mindestens ein `RETURN`-Statement enthalten.

Beispiel 12 (Funktion) Die folgende Funktion berechnet die Distanz zwischen zwei Paaren (*Länge, Breite*) von geographischen Koordinaten (Funktionsaufruf siehe Beispiel

Eine Funktion darf keine Seiteneffekte auf die Datenbasis haben (ansonsten erzeugt ORACLE eine Fehlermeldung).

Anonyme Blöcke. Innerhalb der *Execution Section* können geschachtelte Blöcke auftreten. Dabei werden *anonyme Blöcke* verwendet. Da diese keinen Header besitzen, wird die *Declaration Section* mit `DECLARE` eingeleitet:

```
BEGIN      /* äußerer Block */
- Befehle des äußeren Blocks -
DECLARE   /* innerer Block */
- Deklarationen des inneren Blocks
BEGIN     /* innerer Block */
- Befehle des inneren Blocks
END;      /* innerer Block */
```

- Befehle des äußeren Blocks -
 END; /* äußerer Block */

Trigger werden in Abschnitt

Deklaration ausführen. Wenn man eine Deklaration ausführt, muss nach dem Semikolon noch ein Vorwärtsslash (“/”) folgen, um die Deklaration zu verarbeiten!

Falls sich SQL*Plus mit einem “... created with compilation errors” zurückmeldet, kann man sich die Fehlermeldung mit

```
SHOW ERRORS;
```

ausgeben lassen.

Prozeduren und Funktionen können mit `DROP PROCEDURE/FUNCTION <name>` gelöscht werden.

Prozeduren und Funktionen aufrufen. Prozeduren werden innerhalb von PL/SQL-Blöcken durch

```
<procedure> (arg1,...,argn);
```

aufgerufen. In SQLPlus werden Prozeduren mit

```
execute <procedure> (arg1,...,argn);
```

aufgerufen. Funktionsaufrufe haben die übliche Syntax

```
... <function> (arg1,...,argn) ...
```

wie in anderen Programmiersprachen.

Von SQLPlus können Funktionen nicht direkt, sondern nur aus `SELECT`-Statements aufgerufen werden. Da eine solche Pseudo-Anfrage genau einen Wert zurückgeben soll, muss eine entsprechende Relation in der `FROM`-Zeile angegeben werden. ORACLE bietet für diesen Fall eine einspaltige Tabelle `DUAL`, die genau ein Tupel enthält:

```
SELECT <function-name>(<argument-list>)  
FROM DUAL;
```

Beispiel 13 Die folgende Anfrage ergibt die Entfernung von Freiburg zum Nordpol, bzw. nach Stockholm (Definition der Funktion `distance` siehe Beispiel

```
SELECT distance(7.8, 48, 0, 90)  
FROM DUAL;
```

```
SELECT distance(7.8, 48, Longitude, Latitude)  
FROM City  
WHERE Name = 'Stockholm';
```

Zugriffsrechte. Anderen Benutzern kann man durch `GRANT EXECUTE ON <procedure/function> TO <user>` die Benutzung von Prozeduren und Funktionen erlauben. Dabei muss man berücksichtigen, dass Prozeduren und Funktionen jeweils mit den Zugriffsrechten des *Besitzers* ausgeführt werden. Ver gibt man also `GRANT EXECUTE ON <procedure/function> TO <user>`, so kann dieser User die Prozedur/Funktion auch dann aufrufen, wenn er kein Zugriffsrecht auf die dabei benutzten Tabellen hat. Andererseits hat man damit die

Möglichkeit, Zugriffsberechtigungen implizit strenger zu formulieren als mit `GRANT ... ON <table> TO ...`: Zugriff nur in einem ganz speziellen, durch die Prozedur oder Funktion gegebenen Kontext.

Beispiel. Die Informationen über Länder sind in `MONDIAL` über mehrere Relationen verteilt. Die folgende Prozedur `InsertCountry` verteilt die eingegebenen Werte für Name, Code, Area, Population, GDP, Inflation und Population Growth auf die entsprechenden Relationen:

```
CREATE PROCEDURE InsertCountry
  (name VARCHAR2, code VARCHAR2, area NUMBER, pop NUMBER,
   gdp NUMBER, inflation NUMBER, pop_growth NUMBER)
IS
BEGIN
  INSERT INTO Country (Name,Code,Area,Population)
    VALUES (name,code,area,pop);
  INSERT INTO Economy (Country,GDP,Inflation)
    VALUES (code,gdp,inflation);
  INSERT INTO Population (Country,Population_Growth)
    VALUES (code,pop_growth);
END;
/
```

```
EXECUTE InsertCountry ('Lummerland', 'LU', 1, 4, 50, 0.5, 0);
```

Meistens ist eine Prozedur jedoch nicht so einfach wie in dem obigen Beispiel, wo nur einige SQL-Statements sequenziell zusammengefasst wurden. Zur Definition von komplizierteren Funktionen und Prozeduren werden wie in prozeduralen Programmiersprachen üblich Variablen und Programmkonstrukte verwendet.

14.2 PL/SQL-Deklarationen

In der *Declaration Section* werden die in dem entsprechenden Block verwendeten PL/SQL-Datentypen, PL/SQL-Variablen und *Cursors* deklariert.

PL/SQL-Variablen. PL/SQL-Variablen mit werden durch Angabe ihres Datentyps und einer optionalen Angabe eines Default-Wertes deklariert:

```
<variable> <datatype> [NOT NULL] [DEFAULT <value>];
```

```
:
```

```
<variable> <datatype> [NOT NULL] [DEFAULT <value>];
```

Anstatt `<datatype>` direkt explizit anzugeben, kann man eine *anchored* Typdeklaration machen, indem man angibt, mit welcher Variablen der Typ übereinstimmen soll:

```
<variable> <variable'>%TYPE [NOT NULL] [DEFAULT <value>];
```

oder

```
<variable> <table>.<col>%TYPE [NOT NULL] [DEFAULT <value>];
```

Im ersten Fall bekommt `<variable>` den gleichen Datentyp wie die Variable `<variable'>` im zweiten Fall den Datentyp der Spalte `<col>` in der Tabelle

<table>. Der Typ einer anchored-Deklaration wird zur Compile-Time bestimmt, d.h. wenn sich der Datentyp der verwendeten Datenbank ändert, muss das PL/SQL-Programm neu übersetzt werden.

Zuweisung an Variablen. Die Zuweisung von Werten zu Variablen geschieht in der bekannten Syntax <variable> := <value>.

PL/SQL-Datentypen. Zusätzlich zu den aus SQL bekannten Datentypen gibt es in PL/SQL weitere eingebaute Datentypen:

BOOLEAN: kann die Werte TRUE, FALSE und NULL annehmen:

```
isCapital: BOOLEAN;
```

BINARY_INTEGER, PLS_INTEGER: Ganzzahlen mit Vorzeichen. Dieser Datentyp rechnet auf der "klassischen" Repräsentation von Zahlen in Bytefolgen, d.h. Verknüpfungen finden ohne teure Konvertierung statt. PLS_INTEGER ist neu und besser.

NATURAL, INT, SMALLINT, REAL, ...: Diverse numerische Datentypen.

ROWID: Jede Tabelle enthält eine *Pseudospalte*, die in jeder Zeile einen 6-Byte-Binärwert (vgl. Abschnitt über Speicherplatzberechnung) enthält, der die Zeile eindeutig in der Datenbank identifiziert (enthält den Block, die Reihe in diesem Block, sowie die Datei der Datenbank, wo man das Tupel findet)¹. Der Zugriff über die ROWID ist mit Abstand die schnellste Methode, um auf ein Tupel zuzugreifen. Mit

```
SELECT Name, rowid FROM City;
```

bekommt man diese Spalte auch angezeigt.

Als Besonderheit können in PL/SQL *komplexe Datentypen* durch Deklarationen der Form

```
TYPE <name> IS <konstrukt>;
```

deklariert werden. Dabei kann <konstrukt> ein *Record* oder eine *PL/SQL-Table* sein:

RECORD: Ein Record enthält mehrere Felder und entspricht damit einem Tupel in der Datenbasis:

```
TYPE city_type IS RECORD
  (Name City.Name%TYPE,
   Country VARCHAR2(4),
   Province VARCHAR2(32),
   Population NUMBER,
   Longitude NUMBER,
   Latitude NUMBER);
```

```
the_city city_type;
```

definiert eine Variable `the_city` mit den angegebenen Feldern.

Häufig werden Records benötigt, deren Typ mit dem Typ einer Zeile einer bestimmten Tabelle übereinstimmt. Solche Deklarationen können analog zu anchored-Deklarationen als %ROWTYPE-Deklaration angegeben werden:

```
<variable> <table-name>%ROWTYPE;
```

¹ROWID gehört nicht zum SQL Standard

Man hätte also in dem obigen Beispiel auch einfach

```
the_city City%ROWTYPE;
```

deklarieren können.

Zur Zuweisung an Records gibt es verschiedene Möglichkeiten:

Aggregierte Zuweisung: Hat man zwei Variablen desselben Record-Typs, kann man sie als Ganzes zuweisen:

```
<variable> := <variable'>;
```

Feldzuweisung: Ein Feld eines Records wird einzeln zugewiesen:

```
<record.feld> := <variable>|<value>;
```

SELECT INTO: Mit der SELECT INTO-Anweisung kann das Ergebnis einer Anfrage, die nur *eine einzige Zeile* als Ergebnis haben liefert, direkt an eine geeignete Record-Variable übergeben werden:

```
SELECT <column-list>
INTO <record-variable>
FROM ...
WHERE ... ;
```

Beim Vergleich von Records muss jedes Feld einzeln verglichen werden.

PL/SQL TABLE: ist eine array-artige Struktur, die aus *einer* Spalte mit einem beliebigen Datentyp (also auch RECORD) mit einem optionalen Index vom Typ BINARY_INTEGER besteht:

```
TYPE <type> IS TABLE OF
    <datatype>
    [INDEX BY BINARY_INTEGER];
```

```
<var> <type>;
```

Die Tabelleneinträge werden dann wie üblich mit <var>(1) etc. angesprochen. Im Gegensatz zu Arrays in den bekannten Programmiersprachen muss die maximale Anzahl von Einträgen in PL/SQL Tables *nicht* im Voraus angegeben werden. Es wird einfach immer soviel Platz belegt, wie die vorhandenen Einträge benötigen. Tabellenwertige Variablen können nicht innerhalb von SQL-Anweisungen verwendet werden.

PL/SQL-Tabellen sind *sparse* (im Gegensatz zu *dense*); d.h. es werden nur diejenigen Zeilen gespeichert, die Werte enthalten. Damit ist es ohne weiteres möglich, in einer Tabelle nur einzelne, voneinander "weit entfernte" Zeilen zu definieren:

```
plz_table_type IS TABLE OF City.Name%TYPE
    INDEX BY BINARY_INTEGER;
```

```
plz_table plz_table_type;
plz_table(79110) := Freiburg;
plz_table(33334) := Kassel;
```

Nach dieser Zuweisung enthalten nur die Zeilen 33334 und 79110 Werte. Tabellen können auch als Ganzes zugewiesen werden

```
andere_table := plz_table;
```

Zusätzlich bieten PL/SQL-Tabellen *built-in*-Funktionen und -Prozeduren. Diese werden mit

```
<variable> := <pl/sql-table-name>.<built-in-function>;
```

oder

```
<pl/sql-table-name>.<built-in-procedure>;
```

aufgerufen. Die folgenden built-in-Funktionen bzw. Prozeduren sind implementiert (PL/SQL Version 2.3):

COUNT (fkt): Gibt die Anzahl der belegten Zeilen aus.

EXISTS (fkt): TRUE falls Tabelle nicht leer ist.

DELETE (proc): Löscht alle Zeilen einer Tabelle.

FIRST/LAST (fkt): Gibt den niedrigsten/höchsten Indexwert, für den der Eintrag in der Tabelle definiert ist.

NEXT/PRIOR(n) (fkt): Gibt ausgehend von *n* den nächsthöheren/nächstniedrigen Indexwert, für den der Eintrag in der Tabelle definiert ist.

Beispiel 14

```
plz_table.count = 2
```

```
plz_table.first = 33334
```

```
plz_table.next(33334) = 79110
```

□

14.3 SQL-Statements in PL/SQL

In der Execution Section eines PL/SQL-Blocks können an beliebigen Stellen DML-Kommandos, also INSERT, UPDATE, DELETE sowie SELECT INTO-Statements stehen. Diese SQL-Anweisungen dürfen auch PL/SQL-Variablen enthalten. Zusätzlich zu der bekannten SQL-Syntax ist es möglich, bei INSERT, UPDATE und DELETE-Befehlen, die *nur ein einziges Tupel betreffen* mit Hilfe der RETURNING-Klausel Werte an PL/SQL-Variablen zurückzugeben.

```
UPDATE ... SET ... WHERE ...
```

```
RETURNING <expr-list>
```

```
INTO <variable-list>;
```

Dies wird insbesondere verwendet, um die Row-ID eines gelöschten/geänderten/eingefügten Tupels zurückgeben zu lassen:

```
DECLARE rowid ROWID;
```

```
  :
```

```
BEGIN
```

```
  :
```

```
    INSERT INTO Politics (Country,Independence)
```

```
      VALUES (Code, SYSDATE)
```

```
      RETURNING ROWID
```

```
      INTO rowid;
```

```
  :
```

```
END;
```

DDL-Statements werden in PL/SQL nicht direkt unterstützt. Will man DDL-Statements aus PL/SQL abgeben, so muss man das DBMS_SQL-Package benutzen. Dieses wird im Praktikum nicht behandelt.

14.4 Kontrollstrukturen

PL/SQL enthält die folgenden Kontrollstrukturen:

IF THEN - [ELSIF THEN] - [ELSE] - END IF,

verschiedene Schleifen:

Simple LOOP:

```
LOOP ... END LOOP;
```

WHILE LOOP:

```
  WHILE <bedingung> LOOP ... END LOOP;
```

Numeric FOR LOOP:

```
  FOR <loop_index> IN [REVERSE] <Anfang> .. <Ende>
  LOOP ... END LOOP;
```

Die Variable <loop_index> wird dabei *automatisch* als INTEGER deklariert.

Mit EXIT [WHEN <bedingung>]; kann man einen LOOP jederzeit verlassen.

den allseits beliebten GOTO-Befehl mit Labels:

```
<<label_i>> ... GOTO label_j;
```

Zu bemerken ist, dass NULL-Werte (außer bei IS NULL-Abfrage) immer in den ELSE-Zweig verzweigen, da ein Nullwert keine Bedingung erfüllt.

Für GOTO gibt es einige Einschränkungen: Man kann nicht von außen in ein IF-Konstrukt, einen LOOP, oder einen lokalen Block hineinspringen, ebenfalls nicht von einem IF-Zweig in einen anderen; d.h. Labels sind lokal zu dem jeweiligen Block.

Da hinter einem Label immer mindestens ein ausführbares Statement stehen muss, und einem ein solches vielleicht nicht immer sinnvoll einfällt, gibt es das NULL Statement, das *nichts* tut.

Bildschirm Ausgaben in PL/SQL. Bildschirmausgaben (z.B. als Testausgaben) können unter Verwendung des DBMS_Output-Packages gemacht werden. Dazu muss man nur zuerst

```
SET SERVEROUTPUT ON
```

setzen (einmal, z. B. beim Aktivieren von `sqlplus`) und kann dann innerhalb des PL/SQL-Bodies den Befehl

```
dbms_output.put_line('bla');
```

verwenden. Diese Ausgaben erscheinen aber erst *nach* Ausführung der Prozedur/des Triggers am Bildschirm!

14.5 Cursorbasierter Datenbankzugriff.

Cursore ermöglichen es, in einem PL/SQL-Programm auf Relationen *zeilenweise* zuzugreifen. Cursore werden ebenfalls in der *Declaration Section* definiert. Die Definition erfolgt dabei analog zu den TYPE <name> IS ...-Definitionen:

```
CURSOR <cursor-name> [(parameter-list)]
IS
  <select-statement>;
```

(<parameter-list>) gibt auch hier eine Parameter-Liste an. Dabei ist als Zugriffsart nur IN zugelassen. Da IN sowieso der Default-Wert ist, kann man diese Angabe auch gleich weglassen. Zwischen SELECT und FROM dürfen damit nicht nur die in SQL zugelassenen Ausdrücke stehen, sondern zusätzlich PL/SQL-Variablen und PL/SQL-Funktionen. PL/SQL-Variablen können ebenfalls in den WHERE-, GROUP- und HAVING-Klauseln verwendet werden. Einen *Cursor* hat man sich als eine (geordnete !) Tabelle mit einem "Fenster", das über einem Tupel stehen kann und schrittweise vorwärts bewegt wird, vorzustellen.

Beispiel: Der folgende Cursor enthält alle Städte zu dem in der Variablen `the_country` angegebenen Land:

```
CURSOR cities_in (the_country Country.Code%TYPE)
IS SELECT Name
   FROM City
   WHERE Country = the_country;
```

Im Umgang mit einem Cursor stehen drei Operationen zur Verfügung:

```
OPEN <cursor-name>[(<argument-list>)];
```

öffnet einen Cursor. Dabei wird das entsprechende SELECT-Statement abgearbeitet und eine *virtuelle Tabelle* erstellt. Die angegebenen Argumente werden für die IN-Parameter des Cursors eingesetzt. Der Cursor wird *vor* die erste Zeile dieser Tabelle gesetzt. Damit gibt es in dieser Situation keine *aktuelle Zeile*.

```
FETCH <cursor-name> INTO <record>; oder
```

```
FETCH <cursor-name> INTO <variable-list>;
```

bewegt den Cursor auf die nächste Zeile des Ergebnisses der Anfrage und kopiert diese in die angegebene Record-Variable oder Variablenliste.

Da ein Cursor eine *virtuelle Tabelle* ist, ist der entsprechende Datentyp durch die Tabellendeklarationen und das SELECT-Statement vorgegeben. Auch hier kann man mit der <cursor-name>%ROWTYPE-Deklaration eine Record-Variable mit dem entsprechenden Typ deklarieren:

```
<variable> <cursor-name>%ROWTYPE;
```

```
CLOSE <cursor-name>; schließt einen Cursor.
```

Beispiel: Für den oben deklarierten Cursor `cities_in` kann man eine geeignete Variable wie folgt deklarieren:

```
city_in cities_in%ROWTYPE;
```

Die einzelnen Spalten einer solchen RECORD-Variable spricht man dann mit den Spaltennamen, die ihnen das SELECT-Statement des Cursors zuordnet, an; z. B. `city_in.Name`. Hat man in dem SELECT-Statement des Cursors Spaltenalias vergeben, werden diese als Feldbezeichner des so definierten Records verwendet.

Eine Befehlssequenz, die diesen Cursor und die Variable verwendet, sähe dann etwa so aus:

```
BEGIN
   OPEN cities_in ('D');
   FETCH cities_in INTO city_in;
```

```

    CLOSE cities_in;
END;
```

Wie man an den folgenden Befehlen sieht, ist es *nicht* möglich, einen parametrisierten Cursor für zwei verschiedene Werte offen zu haben:

```

OPEN cities_in ('D');
OPEN cities_in ('CH');
FETCH cities_in INTO <variable>;
```

Der FETCH-Befehl weiß nicht, aus welcher “Cursorinstanz” er den Wert holen sollte. D.h. man hat wirklich *einen* parametrisierten Cursor, *nicht* eine Familie von Cursorsen!

Cursorattribute. Normalerweise wird der Inhalt eines Cursors in einer Schleife verarbeitet (im obigen Beispiel wird *nur eine* Stadt aus *city_in* verarbeitet). Um eine solche Schleife zu formulieren, kann man *Cursorattribute* verwenden:

<cursor-name>%ISOPEN: gibt an, ob ein Cursor geöffnet ist.

<cursor-name>%FOUND: Solange ein Cursor bei der letzten FETCH-Operation ein neues Tupel gefunden hat, ist <cursor-name>%FOUND = TRUE.

<cursor-name>%NOTFOUND: hat man alle Zeilen eines Cursors gefETCHt, nimmt dieses Attribut den Wert TRUE an.

<cursor-name>%ROWCOUNT: gibt zu jedem Zeitpunkt an, wieviele Records von einem Cursor bereits gelesen wurden.

Diese Cursorattribute dürfen nicht innerhalb eines SQL-Ausdrucks verwendet werden – sie werden für die Auswertung in Schleifenbedingungen eingesetzt.

Cursor FOR-LOOP. Speziell für den Umgang mit Cursorsen gibt es den *Cursor FOR LOOP*:

```

FOR <record_index> IN <cursor-name> | <select-statement>
  LOOP ... END LOOP;
```

Die Variable <record_index> wird dabei *automatisch* mit dem entsprechenden %ROWTYPE deklariert.

Bei jeder Ausführung des Schleifenkörpers wird dabei *automatisch* ein FETCH in die Schleifenvariable ausgeführt (daher wird der Schleifenkörper i.a. *keinen* FETCH-Befehl enthalten!) Außerdem spart man die Deklaration der Variablen eines RECORD-Typs sowie die OPEN- und CLOSE-Statements.

Beispiel: Für jede Stadt in dem gegebenen Land soll eine Prozedur “request_Info” aufgerufen werden:

```

    CURSOR cities_in (the_country country.Code%TYPE)
    IS SELECT Name
       FROM City
       WHERE Country = the_country;

BEGIN
    the_country:='D';    % oder sonstwie setzen
    FOR the_city IN cities_in(the_country)
    LOOP
```

```

        request_Info(the_city);
    END LOOP;
END;
```

Man kann die `SELECT`-Anfrage dabei auch direkt in der `FOR`-Klausel schreiben. Es ist zu beachten, dass ein Cursor *immer* ein Record-Type ist – ggf. ein einspaltiges. Um eine Spalte eines Cursors einzeln zu bekommen, muss man sie explizit adressieren:

```

CREATE TABLE big_cities
(name VARCHAR2(25));
BEGIN
    FOR the_city IN
        SELECT Name
        FROM City
        WHERE Country = the_country
        AND Population > 1000000
    LOOP
        INSERT INTO big_cities VALUES (the_city.Name);
    END LOOP;
END;
```

Wenn ein `SELECT`-Statement nur *eine einzige* Zeile liefert, benötigt man keinen expliziten Cursor, um sie zu verarbeiten, sondern kann das `SELECT`-Statement als *impliziten* Cursor betrachten und direkt `INTO` ein Record `SELECTEN`:

```

SELECT <column-list>
INTO <record>
FROM <table-list>;
```

Mit den bis jetzt eingeführten Befehlen kann man das Ergebnis einer Anfrage zeilenweise holen und weiterverarbeiten. Bis jetzt ist es jedoch nicht möglich, eine Tabelle zeilenweise zu verändern. Dazu dient die `WHERE CURRENT OF`-Klausel:

Die folgenden Kommandos ändern/löschen jeweils das zuletzt von dem genannten Cursor geFETCHte Tupel:

```

UPDATE <table-name>
SET <set_clause>
WHERE CURRENT OF <cursor_name>;

DELETE FROM <table-name>
WHERE CURRENT OF <cursor_name>;
```

14.6 Nutzung Geschachtelter Tabellen unter PL/SQL

Geschachtelte Tabellen (vgl. Abschnitt

In Abschnitt

Zusätzlich können die oben für PL/SQL-Tables beschriebenen Methoden `COUNT`, `EXISTS`, `DELETE`, `FIRST/LAST` und `NEXT/PRIOR(n)` aus PL/SQL (in SQL-Statements innerhalb SQL *nicht* erlaubt) auch auf geschachtelte Tabellen angewendet werden.

Dieser Abschnitt liefert gleichzeitig ein Beispiel, wie eine komplette Prozedur aussieht.

Beispiel 15 In Anschnitt

```
DROP TABLE tempCountries;
CREATE TABLE tempCountries
(Land    VARCHAR2(4),
 Sprache VARCHAR2(20),
 Anteil  NUMBER);

CREATE OR REPLACE PROCEDURE Search_Countries
(the_Language IN VARCHAR2)
IS
    CURSOR countries IS
        SELECT Code
        FROM Country;
BEGIN
    DELETE FROM tempCountries;
    FOR the_country IN countries
    LOOP
        INSERT INTO tempCountries
        SELECT the_country.code,Name,Percentage
        FROM THE(SELECT Languages
                 FROM NLanguage
                 WHERE Country = the_country.Code)
        WHERE Name = the_Language;
    END LOOP;
END;
/
```

```
EXECUTE Search_Countries('English');
SELECT * FROM tempCountries;
```

An dieser Stelle ist zu beachten, dass der Inhalt des einspaltigen Cursors durch `the_country.Code` angesprochen werden muss – `SELECT the_country,Name,Percentage` erzeugt eine Fehlermeldung (häufiger Fehler)! □

Die bisher beschriebenen Funktionen und Prozeduren werden durch den Benutzer explizit aufgerufen. Daneben gibt es noch *Trigger* (vgl. Abschnitt

14.7 Trigger

Trigger sind eine spezielle Form von PL/SQL-Prozeduren, die beim Eintreten eines bestimmten Ereignisses vom System automatisch ausgeführt werden. Damit sind sie ein Spezialfall aktiver Regeln nach dem **Event-Condition-Action-Paradigma**.

In ORACLE 8 gibt es verschiedene Arten von Triggern: **BEFORE-** und **AFTER-**Trigger sind bereits aus ORACLE 7 bekannt, während **INSTEAD OF-**Trigger erst in Version 8 eingeführt wurden.

14.7.1 BEFORE- und AFTER-Trigger

Ein BEFORE- oder AFTER-Trigger ist einer Tabelle (oft auch noch einer bestimmten Spalte) zugeordnet. Seine Bearbeitung wird durch das Eintreten eines Ereignisses (Einfügen, Ändern oder Löschen von Zeilen der Tabelle) ausgelöst. Die Ausführung eines Triggers kann zusätzlich von Bedingungen an den Datenbankzustand abhängig gemacht werden. Weiterhin unterscheidet man, ob ein Trigger *vor* oder *nach* der Ausführung der entsprechenden aktivierenden Anweisung in der Datenbank ausgeführt wird. Ein Trigger kann einmal pro auslösender Anweisung (Statement-Trigger) oder einmal für jede betroffene Zeile (Row-Trigger) seiner Tabelle ausgeführt werden.

Die Definition eines Triggers besteht aus einem Kopf, der die oben beschriebenen Eigenschaften enthält, sowie einem in PL/SQL geschriebenen Rumpf. Da Trigger im Zusammenhang mit Veränderungen an (Zeilen) der Datenbasis verwendet werden, gibt es die Möglichkeit im Rumpf den alten und neuen Wert des gerade behandelten Tupels zu verwenden.

```
CREATE [OR REPLACE] TRIGGER <trigger-name>
  BEFORE | AFTER
  {INSERT | DELETE | UPDATE} [OF <column-list>]
  [ OR {INSERT | DELETE | UPDATE} [OF <column-list>]]
  :
  [ OR {INSERT | DELETE | UPDATE} [OF <column-list>]]
ON <table>
[REFERENCING OLD AS <name> NEW AS <name>]
[FOR EACH ROW]
[WHEN (<trigger-condition>)]
<pl/sql-block>;
```

Mit BEFORE und AFTER wird angegeben, ob der Trigger vor oder nach Ausführung der auslösenden Operation (einschließlich aller referentiellen Aktionen) ausgeführt wird.

Die Angabe von OF <column> ist nur für UPDATE erlaubt. Wird OF <column> nicht angegeben, so wird der Trigger aktiviert wenn irgendeine Spalte eines Tupels verändert wird.

Mittels der *Transitions-Variablen* OLD bzw. NEW kann auf die Zeileninhalte vor und nach der Ausführung der aktivierenden Aktion zugegriffen werden. Mit REFERENCING OLD AS ... NEW AS ... kann man sie auch anders nennen. Schreibzugriff auf NEW-Werte ist nur mit BEFORE-Triggern erlaubt.

FOR EACH ROW definiert einen Trigger als Row-Trigger. Fehlt diese Zeile, wird der Trigger als Statement-Trigger definiert.

Mit WHEN kann die Ausführung eines Triggers weiter eingeschränkt werden. Hier können Transitionsvariablen OLD und NEW, die die Werte des betroffenen Tupels enthalten, verwendet werden. Subqueries an die Datenbank sind nicht erlaubt.

Der <pl/sql-block> enthält den auszuführenden Programmteil.

Referenzieren der Variablen im PL/SQL-Teil als :OLD und :NEW (dies sind "bind-variables", die PL/SQL von außen zugeführt werden, daher der zusätz-

liche “:”).

Der `<pl/sql-block>` darf keine Befehle zur Transaktionskontrolle enthalten. Ist ein Trigger für verschiedene Ereignisse definiert, kann das auslösende Ereignis im Rumpf durch `IF INSERTING THEN, IF UPDATING OF <column-list> THEN` usw. abgefragt werden.

Die Verwendung von Triggern gemeinsam mit referentiellen Integritätsbedingungen ist problematisch. Dazu kommt, dass dabei häufig unklare Fehlermeldungen erzeugt werden. Daher ist es naheliegend, wenn man schon referentielle Integritätsbedingungen betrachtet, diese komplett durch Trigger zu überwachen und einzuhalten. Dabei lässt sich auch `ON UPDATE CASCADE` mit Triggern verwirklichen:

```
CREATE OR REPLACE TRIGGER change_Code
BEFORE UPDATE OF Code ON Country
FOR EACH ROW
BEGIN
    UPDATE Province
    SET Country = :NEW.Code
    WHERE Country = :OLD.Code;
END;
/

UPDATE Country
SET Code = 'UK'
WHERE Code = 'GB';
```

Beispiel 17 (Gründung eines Landes) Wenn ein Land neu angelegt wird, wird ein Eintrag in *Politics* mit dem aktuellen Jahr erzeugt:

```
CREATE TRIGGER new_Country
AFTER INSERT ON Country
FOR EACH ROW
WHEN (NEW.population > 2)
BEGIN
    INSERT INTO Politics (Country,Independence)
    VALUES (:NEW.Code, SYSDATE);
END;
/

INSERT INTO Country (Name,Code,Population)
VALUES ('Lummerland', 'LU', 4);

SELECT * FROM Politics WHERE country='LU';
```

Mutating Tables. Zeilenorientierte Trigger werden immer direkt vor/nach der Veränderung einer Zeile aufgerufen. Damit “sieht” jede Ausführung eines solchen Triggers einen anderen Datenbestand der Tabelle, auf der er definiert

ist, sowie der Tabellen, die er evtl. ändert. Um hier zu garantieren, dass das Ergebnis *unabhängig von der Reihenfolge* der veränderten Tupel ist, werden die entsprechenden Tabellen während der gesamten Aktion als *mutating* gekennzeichnet (ebenso Tabellen, die durch ein `ON DELETE CASCADE` von den Änderungen an einer solchen Tabelle betroffen sein können. Tabellen, die als *mutating* markiert sind, können nicht von Triggern gelesen oder geschrieben werden. Analoge Einschränkungen gelten auch für Tabellen, die über Fremdschlüssel ohne `CASCADE` verbunden sind (*constraining*).

Dieses *mutating table syndrom* ist bei der Triggerprogrammierung ausgesprochen störend, und kann in einigen Fällen nur durch umständliche Tricks gelöst werden. Man kann folgende Fälle unterscheiden:

- Trigger soll auf diejenige Tabelle zugreifen auf der er selber definiert ist.
- Nur das auslösende Tupel soll von dem Trigger gelesen/geschrieben werden: In diesem Fall ist in dem Trigger kein Datenbankzugriff notwendig, sondern es sollte ein `BEFORE`-Trigger und die `:NEW`- und `:OLD`-Variablen verwendet werden: Durch Setzen des `:NEW`-Wertes *vor* dem Datenbankzugriff werden die `:NEW`-Werte bei dem anschließenden Datenbankzugriff in die Datenbank geschrieben.
- Es sollen neben dem auslösenden Tupel auch weitere Tupel gelesen werden: Dann muss ein Statement-orientierter Trigger verwendet werden (hier sollte auch klar sein, dass bei der Verwendung eines zeilenorientierter Triggers jedes Mal ein anderer Zustand derselben Tabelle gelesen/geschrieben würde!).
- Trigger soll auf andere Tabellen zugreifen, die als *mutating* gekennzeichnet sind. In diesem Fall muss ein Statement-Trigger verwendet werden. Gegebenenfalls müssen Hilfstabellen verwendet werden.

Beispiel 18 (Mutating Table Syndrom: Lösung mit Hilfstabelle) Bei der Umbenennung eines Flusses muss für alle Flüsse, die in den umbenannten Fluss fließen, der Name des Zielflusses ebenfalls geändert werden (Definition der Tabelle *River* siehe Seite

Als Lösung wird eine Hilfstabelle angelegt, die alle Umbenennungen protokolliert (und durch einen Zeilentrigger unterhalten wird). Wenn alle Flüsse umbenannt sind, wird mit einem Statement-AFTER-Trigger die Hilfstabelle ausgewertet, um die Zielflüsse anzupassen:

```
CREATE TABLE aux_rename_river -- Hilfstabelle
( old VARCHAR2(20),
  new VARCHAR2(20) );
```

```
CREATE OR REPLACE TRIGGER upd_river_name -- Row-Trigger
BEFORE UPDATE OF Name ON River
FOR EACH ROW
BEGIN
    INSERT INTO aux_rename_river
    VALUES (:OLD.Name, :NEW.Name);
END;
/
CREATE OR REPLACE TRIGGER upd_river_names -- Statement-Trigger
```

```

AFTER UPDATE OF Name ON River
BEGIN
    UPDATE River
    SET River = (SELECT new
                  FROM aux_rename_river
                  WHERE old = River)
    WHERE River IN (SELECT old
                    FROM aux_rename_river);
    DELETE FROM aux_rename_river;
END;
/

```

14.7.2 INSTEAD OF-Trigger

INSTEAD OF-Trigger dienen dazu, *View Updates* (vgl. Abschnitt

```

CREATE [OR REPLACE] TRIGGER <trigger-name>
    INSTEAD OF
    {INSERT | DELETE | UPDATE} ON <view>
    [REFERENCING OLD AS <name> NEW AS <name>]
    [FOR EACH STATEMENT]
    <pl/sql-block>;

```

Die Bearbeitung wird ebenfalls durch das Eintreten eines Ereignisses (Einfügen, Ändern oder Löschen von Zeilen des Views) ausgelöst, wobei allerdings *nicht* nach einzelnen Spalten aufgelöst werden kann. Das Auslösen eines Triggers kann hier nicht zusätzlich von Bedingungen an den Datenbankzustand abhängig gemacht werden. Im Gegensatz zu BEFORE- und AFTER-Triggern ist für INSTEAD OF-Trigger FOR EACH ROW als Default gesetzt.

```

CREATE OR REPLACE VIEW AllCountry AS
SELECT Name, Code, Population, Area, GDP, Population/Area AS Density,
       Inflation, population_growth, infant_mortality
FROM Country, Economy, Population
WHERE Country.Code = Economy.Country
       AND Country.Code = Population.Country;

```

```

SELECT * from user_updatable_columns
WHERE table_name = 'ALLCOUNTRY';

```

```

INSERT INTO AllCountry
(Name, Code, Population, Area, GDP,
 Inflation, population_growth, infant_mortality)
VALUES ('Lummerland', 'LU', 4, 1, 0.5, 0, 25, 0);

```

ergibt eine Fehlermeldung, dass über ein Join-View nur *eine* Basistabelle modifiziert werden kann. Der folgende INSTEAD OF-Trigger verteilt das Update geeignet auf die Relationen:

```

CREATE OR REPLACE TRIGGER InsAllCountry
INSTEAD OF INSERT ON AllCountry

```

```

FOR EACH ROW
BEGIN
    INSERT INTO Country (Name,Code,Population,Area)
    VALUES (:NEW.Name, :NEW.Code, :NEW.Population, :NEW.Area);
    INSERT INTO Economy (Country,Inflation)
    VALUES (:NEW.Code, :NEW.Inflation);
    INSERT INTO Population (Country, Population_Growth,infant_mortality)
    VALUES (:NEW.Code, :NEW.Population_Growth, :NEW.infant_mortality);
END;
/

```

Zusammen mit dem Trigger *New_Country*, der das Gründungsdatum automatisch einträgt, werden somit die Relationen *Country*, *Economy*, *Population* und *Politics* aktualisiert.

Für *Object Views* (vgl. Abschnitt

Zugriffsrechte. Bei der Verwendung von Triggern muss man berücksichtigen, dass Trigger genauso wie Prozeduren und Funktionen mit den Zugriffsrechten des *Besitzers* ausgeführt werden. Da man Zugriffsrechte an Triggern nicht explizit vergeben kann, werden sie *automatisch* von jedem benutzt, der entsprechende Veränderungen an der Trigger-Tabelle vornimmt. Das folgende Beispiel ist sinngemäß aus [CHRS98] entnommen:

```

CREATE OR REPLACE TRIGGER bla
INSTEAD OF INSERT ON AllCountry
FOR EACH ROW
BEGIN
    IF user='may'
    THEN NULL;
    ELSE ...
    END IF;
END;
/

INSERT INTO AllCountry
(Name, Code, Population, Area, GDP, Inflation, population_growth, infant_mortal.
VALUES ('Lummerland', 'LU', 4, 1, 0.5, 0, 25, 0);

```

1 Zeile wurde erstellt.

```
SQL> select * from allcountry where Code='LU';
```

Es wurden keine Zeilen ausgewaehlt

Das ORACLE-Echo gibt beim Einsatz von Triggern *nicht* die tatsächlich ausgeführten Aktionen an.

14.8 Ausnahmebehandlung von Fehlersituationen

Die *Exception Section* eines PL/SQL-Blocks gibt an, wie ggf. auf Ausnahme- und Fehlersituationen reagiert werden soll. Benutzerdefinierte Exceptions werden im Deklarationsteil durch `<exception> EXCEPTION` deklariert. Die beim Auftreten einer Exception auszuführenden Aktionen werden in der *Exception Section* definiert. Exceptions können dann an beliebigen Stellen des PL/SQL-Blocks durch `RAISE` ausgelöst werden.

```

DECLARE
  <exception> EXCEPTION;
  :
BEGIN
  :
  IF ...
  THEN RAISE < exception>;
  :
EXCEPTION
  WHEN <exception1>
  THEN <PL/SQL-Statement>;
  :
  WHEN <exceptionn>
  THEN <PL/SQL-Statement>;
  [WHEN OTHERS THEN <PL/SQL-Statement>;] END;

```

Wird eine Exception ausgelöst, so wird die in der entsprechenden `WHEN`-Klausel aufgeführte Aktion ausgeführt und der innerste Block verlassen (hier ist oft die Anwendung von anonymen Blöcken sinnvoll). Ist für eine Fehlermeldung keine Aktion in der Exception-Section angegeben, stattdessen aber eine Aktion unter `WHEN OTHERS` angegeben wird diese ausgeführt.

Zum Auslösen vordefinierter Fehlermeldungen dient weiterhin `RAISE_APPLICATION_ERROR`:

Beispiel 19 (Zeitabhängige Bedingung) Nachmittags dürfen keine Städte gelöscht werden:

```

CREATE OR REPLACE TRIGGER nachm_nicht_loeschen
BEFORE DELETE ON City
BEGIN
  IF TO_CHAR(SYSDATE,'HH24:MI') BETWEEN '12:00' AND '18:00'
  THEN RAISE_APPLICATION_ERROR(-20101,'Unerlaubte Aktion');
  END IF;
END;
/

```

Dieses Beispiel verwendet einen Statement-Trigger, und zeigt, wie Fehlermeldungen programmiert werden können. □

Was es sonst noch gibt. In der Kurseinheit über PL/SQL wurde ein Überblick über PL/SQL gegeben. Dabei wurden einige Features nicht behan-

delt:

- *Packages*: Möglichkeit, Daten und Programme zu kapseln;
- **FOR UPDATE**-Option bei Cursordeklarationen;
- *Cursorvariablen*;
- *Exception Handlers*;
- *benannte* Parameterübergabe;
- PL-SQL Built-in Funktionen: Parsing, String-Operationen, Datums-Operationen, Numerische Funktionen;
- Built-in Packages, die einem Anwender das Leben mit einem DBMS erheblich erleichtern (siehe z.B. die `DBMS_output`-Package).

Unter PL/SQL wird dann auch die Verwendung von **SAVEPOINTS** für Transaktionen interessant, wenn man wirklich komplexe Transaktionen definieren kann.

Teil IV

Objektorientierung in ORACLE

15 OBJEKT-RELATIONALE ERWEITERUNGEN

Objekt-Relationale Datenbanksysteme – u. a. ORACLE – vereinen relationale Konzepte und Objektorientierung. Dabei werden die folgenden Konzepte angeboten [Vos94]:

- Komplexe und Abstrakte Datentypen. Dabei werden *Value Types* und *Object Types* unterschieden. Erstere erweitern nur das Domain-Konzept von SQL2, letztere unterstützen Objekt-Identität und Kapselung interner Funktionalität.
- Spezialisierung: ein Typ kann als Subtyp eines oder mehrerer anderer Typen vereinbart werden. Dabei hat jeder Subtyp *genau* einen (direkten oder indirekten) maximalen Supertyp (der keinen weiteren Supertyp besitzt).
- Tabellenverbände als Form der Spezialisierung von Relationen: Eine Tabelle kann als Subtabelle einer oder mehrerer anderer Tabellen definiert werden.
- Funktionen als Bestandteile eines ADT's oder von Tabellen, oder freie Funktionen.
- Methoden- und Funktionsaufrufe im Rahmen von SELECT-Ausdrücken.

15.1 Objekte

Objektorientierung bedeutet, dass zwischen dem *Zustand* und dem *Verhalten* eines *Objektes* unterschieden wird. Objektorientierung in ORACLE 8 bedeutet, dass es neben Tabellen, deren Inhalt aus Tupels besteht, auch *Object Tables* gibt, deren Inhalt aus Objekten besteht. Ebenso können einzelne Spalten einer Tupeltabelle *objektwertig* sein. Im Gegensatz zu einem *Tupel* besitzt ein Objekt *Attribute*, die den inneren Zustand des Objektes beschreiben, sowie *Methoden*, mit denen der Zustand abgefragt und manipuliert werden kann. Einfache Objekttypen wurden bereits in Abschnitt

Grob gesehen entsprechen Objekttabellen den Klassen in objektorientierten Programmiersprachen während Tupel den Instanzen entsprechen. Im Gegensatz zu der üblichen Vorstellung von Objektorientierung bietet ORACLE 8 keine Vererbung zwischen Klassen, Subklassen und Instanzen. Damit beschränkt sich die Klassen-/Tabellenzugehörigkeit darauf, gemeinsame Methoden aller zugehörigen Objekte zu definieren. Als Methoden stehen *Prozeduren* und *Funktionen* zur Verfügung, wobei eine Funktion durch MAP oder ORDER ausgezeichnet werden kann um eine Ordnung auf den Objekten einer Klasse zu definieren (anderenfalls sind nur Tests auf Gleichheit erlaubt). Die *Signaturen* der Methoden sowie ihre READ/WRITE Zugriffscharakteristik werden in der TYPE-Deklaration angegeben, die Implementierung der Methoden ist als PL/SQL-Programm im TYPE BODY gegeben.

Die allgemeine Form einer Objekttypdeklaration sieht damit – grob – so aus:

```

CREATE [OR REPLACE] TYPE <type> AS OBJECT
  ( <attr> <datatype>,
    :
    <attr> REF <object-datatype>,
    :
    MEMBER FUNCTION <func-name> [( <parameter-list>)] RETURN <datatype>,
    :
    MEMBER PROCEDURE <proc-name> [( <parameter-list>)],
    :
    [ MAP MEMBER FUNCTION <func-name> RETURN <datatype>, |
      ORDER MEMBER FUNCTION <func-name>( <var> <type>) RETURN <datatype>,)
  );

```

Dabei muss `<object-datatype>` ebenfalls durch einen Befehl der Form `CREATE TYPE <object-datatype> AS OBJECT ...` als Objekttyp deklariert sein. `<parameter-list>` hat dieselbe Syntax wie bereits in Abschnitt Funktionen dürfen den Datenbankzustand nicht verändern. `MAP`- und `ORDER`-Funktionen dürfen *keinen Datenbankzugriff* enthalten. Sie dürfen also nur den Zustand des aktuellen Objektes (und bei `ORDER`-Funktionen auch des als Argument gegebenen Objektes) verwenden.

Beispiel 20 (Objekttyp *GeoCoord*) Der komplexe Attributtyp *GeoCoord* (vgl. Beispiel

```

CREATE OR REPLACE TYPE GeoCoord AS OBJECT
(Longitude NUMBER,
 Latitude NUMBER,
 MEMBER FUNCTION Distance (other IN GeoCoord) RETURN NUMBER,
 MAP MEMBER FUNCTION Distance_Greenwich RETURN NUMBER )
/

```

PRAGMA-Klauseln [Veraltet]. Bis Version Oracle 8i mussten diese Zusicherungen in der `<pragma-declaration-list>`, die für jede Methode eine `PRAGMA`-Klausel der Form

```
PRAGMA RESTRICT_REFERENCES (<method_name>,<feature-list>)
```

angegeben werden, die spezifiziert, ob eine Prozedur/Funktion schreibend/lesend auf Daten zugreift. `<feature-list>` ist eine Komma-Liste mit den möglichen Einträgen

```

WNDS  Writes no database state,
WNPS  Writes no package state,
RNDS  Reads no database state,
RNPS  Reads no package state.

```

Damit muss bei Funktionen zumindest

```
PRAGMA RESTRICT_REFERENCES (<function_name>,WNPS,WNDS)
```

zugesichert werden.

`MAP`- und `ORDER`-Funktionen erfordern

```
PRAGMA RESTRICT_REFERENCES (<function_name>,WNDS,WNPS,RNPS,RNDS) .
```

Die Deklaration sieht damit folgendermaßen aus:

```
CREATE [OR REPLACE] TYPE <type> AS OBJECT
  ( <attr> <datatype>,
    :
    <attr> REF <object-datatype>,
    :
    MEMBER FUNCTION <func-name> [(<parameter-list>)] RETURN <datatype>,
    :
    MEMBER PROCEDURE <proc-name> [(<parameter-list>)],
    :
    [ MAP MEMBER FUNCTION <func-name> RETURN <datatype>, |
      ORDER MEMBER FUNCTION <func-name>(<var> <type>) RETURN <datatype>.,]
    [ <pragma-declaration-list> ]
  );
```

Beispiel 21 (Objekttyp *GeoCoord*) Der komplexe Attributtyp *GeoCoord*
(vgl. Beispiel

```
CREATE OR REPLACE TYPE GeoCoord AS OBJECT
(Longitude NUMBER,
 Latitude NUMBER,
 MEMBER FUNCTION Distance (other IN GeoCoord) RETURN NUMBER,
 MAP MEMBER FUNCTION Distance_Greenwich RETURN NUMBER,
 PRAGMA RESTRICT_REFERENCES (Distance,WNPS,WNDS,RNPS,RNDS),
 PRAGMA RESTRICT_REFERENCES (Distance_Greenwich,WNPS,WNDS,RNPS,RNDS)
);
/
```

Der TYPE BODY enthält die Implementierung der Objektmethoden in PL/SQL. Für jedes Objekt ist automatisch die Methode SELF definiert, mit der das Objekt selber als Host-Objekt einer Methode angesprochen werden kann. SELF wird in Methodendefinitionen verwendet, um auf die Attribute des Host-Objektes zuzugreifen.

Die Definition des TYPE BODY muss der bei CREATE TYPE vorgegebenen Signatur desselben Typs entsprechen. Insbesondere muss für *alle* deklarierten Methoden eine Implementierung angegeben werden.

```
CREATE [OR REPLACE] TYPE BODY <type>
AS
  MEMBER FUNCTION <func-name> [(<parameter-list>)] RETURN <datatype>
  IS
    [<var-decl-list>;]
    BEGIN <PL/SQL-code> END;
  :
  MEMBER PROCEDURE <proc-name> [(<parameter-list>)]
  IS
    [<var-decl-list>;]
```

```

        BEGIN <PL/SQL-code> END;
    :
    [ MAP MEMBER FUNCTION <func-name> RETURN <datatype> |
      ORDER MEMBER FUNCTION <func-name>(<var> <type>) RETURN <datatype>
    IS
      [<var-decl-list>;]
      BEGIN <PL/SQL-code> END;]
END;
/

```

Beispiel 22 (Objektyp *GeoCoord* (Forts.)) Der TYPE BODY zu *GeoCoord* enthält nun die Implementierung der Methoden *Distance* und *Distance_Greenwich*:

```

CREATE OR REPLACE TYPE BODY GeoCoord
AS
MEMBER FUNCTION Distance (other IN GeoCoord)
  RETURN NUMBER
  IS
  BEGIN
    RETURN 6370*ACOS(cos(SELF.latitude/180*3.14)*cos(other.latitude/180*3.14)
      *cos((SELF.longitude-other.longitude)/180*3.14)
      + sin(SELF.latitude/180*3.14)*sin(other.latitude/180*3.14));
  END;
MAP MEMBER FUNCTION Distance_Greenwich
  RETURN NUMBER
  IS
  BEGIN
    RETURN SELF.Distance(GeoCoord(0,51));
  END;
END;
/

```

Methoden eines Objektes werden mit

```
<object>.<method-name>(<argument-list>)
```

aufgerufen.

Zeilen- und Spaltenobjekte. Im weiteren unterscheidet man *Zeilenobjekte* und *Spaltenobjekte*: Zeilenobjekte sind Elemente von *Objekttabellen*. Spaltenobjekte erhält man, wenn ein Attribut eines Tupels (oder eines Objekts) objektwertig ist (vgl. Abschnitt

Wie bereits in Abschnitt

Bei SELECT-Statements müssen immer Tupel- bzw. Objektvariablen durch Aliasing verwendet werden, wenn ein *Zugriffspfad* <var>.<method>*[.<attr>] angegeben wird – also wenn Attribute oder Methoden von objektwertigen Attributen selektiert werden.

15.2 Spaltenobjekte

Spaltenobjekte erhält man, indem man ein Attribut einer Tabelle (Tupel- oder Objekttable) objektwertig definiert (auch komplexe Attribute wie in Abschnitt

Beispiel 23 (Spaltenobjekte) Der in Beispiel

Spaltenobjekte werden nun mit Hilfe der entsprechenden Konstruktormethode erzeugt:

```
INSERT INTO Mountain VALUES ('Feldberg', 1493, GeoCoord(8,48));
```

Die Entfernung eines Berges zum Nordpol erhält man dann mit

```
SELECT Name, mt.coordinates.Distance(GeoCoord(0,90))
FROM Mountain mt;
```

unter Verwendung der Tupelvariablen *mt* um den Zugriffspfad zu *coordinates.Distance* eindeutig zu machen. □

Enthält ein in einer objektwertigen Spalte *<attr>* verwendeter Objekttyp *<object-type>* eine tabellenwertiges Attribut *<tab-attr>*, so muss bei der NESTED TABLE ... STORE AS-Klausel im CREATE TABLE-Statement ebenfalls ein Pfadausdruck verwendet werden:

```
CREATE TABLE ...
( ...
  <attr> <object-type>
  ...)
NESTED TABLE <attr>.<tab-attr> STORE AS <name>;
```

15.3 Zeilenobjekte

Objekttable enthalten im Gegensatz zu den “klassischen” relationalen Tupeltable keine Tupel, sondern Objekte. Innerhalb jeder Objekttable besitzt jedes Objekt eine eindeutige *OID (Objekt-ID)*, die dem *Primärschlüssel* im relationalen Modell entspricht. Dieser wird mit den (weiteren) Integritätsbedingungen bei der Tabellendefinition angegeben. Erwähnenswert ist hierbei die problemlose Integration referentieller Integritätsbedingungen von Objekttable zu bestehenden relationalen Tabellen durch die Möglichkeit, Fremdschlüsselbedingungen in der gewohnten Syntax anzugeben.

```
CREATE TABLE <name> OF <object-datatype>
[(<constraint-list>)];
```

<constraint-list> ist dabei eine Liste von attributbezogenen Bedingungen sowie Tabellenbedingungen – letztere haben dieselbe Syntax wie bei Tupeltable. Attributbedingungen entsprechen den Spaltenbedingungen *<column-constraint>* bei Tupeltable und sind von der Form

```
<attr-name> [DEFAULT <value>]
[<colConstraint> ... <colConstraint>]
```

Beispiel 24 (Objekt-Tabelle *City*) Als Beispiel wird eine Objekttable definiert, die alle Städte enthält, und wie oben den Datentyp *GeoCoord* verwendet. Der Objekttyp *City_Type* wird analog zu der Tupeltabelle *City* definiert:

```
CREATE OR REPLACE TYPE City_Type AS OBJECT
  (Name VARCHAR2(35),
   Province VARCHAR2(32),
   Country VARCHAR2(4),
   Population NUMBER,
   Coordinates GeoCoord,
   MEMBER FUNCTION Distance (other IN City_Type) RETURN NUMBER );
/
```

Die Methode *Distance(city)* dient dazu, die Entfernung zu einer anderen Stadt zu berechnen. Sie basiert auf der Methode *Distance(geo_coord)* des Datentyps *Geo_Coord*. Auch hier wird wieder *SELF* verwendet, um auf die Attribute des Host-Objekts zuzugreifen:

```
CREATE OR REPLACE TYPE BODY City_Type
AS
  MEMBER FUNCTION Distance (other IN City_Type)
  RETURN NUMBER
  IS
  BEGIN
    RETURN SELF.coordinates.Distance(other.coordinates);
  END;
END;
/
```

Die Objekttable wird nun entsprechend definiert, wobei der (mehrsplätige) Primärschlüssel als Tabellenbedingung angegeben werden kann. Der Primärschlüssel darf keine REF-Attribute enthalten (vgl. Abschnitt

```
CREATE TABLE City_ObjTab OF City_Type
  (PRIMARY KEY (Name, Province, Country),
   FOREIGN KEY (Country) REFERENCES Country(Code));
```

Objekte werden unter Verwendung des Objektkonstruktors `<object-datatype>` in Objekttabellen eingefügt.

Beispiel 25 (Objekt-Tabelle *City* (Forts.)) Die Objekttable *City_ObjTab* wird wie folgt aus der Tupeltabelle *City* (z. B. mit allen deutschen Städten, deren geographische Koordinaten bekannt sind) gefüllt:

```
INSERT INTO City_ObjTab
SELECT City_Type(Name,Province,Country,Population,GeoCoord(Longitude,Latitude))
FROM City
WHERE Country = 'D'
   AND NOT Longitude IS NULL;
```

Will man ein selektiertes Zeilenobjekt *als Ganzes* ansprechen (etwa für einen Vergleich oder in einer *ORDER BY*-Klausel), so muss man *VALUE (<var>)* verwenden:

Beispiel 26 (Objekt-Tabelle *City* (Forts.)) Gibt man `VALUE (<var>)` aus, erhält man die bekannte Darstellung mit Hilfe des Objektconstructors:

```
SELECT VALUE(cty)
FROM City_ObjTab cty;
```

<code>VALUE(Cty)(Name, Province, Country, Population, Coordinates(Longitude, Latitude))</code>
<code>City_Type('Berlin', 'Berlin', 'D', 3472009, GeoCoord(13, 52))</code>
<code>City_Type('Bonn', 'Nordrhein-Westfalen', 'D', 293072, GeoCoord(8, 50))</code>
<code>City_Type('Stuttgart', 'Baden-Wuerttemberg', 'D', 588482, GeoCoord(9, 49))</code>
<code>:</code>

`VALUE` kann ebenfalls verwendet werden, um in der obigen Anfrage zwei Objekte auf Gleichheit zu testen, oder um ein Objekt als Argument an eine Methode zu geben. Im Beispiel kann man die Distanz zwischen je zwei Städten entweder über die Methode *Distance* des Attributs *coordinates* oder direkt über die Methode *Distance* des Objekttyps *City* berechnen. Wieder werden Objektvariablen *cty1* und *cty2* verwendet, um die Zugriffspfade eindeutig zu machen:

```
SELECT cty1.Name, cty2.Name, cty1.coordinates.Distance(cty2.coordinates)
FROM City_ObjTab cty1, City_ObjTab cty2
WHERE NOT VALUE(cty1) = VALUE(cty2);
```

```
SELECT cty1.Name, cty2.Name, cty1.Distance(VALUE(cty2))
FROM City_ObjTab cty1, City_ObjTab cty2
WHERE NOT VALUE(cty1) = VALUE(cty2);
```

Wird ein Objekt mit einem `SELECT INTO`-Statement einer PL/SQL-Variablen zugewiesen, wird ebenfalls `VALUE` verwendet.

```
SELECT VALUE(<var>) INTO <PL/SQL-Variable>
FROM <tabelle> <var>
WHERE ... ;
```

15.4 Objektreferenzen

Als Datentyp für Attribute sind neben den bereits bekannten skalaren Typen, Collection-Typen und Objekttypen auch *Referenzen* auf Objekte möglich. Eine entsprechende Attributdeklaration ist dann von der Form

```
<ref-attr> REF <object-datatype>
```

Dabei wird ein *Objekttyp* als Ziel der Referenz angegeben. Wenn ein referenzierter Objekttyp in verschiedenen Tabellen vorkommt, wird damit das Ziel der Referenz hier nicht auf eine bestimmte Tabelle beschränkt. Einschränkungen dieser Art werden bei der Deklaration der entsprechenden Tabelle als Spalten- oder Tabellenconstraints mit `SCOPE` angegeben:

- als Spaltenconstraint (nur bei Tupeltabellen):


```
<ref-attr> REF <object-datatype> SCOPE IS <object-table>
```
- als Tabellenconstraint:


```
SCOPE FOR (<ref-attr>) IS <object-table>
```

Hierbei ist zu berücksichtigen, dass nur Objekte, die eine OID besitzen – also Zeilenobjekte einer Objekttabelle – referenziert werden können. Die OID eines zu referenzierenden Objektes wird folgendermaßen selektiert:

```
SELECT ..., REF (<var>), ...
FROM <tabelle> <var>
WHERE ... ;
```

Beispiel 27 (Objektyp *Organization*) Politische Organisationen können als Objekte modelliert werden: Eine Organisation besitzt einen Namen, eine Abkürzung, einen Sitz in einer bestimmten Stadt (die in Beispiel Die entsprechende Tabellendefinition sieht dann folgendermaßen aus:

```
CREATE TABLE Organization_ObjTab OF Organization_Type
  (Abbrev PRIMARY KEY,
   SCOPE FOR (hasHqIn) IS City_ObjTab)
  NESTED TABLE Members STORE AS Members_nested;
```

Das Einfügen in Objekttabellen geschieht nun wie üblich unter Verwendung des Objektkonstruktors:

```
INSERT INTO Organization_ObjTab VALUES
  (Organization_Type('European Community', 'EU',
   Member_List_Type(), NULL, NULL));
```

Die geschachtelte Tabelle *Members* wird ebenfalls wie bereits bekannt mit Werten gefüllt:

```
INSERT INTO
  THE(SELECT Members
   FROM Organization_ObjTab
   WHERE Abbrev='EU')
  (SELECT Country, Type
   FROM isMember
   WHERE Organization = 'EU');
```

Will man eine *Referenz* (also eine OID) auf ein Objekt, das durch eine Objektvariable beschrieben wird, verarbeiten, muss man `SELECT REF(<var>)` angeben (Man beachte, dass `<var>` selber also weder das Objekt, noch eine Referenz ist!). `SELECT REF(VALUE(<var>))` ergibt keine OID, sondern eine Fehlermeldung.

Beispiel 28 (Objektyp *Organization* (Forts.)) Um das Referenzattribut *hasHqIn* auf eine Stadt zeigen zu lassen, muss die entsprechende Referenz in *City_ObjTab* gesucht werden:

```
UPDATE Organization_ObjTab
SET hasHqIn =
  (SELECT REF(cty)
   FROM City_ObjTab cty
   WHERE Name = 'Brussels'
   AND Province = 'Brabant'
   AND Country = 'B')
WHERE Abbrev = 'EU';
```

Die Selektion von Wertattributen erfolgt ebenfalls wie bei gewöhnlichen relationalen Tabellen – Aliasing muss nur zur Selektion von Methoden oder objektwertigen Attributen verwendet werden:

```
SELECT Name, Abbrev, Members, hasHqIn
FROM Organization_ObjTab;
```

gibt *Members* in der bekannten Darstellung mit Hilfe des Objektkonstruktors aus:

Name	Abbrev	Members
European Community	EU	Member_List_Type(...)

Bei Referenzattributen bekommt man auf ein gewöhnliches `SELECT <ref-attr-name>` (erwartungsgemäß) eine Objekt-ID geliefert (die zum internen Gebrauch innerhalb von SQL oft benötigt wird, jedoch in der Benutzerausgabe nicht erwünscht ist):

```
SELECT Name, Abbrev, hasHqIn
FROM Organization_ObjTab;
```

Name	Abbrev	hasHqIn
European Community	EU	<oid>

Hat man eine solche Referenz gegeben, erhält man mit `DEREF(<oid>)` das zugehörige Objekt:

```
SELECT Abbrev, DEREf(hasHqIn)
FROM Organization_ObjTab;
```

Abbrev	hasHqIn
EU	City_Type('Brussels', 'Brabant', 'B', 951580, GeoCoord(4, 51))

Die einzelnen Attribute eines referenzierten Objekts kann man durch *Pfadausdrücke* der Form `SELECT <ref-attr-name>.<attr-name>` adressieren (“*navigierender Zugriff*”). Dabei muss Aliasing mit einer Variablen verwendet werden um den Pfadausdruck eindeutig zu machen:

```
SELECT Abbrev, org.hasHqIn.name
FROM Organization_ObjTab org;
```

Abbrev	hasHqIn.Name
EU	Brussels

`DEREF` wird insbesondere in PL/SQL-Routinen (z. B. `SELECT DEREf(...) INTO ...`) und bei der Definition von Objekt-Views (vgl. Abschnitt

Bemerkung 2 Mit `REF` und `DEREF` lässt sich `VALUE` ersetzen:

```
SELECT VALUE(cty) FROM City_ObjTab cty;
```

und

```
SELECT DEREf(REF(cty)) FROM City_ObjTab cty;
```

sind äquivalent.

□

Zyklische Referenzen. Häufig kommen Objekttypen vor, die sich gegenseitig referenzieren sollen: Eine Stadt liegt in einem Land, andererseits ist die Hauptstadt eines Landes wieder eine Stadt. In diesem Fall benötigt die Deklaration jedes Datentypen bereits die Definition des anderen. Zu diesem Zweck erlaubt ORACLE die Definition von *unvollständigen* Typen (auch als *Forward-Deklaration* bekannt) durch

```
CREATE TYPE <name>;
/
```

Eine solche unvollständige Deklaration kann in REF-Deklarationen verwendet werden. Sie wird später durch eine komplette Typdeklaration ersetzt.

Beim Füllen dieser Tabellen muss man ebenfalls schrittweise vorgehen: Da jedes Tupel einer Tabelle eine Referenz auf ein Tupel einer anderen Tabelle enthält, muss man auch die Objekte zuerst “unvollständig” erzeugen, d.h., Objektfragmente anlegen, die bereits *eindeutig identifizierbar sind*, aber *keine Referenzen auf noch nicht angelegte Objekte* enthalten. Danach kann man mit UPDATE schrittweise die Tupel um Referenzen ergänzen.

Beispiel 29 (Zyklische Referenzen) Zwischen Städten, Provinzen, und Ländern bestehen zyklische Referenzen.

```
CREATE OR REPLACE TYPE City_Type
/
CREATE OR REPLACE TYPE Country_Type AS OBJECT
(Name VARCHAR2(32),
 Code VARCHAR2(4),
 Capital REF City_Type,
 Area NUMBER,
 Population NUMBER);
/
CREATE OR REPLACE TYPE Province_Type AS OBJECT
(Name VARCHAR2(32),
 Country REF Country_Type,
 Capital REF City_Type,
 Area NUMBER,
 Population NUMBER);
/
CREATE OR REPLACE TYPE City_Type AS OBJECT
(Name VARCHAR2(35),
 Province REF Province_Type,
 Country REF Country_Type,
 Population NUMBER,
 Coordinates GeoCoord);
/
```

Beim Erzeugen der Tabellen mit Daten muss ebenfalls die Reihenfolge beachtet werden. Sind die zu referenzierenden Objekte beim Erzeugen des referenzierenden Objektes noch nicht bekannt, muss ein *NULL*wert anstelle der Referenz bei der Erzeugung angegeben werden, der später dann durch die Referenz ersetzt wird.

Wenn Objekttypen, die sich gegenseitig zyklisch referenzieren, gelöscht werden, muss man zumindest einmal ein Objekttyp löschen, der noch referenziert wird. Dazu muss

```
DROP TYPE <type> FORCE;
```

verwendet werden (vgl. Seite

Unvollständige Datentypen können nur zur Definition von *Referenzen* auf sie benutzt werden, nicht zur Definition von Spalten oder in geschachtelten Tabellen.

Referentielle Integrität. Die Verwendung von OID's garantiert, dass auch bei Änderung der Schlüsselattribute eines Objekts die referentielle Integrität gewahrt bleibt – im Gegensatz zu dem relationalen Konzept mit Fremdschlüsseln, bei dem explizit integritätserhaltende Maßnahmen durch `ON UPDATE CASCADE/RESTRICT` ergriffen werden müssen.

Durch Löschen von Objekten können dennoch *dangling references* entstehen; der Fall `ON DELETE CASCADE` wird also nicht direkt abgedeckt. Dafür lassen sich *entstandene* dangling references durch

```
WHERE <ref-attribute> IS DANGLING
```

überprüfen (vgl. `WHERE ... IS NULL`). Dies kann z. B. in einem AFTER-Trigger der Form

```
UPDATE <table>
  SET <attr> = NULL
  WHERE <attr> IS DANGLING;
```

genutzt werden.

15.5 Methoden: Funktionen und Prozeduren

Der *Type Body* enthält die Implementierungen der Methoden in PL/SQL (als zukünftige Erweiterung ist die direkte Einbindung von Java vorgesehen). Dazu ist PL/SQL ebenfalls an einigen Stellen an geschachtelte Tabellen und objektorientierte Features angepasst worden. Allerdings wird Navigation mit Pfadausdrücken in PL/SQL *nicht* unterstützt.

Beispiel 30 (Pfadausdrücke) Für jede Organisation soll die Bevölkerungszahl des Landes, in der ihr Sitz liegt, ausgegeben werden.

In SQL ist das einfach:

```
SELECT org.hasHqIn.country.population
FROM Organization_ObjTab org;
```

Ein entsprechende Zuweisung in PL/SQL

```
-- the_org enth"alt ein Objekt vom Typ Organization_Type
pop := the_org.hasHqIn.country.population;
```

ist nicht erlaubt: Beim Navigieren mit Pfadausdrücken werden effektiv Datenbankzugriffe ausgeführt. Diese können in PL/SQL nur in eingebetteten SQL-Ausdrücken vorgenommen werden. Solche Operationen müssen durch entsprechende Datenbankzugriffe ersetzt werden:

```

-- the_org enth"alt ein Objekt vom Typ Organization_Type
SELECT org.hasHqIn.country.population
INTO pop
FROM Organization_ObjTab org
WHERE org.abbrev = the_org.abbrev;

```

Jede MEMBER METHOD besitzt einen *impliziten* Parameter SELF (wie in objekt-orientierten Programmiersprachen üblich), der bei einem Methodenaufruf das jeweilige Host-Objekt referenziert: ruft man z. B. die Methode `isMember` des Objektes "NATO" auf, so ergibt SELF die das Objekt "NATO".

Weiterhin können die bereits in Abschnitt

Beispiel 31 (Objektyp *Organization: Type Body*) Der TYPE BODY von *Organization_Type* sieht damit wie folgt aus:

```

CREATE OR REPLACE TYPE BODY Organization_Type IS
MEMBER FUNCTION isMember (the_country IN VARCHAR2)
RETURN VARCHAR2
IS
BEGIN
    IF SELF.Members IS NULL OR SELF.Members.COUNT = 0 THEN RETURN 'no'; END IF;
    FOR i in 1 .. Members.COUNT
    LOOP
        IF the_country = Members(i).country
        THEN RETURN Members(i).type;
        END IF;
    END LOOP;
    RETURN 'no';
END;
MEMBER FUNCTION people RETURN NUMBER IS
p NUMBER;
BEGIN
    SELECT SUM(population) INTO p
    FROM Country ctry
    WHERE ctry.Code IN
        (SELECT Country
        FROM THE (SELECT Members
        FROM Organization_ObjTab org
        WHERE org.Abbrev = SELF.Abbrev));
    RETURN p;
END;
MEMBER FUNCTION numberOfMembers RETURN NUMBER
IS
BEGIN
    IF SELF.Members IS NULL THEN RETURN NULL; END IF;
    RETURN Members.COUNT;
END;
MEMBER PROCEDURE addMember
    (the_country IN VARCHAR2, the_type IN VARCHAR2) IS

```

```

BEGIN
  IF NOT SELF.isMember(the\_country) = 'no' THEN RETURN;
  END IF; \\
  IF SELF.Members IS NULL THEN
    UPDATE Organization_ObjTab
    SET Members = Member_List_Type()
    WHERE Abbrev = SELF.Abbrev;
  END IF;
  INSERT INTO
  THE (SELECT Members
       FROM Organization_ObjTab org
       WHERE org.Abbrev = SELF.Abbrev)
  VALUES (the\_country,the\_type);
END;
END;
/

```

In *isMember* wäre die naheliegendste Idee gewesen, einen Cursor über (THE) SELF.Members zu definieren. Dies ist aber zumindest in ORACLE 8.0 nicht möglich (wo würde syntaktisch das THE hingehören?). Stattdessen wird eine FOR-Schleife mit Members.COUNT verwendet. Zu beachten ist weiterhin, dass der Fall “Members ist NULL” bei *isMember* und *addMember* separat betrachtet werden muss.

In *people* und *addMember* würde man gerne das innere umständliche FROM THE(SELECT ...) durch FROM SELF.Members oder etwas ähnliches ersetzen. Dies ist (zumindest in ORACLE bis jetzt) nicht möglich: Mit SELF.Members befindet man sich in PL/SQL, d.h. man müsste PL/SQL-Konstrukte verwenden um diese Tabelle zu bearbeiten – SELECT ist jedoch ein SQL-Konstrukt, das sich an Datenbank-Tabellen richtet. Hier fällt der immer noch bestehende Unterschied zwischen Datenbank und PL/SQL-Umgebung störend auf¹. □

Die Objekt-MEMBER FUNCTIONS können dann in SQL und PL/SQL wie Attribute durch <object>.<function>(<argument-list>) selektiert werden (im Falle einer parameterlosen Funktion muss <object>.<function>() angegeben werden). Bei einem Aufruf aus SQL ist <object> durch einen Pfadausdruck gegeben, wobei Aliasing verwendet werden muss um diesen eindeutig zu machen.

Beispiel 32 (Objektyp *Organization*: Nutzung von MEMBER FUNCTIONS)

Die folgende Anfrage gibt alle politischen Organisationen sowie die Art der Mitgliedschaft aus, in denen Deutschland Mitglied ist:

```

SELECT Name, org.isMember('D')
  FROM Organization_ObjTab org
  WHERE NOT org.isMember('D') = 'no';

```

Objekt-MEMBER PROCEDURES können nur aus PL/SQL mit <objekt>.<procedure>(<argument-list>) aufgerufen werden. Dazu werden freie Prozeduren (d.h., nicht als Objekt-

¹dieser Unterschied ist aber bei embedded SQL in C noch viel störender.

methoden an einen Typ/Objekt gebunden) in PL/SQL geschrieben, die es ermöglichen, auf die entsprechenden Objekttabellen zuzugreifen.

Beispiel 33 (Objekttyp *Organization*: Verwendung) Die folgende freie Prozedur erlaubt das Einfügen eines Mitglieds in eine politische Organisation. Dabei wird der Aufruf auf die Objektmethode *addMember* der ausgesuchten Organisation abgebildet. Ist die angegebene Organisation noch nicht vorhanden, so wird ein entsprechendes Objekt erzeugt:

```
CREATE OR REPLACE PROCEDURE makeMember
  (the_org IN VARCHAR2, the_country IN VARCHAR2, the_type IN VARCHAR2) IS
  n NUMBER;
  c Organization_Type;
BEGIN
  SELECT COUNT(*) INTO n
    FROM Organization_ObjTab
    WHERE Abbrev = the_org;
  IF n = 0
  THEN
    INSERT INTO Organization_ObjTab
      VALUES(Organization_Type(NULL,the_org,Member_List_Type(),NULL,NULL));
  END IF;
  SELECT VALUE(org) INTO c
    FROM Organization_ObjTab org
    WHERE Abbrev = the_org;
  IF c.isMember(the_country)='no' THEN
    c.addMember(the_country,the_type);
  END IF;
END;
/
```

Mit den bisher in diesem Beispiel angegebenen INSERT-Statements wurde die EU in die neue Tabelle eingefügt. Mit den folgenden Befehlen werden die USA als *special member* in die EU eingetragen, außerdem wird eine noch nicht existierende Organisation erzeugt, deren einziges Mitglied die USA sind:

```
EXECUTE makeMember('EU','USA','special member');
EXECUTE makeMember('XX','USA','member');
```

Damit kann der gesamte Datenbestand aus den relationalen Tabellen *Organization* und *isMember* in die Objekttable *Organization_ObjTab* übertragen werden:

```
INSERT INTO Organization_ObjTab
  (SELECT Organization_Type(Name,Abbreviation,NULL,Established,NULL)
   FROM Organization);
```

```
CREATE OR REPLACE PROCEDURE Insert_All_Members IS
BEGIN
  FOR the_membership IN
    (SELECT * FROM isMember)
```



```

LOOP
    makeMember(the_membership.organization,
               the_membership.country,
               the_membership.type);
END LOOP;
END;
/

EXECUTE Insert_All_Members;

UPDATE Organization_ObjTab org
SET hasHqIn =
(SELECT REF(cty)
 FROM City_ObjTab cty, Organization old
 WHERE org.Abbrev = old.Abbreviation
       AND cty.Name = old.City
       AND cty.Province = old.Province
       AND cty.Country = old.Country);

```

Als weiteres kann man eine freie Funktion *isMemberIn* definieren, die testet, ob ein Land Mitglied in einer Organisation ist. Diese Prozedur verwendet natürlich die Objektmethode *isMember* der entsprechenden Organisation:

```

CREATE OR REPLACE FUNCTION isMemberIn
    (the_org IN VARCHAR2, the_country IN VARCHAR2)
RETURN isMember.Type%TYPE IS
    c isMember.Type%TYPE;
BEGIN
    SELECT org.isMember(the_country) INTO c
    FROM Organization_ObjTab org
    WHERE Abbrev=the_org;
    RETURN c;
END;
/

```

Beispiel: Die system-eigene Tabelle DUAL wird verwendet um das Ergebnis freier Funktionen ausgeben zu lassen.

```

SELECT isMemberIn('EU', 'SL')
FROM DUAL;

```

isMemberIn('EU', 'SL')
applicant

Bemerkung 3 Es ist (zumindest in ORACLE 8.0.x) nicht möglich, durch Navigation mit Pfadausdrücken Tabelleninhalte zu verändern:

```

UPDATE Organization_ObjTab org
SET org.hasHqIn.Name = 'UNO City' -- NICHT ERLAUBT
WHERE org.Abbrev = 'UN';

```

15.6 ORDER- und MAP-Methoden

Objekttypen besitzen im Gegensatz zu den Datentypen `NUMBER` und `VARCHAR` keine inhärente Ordnung. Um eine Ordnung auf Objekten eines Typs zu definieren, können dessen funktionale Methoden verwendet werden. In `ORACLE` kann dazu für jeden Objekttyp eine Funktion als `MAP FUNCTION` oder `ORDER FUNCTION` ausgezeichnet werden.

- Eine `MAP`-Funktion besitzt keine Parameter und bildet jedes Objekt auf eine Zahl ab. Damit wird eine lineare Ordnung auf dem Objekttyp definiert, die sowohl für Vergleiche `<`, `>` und `BETWEEN`, als auch für `ORDER BY` verwendet werden kann.

Einer `MAP`-Funktion entspricht dem mathematischen Konzept einer *Betragsfunktion*.

- Eine `ORDER`-Funktion besitzt *ein* Argument desselben Datentyps das ein reiner `IN`-Parameter ist (deshalb die Deklaration `<func-name>(<var> <type>)`) und mit dem Hostobjekt verglichen wird.

Eine `ORDER`-Funktionen entspricht einem *direkten Vergleich* zweier Werte/Objekte. Damit sind `ORDER`-Funktionen für Vergleiche `<`, `>` geeignet, im allgemeinen aber nicht unbedingt für Sortierung.

MAP-Methoden.

Beispiel 34 (Objekttyp *GeoCoord*: MAP-Methode) Der Objekttyp *City_Type* verwendet den Objekttyp *GeoCoord* zur Speicherung geographischer Koordinaten. Auf *GeoCoord* ist eine `MAP`-Methode definiert, die nun verwendet werden kann, um Städte nach ihrer Entfernung von Greenwich zu ordnen:

```
SELECT Name, cty.coordinates.longitude, cty.coordinates.latitude
FROM City_ObjTab cty
WHERE NOT coordinates IS NULL
ORDER BY coordinates;
```

Andererseits sind viele Operationen in `MAP`-Methoden nicht erlaubt: Wie bereits beschrieben, dürfen diese keine Anfragen an die Datenbank enthalten. Weiterhin scheinen – zumindest in `ORACLE 8` – keine `built-in` Methoden von geschachtelten Tabellen verwendbar zu sein (siehe folgendes Beispiel):

Beispiel 35 (Objekttyp *Organization*: MAP-Methode)

In *Organization_Type* ist es nicht möglich, die Methode *People* als `MAP`-Methode zu verwenden, da diese eine Datenbankabfrage enthält.

Die Methode *numberOfMembers* kann – zumindest in `ORACLE 8.0.x` – ebenfalls nicht als `MAP`-Methode verwendet werden: Wird die Deklaration von *Organization_Type* in `MAP MEMBER FUNCTION numberOfMembers RETURN NUMBER` geändert, so ergibt

```
SELECT * FROM Organization_ObjTab org ORDER BY VALUE(org);
```

eine Fehlermeldung, dass der Zugriff auf geschachtelte Tabellen hier nicht erlaubt sei. □

ORDER-Methoden. ORDER-Methoden *vergleichen* jeweils SELF mit einem anderen Objekt desselben Typs, das formal als Parameter angegeben wird. Als Ergebnis muss -1 (SELF < Parameter), 0 (Gleichheit) oder 1 (SELF > Parameter) zurückgegeben werden. Damit lassen sich kompliziertere (Halb-)Ordnungen definieren.

Wird bei einer Anfrage ein ORDER BY angegeben, werden die Ausgabeobjekte paarweise verglichen und entsprechend der ORDER-Methode geordnet.²

Ein Beispiel hierfür ist etwa die Erstellung der Fußball-Bundesligatabelle: Ein Verein wird vor einem anderen platziert, wenn er mehr Punkte hat. Bei Punktgleichheit entscheidet die Tordifferenz. Ist auch diese dieselbe, so entscheidet die Anzahl der geschossenen Tore (vgl. Aufgabe).

Verwendung. ORDER/MAP-Methoden definieren eine Ordnung auf Objekten eines Typs, und können damit auf zwei Arten verwendet werden:

- Ordnen nach dem Attributwert einer objektwertigen Spalte:

```
CREATE TYPE <type> AS OBJECT
  ( ...
    MAP/ORDER MEMBER METHOD <method> ...);

CREATE TABLE <table>
  ( ..., <attr> <type>,
    ...);

SELECT * FROM <table>
ORDER BY <attr>;
```

- Die Elemente einer Objekttablelle sollen nach ihrem *eigenen* Objektwert geordnet werden:

```
CREATE TYPE <type> AS OBJECT
  ( ...
    MAP/ORDER MEMBER METHOD <method> ...);

CREATE TABLE <table> OF <type>;

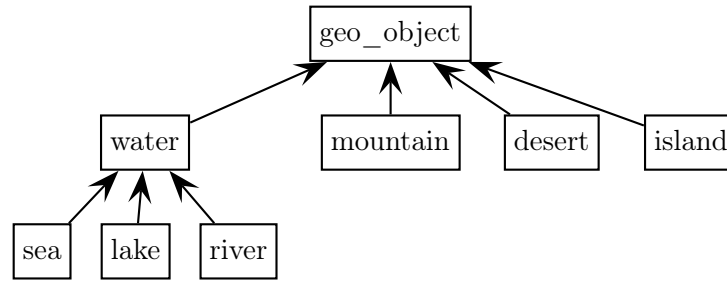
SELECT * FROM <table> <alias>
ORDER BY value(<alias>;
```

15.7 Klassenhierarchie und Vererbung

Seit ORACLE 9 kann auch eine Typhierarchie (in diesem Fall auch die Klassenhierarchie definierend) erzeugt werden indem *Subtypen* von existierenden Typen abgeleitet werden. Dabei werden als Default die Signatur (Attribute und Methoden) sowie die Implementierung der Methoden von den Obertypen zu den Subtypen vererbt. Weiterhin können Subtypen neue Attribute und Methoden hinzudefinieren, und geerbte Methoden durch eigenen Implementierungen überschreiben (*overriding*).

Beispiel 36 (Klassenhierarchie geographischer Objekte)

²Da muss man mal eine nicht-zyklenfreie Relation ausprobieren!



Als weiteres ist zu beachten, dass – wie z. B. auch in Java – weitere Informationen bei der Klassendefinition angegeben werden können:

- Wenn eine Methode in einem Subtyp überschrieben wird, muss dies in der Deklaration des Subtyps explizit durch das Schlüsselwort **OVERRIDING** angegeben werden.
- *Abstrakte* Klassen dienen im wesentlichen der Hierarchiebildung. Von ihnen werden keine Instanzen gebildet. In ORACLE wird dies durch **NOT INSTANTIABLE** angegeben. Defaultwert ist **INSTANTIABLE**.

Werden einzelne Methoden bei einer abstrakten Klasse nicht implementiert, muss dies bei der Methodendeklaration angegeben werden (sonst bekommt man eine Fehlermeldung bei **CREATE TYPE BODY**, wenn für diese Methode die Implementierung fehlt).

- Wenn eine solche abstrakte Methode dann doch irgendwo implementiert wird, muss sie (i) in der Typdefinition angegeben werden, und (ii) als **OVERRIDING** spezifiziert werden.
- Von *finalen* Klassen können keine weiteren Subklassen abgeleitet werden. Weiterhin können auch einzelne Methoden als *final* deklariert werden, was bedeutet, dass zwar Subklassen gebildet werden können, aber diese Methode nicht überschrieben werden darf.

Hinweis: Defaultwert für Klassen ist **FINAL**, für Methoden **NOT FINAL**. Daher muss man, wenn man von einem Typ weitere Subtypen ableiten will, **NOT FINAL** explizit angeben.

Beispiel 37 (Typhierarchie geographischer Objekte)

Die im vorigen Beispiel angegebene Klassenhierarchie wird in SQL wie folgt erzeugt:

```

CREATE OR REPLACE TYPE geo_object_type AS OBJECT (
    name VARCHAR2(25),
    MEMBER FUNCTION get_name RETURN VARCHAR2,
    NOT INSTANTIABLE MEMBER FUNCTION set_name RETURN VARCHAR2
)
NOT INSTANTIABLE
NOT FINAL;
/
  
```

```

CREATE OR REPLACE TYPE BODY geo_object_type IS
    MEMBER FUNCTION get_name RETURN VARCHAR2
    IS BEGIN RETURN name; END;
  
```

```

    -- keine Implementierung fuer set_name angeben.
END;
/

```

Der Objekttyp `geo_object` implementiert nur `get_name`, während `set_name` erst in den einzelnen Klassen implementiert wird. Als erstes wird eine ebenfalls abstrakte *Gewässer*-Klasse eingeführt. In der aktuellen Version können Subklassen nur definiert werden, wenn sie irgendetwas verfeinern, deswegen wird hier eine `bla`-Methode angegeben.

```

CREATE OR REPLACE TYPE water_type UNDER geo_object_type (
    MEMBER FUNCTION bla RETURN NUMBER
    -- empty derivation not allowed in current version
)
NOT FINAL
NOT INSTANTIABLE;
/

```

Hierzu müsste jetzt ein Type Body für `water_type` angegeben werden, der `bla` implementiert.

Die finalen Objekttypen für Meere, Seen und Flüsse müssen nun als `INSTANTIABLE` deklariert werden. Dabei müssen auch noch Methoden, die bisher als `NOT INSTANTIABLE` deklariert sind, angegeben werden. Dies erfordert die Deklaration als `OVERRIDING`:

```

CREATE OR REPLACE TYPE sea_type UNDER water_type (
    depth NUMBER,
    OVERRIDING MEMBER FUNCTION set_name RETURN VARCHAR2
)
INSTANTIABLE;
/

```

Hierzu müsste jetzt ein Type Body für `sea_type` angegeben werden, der `set_name` implementiert. Mit der Deklaration

```

OVERRIDING MEMBER FUNCTION bla RETURNS NUMBER;

```

könnte man auch die für Gewässer bereits implementierte Methode `bla` überschreiben und neu implementieren.

Die weiteren finalen Klassen werden wie folgt erzeugt:

```

CREATE OR REPLACE TYPE lake_type UNDER water_type (
    area NUMBER,
    OVERRIDING MEMBER FUNCTION set_name RETURN VARCHAR2)
INSTANTIABLE;
/
CREATE OR REPLACE TYPE river_type;
/
CREATE OR REPLACE TYPE river_type UNDER water_type (
    river REF river_type,
    lake REF lake_type,
    sea REF sea_type,
    length NUMBER,
    OVERRIDING MEMBER FUNCTION set_name RETURN VARCHAR2)

```

```

    INSTANTIABLE;
/
CREATE OR REPLACE TYPE mountain_type UNDER geo_object_type (
    elevation NUMBER,
    coordinates GeoCoord,
    OVERRIDING MEMBER FUNCTION set_name RETURN VARCHAR2)
    INSTANTIABLE;
/
CREATE OR REPLACE TYPE desert_type UNDER geo_object_type (
    area NUMBER,
    OVERRIDING MEMBER FUNCTION set_name RETURN VARCHAR2)
    INSTANTIABLE;
/
CREATE OR REPLACE TYPE island_type UNDER geo_object_type (
    islands VARCHAR2(25),
    area NUMBER,
    coordinates GeoCoord,
    OVERRIDING MEMBER FUNCTION set_name RETURN VARCHAR2)
    INSTANTIABLE;
/

```

Damit können jetzt alle geographischen Objekte (Berge, Wüsten, Gewässer) in einer einzigen Tabelle gespeichert werden:

```

CREATE TABLE geo_obj OF geo_object_type;
INSERT INTO geo_obj
    SELECT sea_type(name, depth) FROM sea;
INSERT INTO geo_obj
    SELECT lake_type(name, area) FROM lake;
INSERT INTO geo_obj
    SELECT river_type(name, NULL, NULL, NULL, length) FROM river;
INSERT INTO geo_obj
    SELECT mountain_type(name, elevation, coordinates) FROM mountain;
INSERT INTO geo_obj
    SELECT desert_type(name, area) FROM desert;
INSERT INTO geo_obj
    SELECT island_type(name, islands, area, coordinates) FROM island;

```

Die Tabelle `geo_obj` ist nun eine Kollektion von Objekten der Klasse `geo_obj_type`. Nach dem *Liskov'schen Substituierbarkeitsprinzip* kann ein Element einer Subklasse überall auftreten, wo ein Element einer seiner Superklassen erwartet wird (also z. B. eine Instanz von *River* überall dort, wo ein *Gewässer* erwartet wird). In objektorientierten Datenbanken betrifft dies die folgenden Situationen:

- als Zeilenobjekte in Objekttabellen,
- als Spaltenobjekte (objektwertige Attribute)
- als Referenzattribute,
- Als Argumente und Rückgabewerte bei Funktionen und Prozeduren.

In allen diesen Situationen kann man die betreffenden Objekte problemlos nach Eigenschaften anfragen, die alle Objekte der dem Compiler/Interpreter an dieser Stelle bekannten Objekte haben. In dem obigen Beispiel kann man z. B. die Namen aller Objekte der Objekttabelle `geo_obj` ausgeben lassen:

```
SELECT name FROM geo_obj;
```

Will man eine Eigenschaft abfragen, die nicht für alle in der Kollektion enthaltenen Instanzen deklariert sind, muss man *Typtests* und *Typecasts* (wie in C++/Java) verwenden:

Typanfrage: Die Funktion `SYS_TYPEID(<object>)` ergibt die ID der speziellen Klasse, der ein Objekt angehört. Für die dabei enthaltene Zahl kann dann in `ALL_TYPES` nachgesehen werden, welcher Typ es ist.

Die folgende Anfrage ergibt, dass "Lullailaco" ein Berg ist:

```
SELECT type_name, typeid, supertype_name
FROM all_types
WHERE typeid = (SELECT SYS_TYPEID(value(x))
                FROM geo_obj x
                WHERE name='Lullailaco');
```

Typtest: Mit der Funktion `IS OF <type>` kann angefragt werden, ob ein Objekt von einem bestimmten Typ (meistens ein Subtyp des Typs über dem die Objekttabelle/Kollektion definiert ist) ist.

Die Anfrage

```
SELECT x.name
FROM geo_obj x
WHERE value(x) IS OF (mountain_type);
```

gibt alle Namen von Bergen aus. Will man nun deren Höhen wissen, kann man nicht einfach `SELECT x.name, x.elevation` schreiben, da für den Interpreter nur bekannt ist, dass die Objekte in `geo_obj` vom Typ `geo_obj_type` sind – dieser besitzt aber kein Attribut `elevation`. Dazu muss man erst diese Objekte explizit als Berge bekanntmachen.

Type-Cast: Mit der Funktion `TREAT (<object> AS <type>)` kann man ein Objekt explizit als ein Objekt eines bestimmten Subtyps auffassen – was natürlich nur möglich ist, wenn es eine Instanz dieses Subtyps ist. Ansonsten liefert die Funktion `NULL` zurück. Im obigen Beispiel bekommt man alle Namen von Bergen mit

```
SELECT x.name, (TREAT (value(x) AS mountain_type)).elevation
FROM geo_obj x
WHERE value(x) IS OF (mountain_type);
```

15.8 Änderungen an Objekttypen

Existierende und bereits verwendete Objekttypen können seit Version ORACLE 9 auch durch `ALTER TYPE` verändert werden:

- Setzen und Löschen der FINAL und INSTANTIABLE-Schalter:

```
ALTER TYPE <name> [NOT] INSTANTIABLE, und
ALTER TYPE <name> [NOT] FINAL.
```

- Hinzunehmen, Löschen, und Verändern von Attributdeklarationen:

```
ALTER TYPE <name>
  ADD ATTRIBUTE (<name> <datatype>),
  DROP ATTRIBUTE <name>;
<options>
```

Hinzugefügte Attribute werden mit Nullwerten aufgefüllt.

- Hinzunehmen, Löschen, und Verändern von Methodendeklarationen:

```
ALTER TYPE <name>
  ADD MEMBER {PROCEDURE|FUNCTION} (<method-spec>),
  DROP MEMBER {PROCEDURE|FUNCTION} <method-spec>;
<options>
```

Nach dem Hinzufügen oder Modifizieren einer Methodendeklaration muss der *gesamte* Type Body neu mit CREATE TYPE BODY erzeugt werden. Ein ALTER TYPE BODY wird derzeit nicht angeboten.

- bei VARCHAR-Attributen kann die Länge erhöht werden (über MODIFY ATTRIBUTE).
- Veränderungen müssen im Benutzungsgraphen zwischen Objekttypen und anderen Datenbankobjekten propagiert werden. Innerhalb der Typhierarchie, Tabellen etc. geschieht dies durch die Angabe von Optionen:
- CASCADE kaskadiert die Aktualisierung zu abhängigen Definitionen (siehe auch Manuals für Suboptionen),
- INVALIDATE kennzeichnet abhängige Datenbankobjekte, die bei der nächsten Benutzung neu compiliert werden.

Beispiel:

```
ALTER TYPE mountain_type FINAL CASCADE;
```

Weitere Beispiele ließen sich mit der vorliegenden Version nicht ausprobieren (System hängt sich zu oft auf).

Eine benutzte Definition kann nicht mit CREATE OR REPLACE verändert oder einfach mit DROP gelöscht werden. Daher empfiehlt sich, mit dem Zusatzargument FORCE auch Typen, für die Abhängigkeiten existieren, zu löschen, z. B.

```
DROP TYPE geo_object_type FORCE;
DROP TYPE water_type FORCE;
DROP TYPE sea_type FORCE;
DROP TYPE lake_type FORCE;
DROP TYPE river_type FORCE;
DROP TYPE mountain_type FORCE;
DROP TYPE desert_type FORCE;
DROP TABLE geo_obj;
```

15.9 Objekttypen: Indexe und Zugriffsrechte

Indexe auf Objektattributen. Indexe (vgl. Abschnitt


```
CREATE INDEX <name>
  ON <object-table-name>.<attr>[.<attr>]*;
```

Hierbei trägt die eckige Klammer der Tatsache Rechnung, dass evtl. ein Index über ein Teilattribut eines komplexen Attributes erstellt werden soll. Indexe können *nicht* über komplexen Attributen (also Attributen eines selbstdefinierten Typs) erstellt werden: Es ist z. B. nicht möglich, in Beispiel

```
CREATE INDEX city_index ON City_ObjTab(coordinates);           -- nicht erlaubt
CREATE INDEX city_index ON City_ObjTab(coordinates.Longitude,
                                                    coordinates.Latitude); -- erlaubt
```

Indexe über Referenzattributen sind (zumindest in ORACLE 8.0.3) nur erlaubt, wenn für das Referenzattribut ein **SCOPE IS**-Constraint angegeben ist. Außerdem können auch Indexe auf Funktionswerte erzeugt werden, die dann auf vorberechneten Werten basieren:

```
CREATE INDEX name ON
  Organization_Obj_Tab (numberOfMembers);
```

Zugriffsrechte auf Objekte. Rechte an Objekttypen werden durch **GRANT EXECUTE ON <Object-datatype> TO ...** vergeben – die zugrundeliegende Idee ist hier, dass bei der Benutzung eines Datentyps vor allem die Methoden (u. a. die entsprechende Konstruktormethode) im Vordergrund stehen.

16 OBJECT-VIEWS IN ORACLE

Object Views dienen genauso wie relationale Views dazu, eine andere Darstellung der in der Datenbank enthaltenen Daten zu ermöglichen. Durch die Definition von Objektdatentypen, die evtl. nur in den Views verwendet werden, ist es möglich, den Benutzern maßgeschneiderte Object-Views mit sehr weitgehender Funktionalität anzubieten.

Object Views haben verschiedene Anwendungen:

Legacy-Datenbanken Häufig müssen bestehende Datenbanken in ein “modernes” objektorientiertes Modell eingebunden werden. In diesem Fall kann man über die relationale Ebene eine Ebene von *Objekt-Views* legen, die nach außen hin ein objektorientiertes Datenbanksystem erscheinen lassen. In diesem Fall wird auch von *Objekt-Abstraktionen* gesprochen.

Effizienz + Benutzerfreundlichkeit: Selbst bei einem Neuentwurf zeigt sich an vielen Stellen, dass eine relationale Repräsentation am effizientesten ist:

Geschachtelte Tabellen werden intern als separate Tabellen gespeichert.

$n : m$ -Beziehungen könnten “objektorientiert” durch gegenseitige geschachtelte Tabellen modelliert werden, was aber sehr ineffizient ist.

Auch hier ist es sinnvoll, ein – zumindest teilweise – relationales Basisschema zu definieren, und darauf Object-Views zu erstellen.

In der ORACLE-Community wird daher häufig empfohlen, Object Views mit geschachtelten Tabellen, Referenzen etc. *auf Basis eines relationalen Grundschemas* zu verwenden. In diesem Fall können das Grundschema und das externe Schema unabhängig voneinander (durch jeweilige Anpassung der Methodenimplementierung) geändert werden.

In jedem Fall führt der Benutzer seine Änderungen auf dem durch die Objectviews gegebenen externen Schema durch. Direkte Änderungen durch INSERT, UPDATE und DELETE, werden durch INSTEAD OF-Trigger (vgl. Abschnitt

16.1 Anlegen von Objektviews

Objektrelationale Views. Relativ einfache objektrelationale Views auf Basis von relationalen oder objektorientierten Basistabellen lassen sich auch ohne Objekttypen definieren (wobei man natürlich dann keine Methoden hat). Die Syntax ist prinzipiell dieselbe wie für relationale Views:

```
CREATE [OR REPLACE] VIEW <name> (<column-list>) AS
  <select-clause>;
```

Dabei sind in der SELECT-clause jetzt zusätzlich Konstruktormethoden für Objekte und geschachtelte Tabellen erlaubt. Für die Erzeugung geschachtel-

ter Tabellen für Object Views werden die Befehle CAST und MULTISET (vgl. Abschnitt

Beispiel 38 (Objektrelationales View über Relationalem Schema) Um für jedem Fluss auch direkt auf seinen Nebenflüsse zugreifen zu können, wird ein entsprechendes View definiert:

```
CREATE TYPE River_List_Entry AS OBJECT
  (name VARCHAR2(20),
   length NUMBER);
/
CREATE TYPE River_List AS
  TABLE OF River_List_Entry;
/

CREATE OR REPLACE VIEW River_V
  (Name, Length, Tributary_Rivers)
AS SELECT
  Name, Length,
  CAST(MULTISET(SELECT Name,Length FROM River
                WHERE River = A.Name) AS River_List)
  FROM River A;

SELECT * FROM River_V;
```

Objektviews. Objektviews enthalten wie Objekttabellen Zeilenobjekte, d.h. hier werden neue Objekte *definiert*. Bei der Definition von Objektviews wird durch WITH OBJECT OID <attr-list> angegeben, aus welchen Attributen die Objekt-ID berechnet wird. Auch hier werden CAST und MULTISET verwendet um Views mit geschachtelten Tabellen zu definieren.

```
CREATE [OR REPLACE] VIEW <name> OF <type>
  WITH OBJECT OID (<attr-list>)
  AS <select-statement>;
```

Hierbei ist zu beachten, dass in <select-statement> *kein* Objektkonstruktor verwendet wird:

Beispiel 39 (Object Views: *Country*)

```
CREATE OR REPLACE TYPE Country_Type AS OBJECT
  (Name          VARCHAR2(32),
   Code          VARCHAR2(4),
   Capital       REF City_Type,
   Area          NUMBER,
   Population    NUMBER);
/

CREATE OR REPLACE VIEW Country_ObjV OF Country_Type
WITH OBJECT OID (Code)
AS
```

```
SELECT Country.Name, Country.Code, REF(cty), Area, Country.Population
FROM Country, City_ObjTab cty
WHERE cty.Name = Country.Capital
      AND cty.Province = Country.Province
      AND cty.Country = Country.Code;
```

```
SELECT Name, Code, c.capital.name, Area, Population
FROM Country_ObjV c;
```

Beispiel 40 (Object Views: Was nicht geht) Leider scheint das Konzept nicht absolut ausgereift zu sein: Will man ein Object View auf Basis von *Organization_ObjTab* definieren, stellt man fest, dass dieses offensichtlich weder die geschachtelte Tabelle noch das Ergebnis einer funktionalen Methode der zugrundeliegenden Tabellen enthalten darf:

```
CREATE OR REPLACE TYPE Organization_Ext_Type AS OBJECT
  (Name VARCHAR2(80),
   Abbrev VARCHAR2(12),
   Members Member_List_Type, -- nicht erlaubt
   established DATE,
   hasHqIn REF City_Type,
   numberOfPeople NUMBER); -- nicht erlaubt
/
CREATE OR REPLACE VIEW Organization_ObjV OF Organization_Ext_Type
AS
SELECT Name, Abbrev, Members, established, hasHqIn, org.people()
FROM Organization_ObjTab org;
```

FEHLER in Zeile 3:

ORA-00932: nicht uebereinstimmende Datentypen

Beide angegebenen Attribute sind auch einzeln nicht erlaubt. □

16.2 Fazit

- Kompatibilität mit den grundlegenden Konzepten von ORACLE 7. U.a. können Fremdschlüsselbedingungen von Objekttabellen zu relationalen Tabellen definiert werden.
- Objekttypen bieten seit der in Version ORACLE 9 hinzugekommenen Möglichkeit, eine Typhierarchie zu definieren sowie Typen zu verändern, die Möglichkeit objektorientiert zu modellieren, ohne auf die Effizienz eines hochoptimierten Datenbanksystems verzichten zu müssen.
- Durch *Object Views* kann basierend auf einem existierenden relationalen Grundschema ein Zweitschema definiert werden, mit dem sich eine Datenbank den Benutzern präsentiert. Durch entsprechende Methoden und *INSTEAD OF*-Trigger können Benutzer-Interaktionen auf das Grundschema umgesetzt werden.

Teil V

Kombination von SQL mit
anderen Programmiersprachen

17 EINBETTUNG VON SQL IN HÖHERE PROGRAMMIERSPRACHEN

Neben der Erweiterung von SQL um prozedurale Konzepte (siehe Abschnitt Bei der Einbettung von SQL in eine bestehende Programmiersprache – etwa C – werden SQL-Anweisungen durch Schlüsselwörter, z. B. `EXEC SQL`, eingeleitet und prinzipiell wie Anweisungen der Programmiersprache behandelt.

Dabei ergibt sich aufgrund der unterschiedlichen Typsysteme und Paradigmen ein *impedance mismatch* (Missverhältnis): Den Tupelmengen in SQL steht in der Regel kein vergleichbarer Datentyp in der Programmiersprache gegenüber. Des Weiteren sind Programmiersprachen in der Regel imperativ, während SQL deklarativ ist. Dieser Konflikt wird in der Praxis dadurch gelöst, dass die Tupel bzw. Attribute auf die Datentypen der Hostsprache abgebildet werden, und Tupelmengen iterativ durch *Cursore* verarbeitet werden.

Bei der Kombination von SQL mit objektorientierten Programmiersprachen ist der konzeptuelle *impedance mismatch* noch größer. Aus dieser Situation entstanden die Konzepte von ODBC (*Open Database Connectivity*) in der Microsoft-Welt, sowie JDBC (*Java Database Connectivity*, vgl. Abschnitt

17.1 Embedded-SQL in C

In diesem Abschnitt wird die Einbettung von SQL-Anweisungen in C beschrieben.¹

Bei der Einbettung von SQL in C – werden SQL-Anweisungen durch das Schlüsselwort `EXEC SQL` eingeleitet und prinzipiell wie Anweisungen der Programmiersprache behandelt.

Ein solches C-Programm `<name>.pc` mit Embedded-SQL-Statements wird mit Hilfe eines Precompilers in ein C-Programm `<name>.c` transformiert, wobei die `EXEC SQL`-Statements in Aufrufe einer runtime library übersetzt werden. Das C-Programm `<name>.c` wird dann mit dem üblichen C-Compiler weiter übersetzt (siehe Abbildung

Die dabei verwendeten SQL-Statements können entweder fest vorgegeben (statisch), oder im Zuge des Programmablaufs als Strings zusammengesetzt werden (dynamische SQL-Anweisungen). Hier stehen statische SQL-Anweisungen im Vordergrund.

¹In diesem Abschnitt wird dazu der ORACLE Pro* C/C++ Precompiler Version 2.1 verwendet. Die beschriebene Vorgehensweise zur Einbettung von SQL-Anweisungen lässt sich auch auf andere Programmiersprachen übertragen.

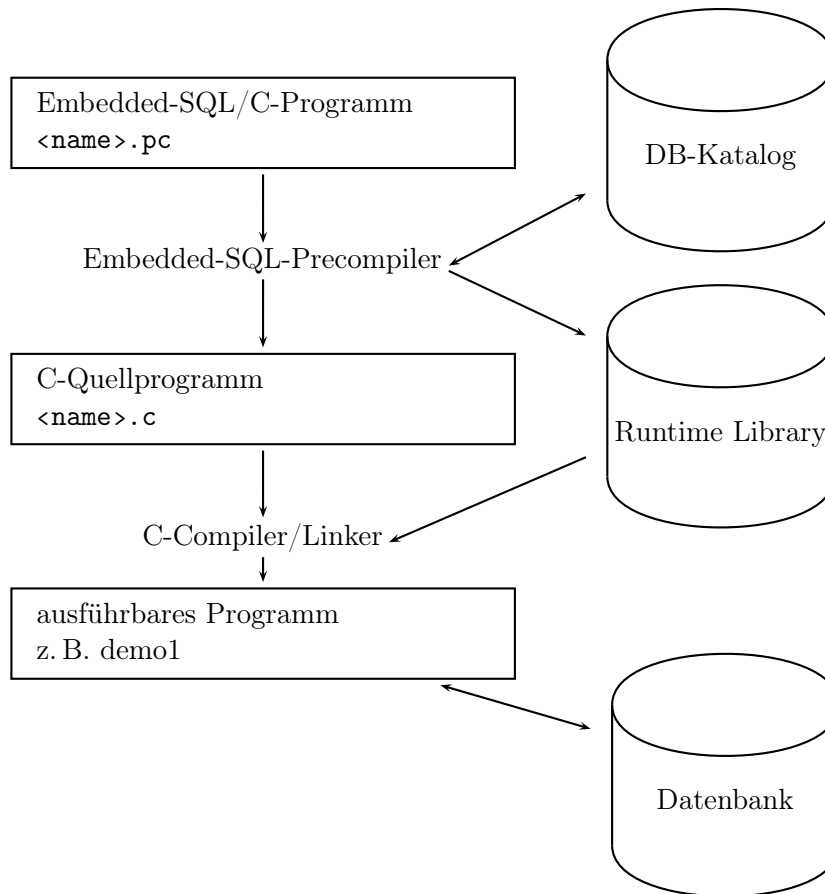


Abbildung 17.1: Entwicklungsschritte von Embedded-SQL Anwendungen

Verbindung zur Datenbank. Im Gegensatz zu SQL*plus und PL/SQL, wo die Verbindung zur Datenbank automatisch gegeben ist, muss in einer Embedded-Anwendung zuerst eine Verbindung zu einer Datenbank hergestellt werden. Die geschieht mit dem CONNECT-Statement:

```
EXEC SQL CONNECT :username IDENTIFIED BY :passwd;
```

wobei `username` und `passwd` Hostvariablen (siehe nächsten Abschnitt) vom Typ `CHAR` bzw. `VARCHAR` sind. Die Verwendung von Hostvariablen für das Einloggen kann *nicht* durch direkte Verwendung von Strings in der `CONNECT` Anweisung umgangen werden, eine Anweisung der Art

```
EXEC SQL CONNECT "dummy" IDENTIFIED BY "dummpasswd"; /* nicht erlaubt */
```

schlägt daher fehl.

Alternativ kann das Einloggen auch in der Form

```
EXEC SQL CONNECT :uid;
```

erfolgen, wobei `uid` dann die Benutzerkennung, einen slash ("/") und das Passwort enthält, etwa `"dummy / dummpasswd"`. Wenn der Betriebssystemaccount mit dem Datenbankaccount übereinstimmt (wie im Praktikum), kann dabei "/" statt dem Benutzernamen verwendet werden.

Hostvariablen. Die Kommunikation zwischen der Datenbank und dem Anwendungsprogramm findet über *Hostvariablen*, d.h. Variablen der umge-

benden Programmiersprache statt. Diese können sowohl in den Anweisungen der Hostsprache als auch in den embedded-SQL-Anweisungen stehen. Innerhalb eines SQL-Statements wird einer Hostvariable immer ein Doppelpunkt (":") vorangestellt (nicht jedoch in der Hostsprache), um sie von Datenbankobjekten abzuheben. Dabei dürfen Hostvariablen in statischen SQL-Anweisungen nicht an Stelle von Datenbankobjekten (Tabellen, Views, etc.) verwendet werden. Hostvariablen, die in der INTO-Klausel eines SELECT- oder FETCH-Statements auftreten, sind *Output*-Variablen (bzgl. des SQL-Statements). Alle anderen Hostvariablen in einem SQL-Statement sind hingegen *Input*-Variablen. Input-Variablen müssen initialisiert werden, bevor sie in einem SQL-Statement verwendet werden.

Hostvariablen können auch in einem `struct` zusammengefasst werden. Die einzelnen Komponenten des `struct` werden dann als Hostvariable betrachtet. Structs dürfen jedoch nicht geschachtelt werden. Bei der Verwendung einer Hostvariable ist darauf zu achten, dass sie zu dem Datentyp des Attributs kompatibel ist, auf das im SQL-Statement Bezug genommen wird. Die Beziehung zwischen C- und ORACLE-Datentypen ist in Abbildung ORACLE stellt für die Embedded-Programmierung in C einen C-Datentyp `VARCHAR` bereit, der an den internen Datentyp `VARCHAR2` angelehnt ist.

Indikatorvariablen. Jeder Hostvariablen kann eine Indikatorvariable zugeordnet werden, die den aktuellen Status der Hostvariablen anzeigt. Indikatorvariablen sind insbesondere für die Verarbeitung von Nullwerten von Bedeutung (hier äußert sich der Impedance Mismatch, dass herkömmliche Programmiersprachen keine Nullwerte kennen). Sie sind als `short` zu deklarieren; ihre Werte werden wie folgt interpretiert:

Indikatorvariablen für Output-Variablen:

- -1 : der Attributwert ist NULL, der Wert der Hostvariablen ist somit undefiniert.
- 0 : die Hostvariable enthält einen gültigen Attributwert.
- >0 : die Hostvariable enthält nur einen Teil des Spaltenwertes. Die Indikatorvariable gibt die ursprüngliche Länge des Spaltenwertes an.
- -2 : die Hostvariable enthält einen Teil des Spaltenwertes wobei dessen ursprüngliche Länge nicht bekannt ist.

Indikatorvariablen für Input-Variablen:

- -1 : unabhängig vom Wert der Hostvariable wird NULL in die betreffende Spalte eingefügt.
- ≥ 0 : der Wert der Hostvariable wird in die Spalte eingefügt.

Innerhalb eines SQL-Statements (nicht jedoch in der Hostsprache) wird der Indikatorvariable ein Doppelpunkt (":") vorangestellt, dabei muss sie direkt auf die entsprechende Hostvariable folgen. Zur Verdeutlichung kann zwischen den beiden Variablen auch das Schlüsselwort `INDICATOR` stehen (siehe `demo1.pc`). Wird für Hostvariablen ein `struct` verwendet, so lässt sich diesem auch ein entsprechender `struct` für Indikatorvariablen zuordnen.

Declare-Section. Host- und Indikatorvariablen werden in der *Declare-Section* deklariert:

C-Datentyp	ORACLE-Datentyp
char char [n] VARCHAR [n]	VARCHAR2(n) CHAR(X)
int short long float double	
int short long float double char char [n] VARCHAR [n]	NUMBER NUMBER(P, S)
char [n] VARCHAR [n]	DATE
char [n] VARCHAR [n]	LONG
unsigned char VARCHAR [n]	RAW(X)
unsigned char [n] VARCHAR [n]	LONG RAW

Abbildung 17.2: Kompatibilität zwischen C- und ORACLE-Datentypen

```
EXEC SQL BEGIN DECLARE SECTION;
    int population;          /* host variable */
    short population\_ind;  /* indicator variable */
EXEC SQL END DECLARE SECTION;
```

Deklarationen werden nicht wie SQL-Anweisungen in einen Aufruf der runtime library übersetzt. Je nach Version bzw. Modus des Precompilers können Host- bzw. Indikatorvariablen auch als “gewöhnliche” C-Variablen ohne Declare-Section deklariert werden.

Cursore. Wenn die Antwortmenge zu einer SELECT-Anfrage mehrere Tupel enthält, die in einem Anwendungsprogramm verarbeitet werden sollen, geschieht dies über einen Cursor (oder alternativ ein Hostarray). Die Cursoroperationen sind im Prinzip dieselben wie in PL/SQL, sie sind allerdings hier keine “vollwertigen” Befehle, sondern müssen ebenfalls durch EXEC SQL eingeleitet werden.

Mit der Deklaration

```
EXEC SQL DECLARE <cursor-name> CURSOR FOR <select-statement>;
```

wird ein Cursor benannt und einer Anfrage zugeordnet.

Für den Umgang mit Cursors stehen auch hier drei Operationen zur Verfügung:

- `OPEN <cursor-name>;`
 öffnet einen Cursor, indem die entsprechende Anfrage ausgeführt und der Cursor vor das erste Ergebnistupel gesetzt wird.
- `FETCH <cursor-name> INTO <varlist>;`
 setzt den Cursor, solange noch Daten vorhanden sind, auf das nächste Tupel. `FETCH` erzeugt in den folgenden Fällen einen Fehler:
 - der Cursor wurde nicht geöffnet bzw. nicht deklariert.
 - es wurden keine (weiteren) Daten gefunden.
 - der Cursor wurde geschlossen, aber noch nicht wieder geöffnet.
- `CLOSE <cursor-name>;`
 schließt den Cursor.

Für Anfragen, die nur ein einziges Tupel liefern, kann dieses direkt mit einem `SELECT ... INTO :<hostvar>`-Statement einer Hostvariablen zugewiesen werden. In diesem Fall wird impliziert ein Cursor deklariert.

Hostarrays. Mittels *Hostarrays* lässt sich sowohl die Programmierung vereinfachen, als auch der Kommunikationsaufwand zwischen Client und Server reduzieren: Mit einem Hostarray können mit einem einzigen `FETCH`-Zugriff mehrere Tupel aus der Datenbank in die Programmumgebung übertragen werden. Einem Hostarray lässt sich ein entsprechendes Indikatorarray zuordnen. Hostarrays können insbesondere dann verwendet werden, wenn die Größe der Antwortmenge im voraus bekannt ist oder nur ein bestimmter Teil der Antwortmenge interessiert, etwa die ersten 10 Antworten.

```
EXEC SQL BEGIN DECLARE SECTION;
    char cityName[25][20];    /* host array */
    int cityPop[20];         /* host array */
EXEC SQL END DECLARE SECTION;
...
EXEC SQL SELECT Name, Population
    INTO :cityName, :cityPop
    FROM City
    WHERE Code = 'D';
```

Hier wird angenommen, dass die Zahl der deutschen Städte in der Datenbank gleich oder kleiner 20 ist. Somit ist die Verwendung eines Cursors hier nicht nötig. Ist die Zahl der Antworttupel kleiner als die Größe des Hostarrays, so kann die genaue Zahl der übertragenen Tupel über `sqlerrd[2]` in Erfahrung gebracht werden. Reicht die Größe des Array nicht aus um die gesamte Antwortmenge zu fassen, werden nur die ersten 20 Tupel in das Hostarray übertragen. Durch Verwendung eines Cursors ist es jedoch möglich, diesen Schritt so oft zu wiederholen, bis alle Tupel verarbeitet wurden:

```
EXEC SQL BEGIN DECLARE SECTION;
    char cityName[25][20];    /* output host variable */
    int cityPop[20];         /* output host variable */
EXEC SQL END DECLARE SECTION;
```

```

EXEC SQL DECLARE CityCursor CURSOR FOR
    SELECT Name, Population
    FROM City
    WHERE Code = 'D';
EXEC SQL OPEN CityCursor;

EXEC SQL WHENEVER NOT FOUND DO break;
for(;;)
{
    EXEC SQL FETCH CityCursor INTO :cityName, :cityPop;
    /* Verarbeitung der Tupel */
};

```

In jedem Schleifendurchlauf werden hier 20 Tupel in die Arrays übertragen, außer beim letzten Durchlauf, bei dem es ggf. weniger sein können.

CURRENT OF-Klausel. Mit der `CURRENT OF <cursor-name>`-Klausel kann in einem `DELETE-` oder `UPDATE-`Statement Bezug auf das Tupel genommen werden, auf das mit dem vorhergehenden `FETCH` zugegriffen wurde.

```

EXEC SQL DECLARE CityCursor CURSOR FOR
    SELECT Name, Population FROM City;
...
EXEC SQL OPEN CityCursor;
EXEC SQL WHENEVER NOT FOUND DO break;
for (;;) {
    EXEC SQL FETCH CityCursor INTO :cityName, :cityPop;
    ...
    EXEC SQL UPDATE City SET Population = :newPop;
    WHERE CURRENT OF CityCursor;
}

```

PL/SQL. Der ORACLE Pro*C/C++ Precompiler unterstützt die Verwendung von PL/SQL-Blöcken (siehe Abschnitt Neben dem Vorteil, dass PL/SQL direkt in ORACLE integriert ist, bietet es im Zusammenhang mit der Embedded-Programmierung auch einen Laufzeitvorteil gegenüber "gewöhnlichen" SQL-Anweisungen. SQL-Statements werden einzeln an den ORACLE Server gesendet und dort verarbeitet. SQL-Anweisungen die in einem PL/SQL-Block zusammengefasst sind, werden hingegen als Ganzes an den Server geschickt (und so wie eine einzige Anweisung behandelt). Somit kann der Kommunikationsaufwand zwischen Client und Server gesenkt werden. Eingebettete PL/SQL-Blöcke werden in einem Rahmen an die Datenbank übergeben:

```

EXEC SQL EXECUTE
DECLARE
...
BEGIN
...

```

```
END;
END-EXEC;
```

Transaktionen. Falls ein Anwendungsprogramm nicht durch COMMIT- oder ROLLBACK-Anweisungen unterteilt ist, wird es als eine geschlossene Transaktion behandelt. In ORACLE wird nach Beendigung des Programms automatisch ein ROLLBACK ausgeführt. Falls Änderungen nicht durch ein explizites oder implizites COMMIT dauerhaft wurden, gehen diese verloren. DDL-Anweisungen generieren vor und nach ihrer Ausführung implizit ein COMMIT. Die Verbindung zur Datenbank sollte “ordentlich” durch

```
EXEC SQL COMMIT RELEASE;    oder
EXEC SQL ROLLBACK RELEASE;
```

beendet werden. Ohne RELEASE können nach Beendigung des Anwendungsprogramms noch solange Ressourcen (wie Locks und Cursor) in der Datenbank belegt sein, bis das Datenbanksystem von sich aus erkennt, daß die Verbindung beendet wurde.

Durch Savepoints lassen sich umfangreichere Transaktionen in einzelne Teile gliedern. Mit

```
EXEC SQL SAVEPOINT <name>;
```

wird ein Savepoint gesetzt. Um einen Teil einer Transaktion rückgängig zu machen, verwendet man ein ROLLBACK bis zum betreffenden Savepoint, hier

```
EXEC SQL ROLLBACK TO SAVEPOINT <name>;
```

Zusätzlich werden dabei alle Savepoints und Locks nach dem spezifizierten Savepoint gelöscht bzw. freigegeben. Dagegen hat ein ROLLBACK ohne Bezug zu einem Savepoint folgende Auswirkungen:

- alle Änderungen der Transaktion werden rückgängig gemacht,
- alle Savepoints werden gelöscht,
- die Transaktion wird beendet,
- alle expliziten Cursor werden gelöscht.

Da ein ROLLBACK Teil einer Ausnahmebehandlung sein kann, ist dessen Einsatz auch in Fehlerrountinen sinnvoll.

Fehlerbehandlung. Ein Anwendungsprogramm sollte so konzipiert sein, dass auf “vorhersehbare” Fehlersituationen, die durch ein SQL-Statement entstehen können, noch sinnvoll reagiert werden kann, etwa durch Ausgabe von Fehlermeldungen oder Abbruch einer Schleife. Dazu stehen zwei Mechanismen zur Verfügung: die *SQL Communications Area* (SQLCA) und das WHENEVER-Statement. SQLCA ist eine Datenstruktur, die Statusinformationen bzgl. der zuletzt ausgeführten SQL-Anweisung enthält:

```
struct sqlca {
    char  sqlcaid[8];    /* enthaelt den string "SQLCA" */
    long  sqlcabc;      /* die laenge der struktur in bytes */
    long  sqlcode;      /* enthaelt fehlernummer */
    struct {
        unsigned short sqlerrml; /* laenge des meldungstextes */
        char sqlerrmc[70];      /* meldungstext */
    };
};
```

```

    } sqlerrm;
    char   sqlerrp[8]; /* zur zeit nicht belegt */
    long   sqlerrd[6]; /* statuscodes */
    char   sqlwarn[8]; /* flags bzgl. warnungen */
    char   sqlext[8];  /* zur zeit nicht belegt */
};

```

Von besonderem Interesse in dieser Datenstruktur ist die Komponente `sqlcode`. Dort sind drei Fälle zu unterscheiden:

- 0: die Verarbeitung einer Anweisung erfolgte ohne Probleme.
- >0: die Verarbeitung ist zwar erfolgt, dabei ist jedoch eine Warnung aufgetreten, z. B. “no data found”.
- <0: es trat ein ernsthafter Fehler auf und die Anweisung konnte nicht ausgeführt werden. In diesem Fall sollte eine entsprechende Fehleroutine abgearbeitet werden.

Im Array `sqlerrd` sind in der aktuellen Version die dritte Komponente (Anzahl der erfolgreich verarbeiteten Sätze) und die fünfte Komponente (Offset in der SQL-Anweisung, in der ein Übersetzungsfehler aufgetreten ist) belegt. Die weiteren Komponenten sind für zukünftigen Gebrauch reserviert. Die `SQLCA` wird durch die Headerdatei `sqlca.h` deklariert (siehe `demo1.pc`).

Mit dem `WHENEVER`-Statement können Aktionen spezifiziert werden, die im Fehlerfall automatisch ausgeführt werden sollen. Die Syntax des `WHENEVER`-Statements lautet:

```
EXEC SQL WHENEVER <condition> <action>;
```

Als `<condition>` sind erlaubt:

- `SQLWARNING` : die letzte Anweisung verursachte eine Warnung (siehe auch `sqlwarn`), die Warnung ist verschieden zu “no data found”. Dies entspricht `sqlcode > 0`, aber ungleich 1403.
- `SQLERROR` : die letzte Anweisung verursachte einen (ernsthaften) Fehler (siehe oben). Dies entspricht `sqlcode < 0`.
- `NOT FOUND` : `SELECT INTO` bzw `FETCH` liefern keine Antworttupel zurück. Dies entspricht `sqlcode 1403`.

Als `<action>` kommen in Frage:

- `CONTINUE` : das Programm fährt mit der nächsten Anweisung fort.
- `DO <proc_name>` : Aufruf einer Prozedur (Fehleroutine); `DO break` zum Abbruch einer Schleife.
- `GOTO <label>` : Sprung zu dem angegebenen Label.
- `STOP` : das Programm wird ohne `commit` beendet (`exit()`), stattdessen wird ein `rollback` ausgeführt.

Der Geltungsbereich einer `WHENEVER`-Anweisung erstreckt sich bis zur nächsten `WHENEVER`-Anweisung, die bzgl. der `<condition>` übereinstimmt.

Es wird empfohlen, nach jeder relevanten SQL-Anweisung den Status abzufragen, um gegebenenfalls eine Fehlerbehandlung einzuleiten. Der Precompiler

erzeugt automatisch nach jeder SQL-Anweisung eine entsprechende Abfrage gemäß dem aktuellen `WHENEVER`-Statement.²

²Man betrachte den C-Code, den der Precompiler aus den `WHENEVER`-Statements generiert.

```

/* demo1.pc */

#include <stdio.h>
#include <sqlca.h>

void sql_error() {
    printf("%s \n",sqlca.sqlerrm.sqlerrmc);
    /* in abhaengigkeit von sqlca.sqlcode weitere Anweisungen
       evtl. exit(1) */
}

int main() {

    EXEC SQL BEGIN DECLARE SECTION;
        char cityName[25];    /* Output Host-variable */
        int cityPop;         /* Output Host-variable */
        char* the_code = "D"; /* Input Host-variable */
        short ind1, ind2;    /* Indikator-variablen */
        char* uid = "/";     /* Anmelden ueber Benutzeraccount */
    EXEC SQL END DECLARE SECTION;
    EXEC SQL WHENEVER SQLERROR DO sql_error();
    /* Verbindung zur Datenbank herstellen */
    EXEC SQL CONNECT :uid;

    /* Cursor deklarieren */
    EXEC SQL DECLARE CityCursor CURSOR FOR
        SELECT Name, Population
        FROM City
        WHERE Code = :the_code;
    EXEC SQL OPEN CityCursor; /* Cursor oeffnen */

    printf("Stadt                Einwohner\n");
    printf("-----\n");

    EXEC SQL WHENEVER NOT FOUND DO break;
    while (1) {
        EXEC SQL FETCH CityCursor INTO :cityName:ind1 ,
                                         :cityPop INDICATOR :ind2;

        if(ind1 != -1 && ind2 != -1)
        { /* keine Nullwerte ausgeben */
            printf("%s      %d \n", cityName, cityPop);
        }
    };
    EXEC SQL CLOSE CityCursor;
    EXEC SQL ROLLBACK RELEASE;
}

```

Abbildung 17.3: Beispielprogramm

18 JDBC

Die Programmiersprache Java zeichnet sich insbesondere durch ihre Plattformunabhängigkeit aus – auf jedem Computer, auf dem eine *Virtual Java Machine* läuft, können Java-Programme ablaufen. Um Datenbankzugriffe in Java zu standardisieren (und damit die Entwicklung verschiedener, zueinander inkompatibler Dialekte zu verhindern) wurde das JDBC-API¹ (API = Application Programming Interface, eine Sammlung von Klassen und Schnittstellen, die eine bestimmte Funktionalität bereitstellen) entwickelt. JDBC zielt weiterhin darauf ab, eine Anwendung *unabhängig von dem darunterliegenden Datenbanksystem* programmieren zu können. Um dies gewährleisten zu können (JDBC-intern müssen die Statements schließlich über einen Treiber doch wieder in Statements der jeweiligen SQL-Version umgesetzt werden), müssen die verwendeten SQL-Anweisungen dem SQL92 Entry Level entsprechen – ansonsten riskiert man, nur bestimmte Datenbanken ansprechen zu können. JDBC gilt als “low-level“-Interface, da SQL-Anweisungen als Zeichenketten direkt ausgeführt werden. Auf Basis des JDBC-API lassen sich dann “higher-level“-Anwendungen erstellen. Aufsetzend auf JDBC sind zwei Arten von “higher-level“-APIs in der Entwicklung:

- Embedded SQL (siehe Abschnitt

Ein ähnliches Ziel wie JDBC verfolgt bereits Microsofts ODBC (Open DataBase Connectivity), das eine C-Schnittstelle anbietet, mit der auf fast alle gebräuchlichen Datenbanksysteme zugegriffen werden kann. Derzeit (1999) ist ODBC das am häufigsten verwendete Interface für den Zugriff auf entfernte Datenbanken aus einem Anwendungsprogramm. ODBC kann von Java aus über eine sogenannte JDBC-ODBC-Bridge verwendet werden. Gegenüber ODBC soll JDBC leichter zu verstehen und anzuwenden sein, außerdem werden die bekannten Vorteile von Java bezüglich Sicherheit und Robustheit genutzt. Prinzipiell kann man sich JDBC als ein ODBC vorstellen, das in eine objekt-orientierte Sichtweise übersetzt worden ist. Wie ODBC basiert auch JDBC auf dem X/Open SQL CLI (Call Level Interface) Standard.

18.1 Architektur

Der Zugriff mit JDBC auf die Datenbank erfolgt über (zu JDBC gehörende) Treiber, die mit den spezifischen DBMS, die angesprochen werden sollen, kommunizieren können. Die SQL-Anweisungen werden in den entsprechenden SQL-Dialekt übersetzt und an die Datenbank gesendet, und die Ergebnisse werden zurückgegeben. Um dieses zu ermöglichen, sind

¹das Akronym für Java Database Connectivity ist zugleich ein eingetragenes Warenzeichen von JAVA^{SOFT}.

1. geeignete Treiber für das darunterliegende Datenbanksystem, sowie
2. geeignete SQL-Befehle in dem SQL-Dialekt des darunterliegenden Datenbanksystems

erforderlich.

(1) ist hierbei ein reines Programmierproblem, das bei entsprechendem Bedarf und finanziellem Aufwand zu lösen ist, während (b) von den Datenbankherstellern gelöst werden muss.

18.1.1 Treiber

Der Kern von JDBC ist ein *Treibermanager*, der die Java-Anwendungen mit einem geeigneten JDBC-Treiber verbindet, der den Zugriff auf ein Datenbanksystem ermöglicht. Für jedes verwendete Datenbanksystem muss ein solcher JDBC-Treiber installiert sein. Diese JDBC-Treiber können auf unterschiedliche Arten verwirklicht sein:

- Herstellerabhängiges DBMS-Netzwerk-Protokoll mit *pure Java*-Treiber: Der Treiber wandelt JDBC-Aufrufe in das vom DBMS verwendete Netzwerkprotokoll um. Damit kann der DBMS-Server direkt von (JDBC-)Client-Rechner aufgerufen werden. Diese Treiber werden von den DBMS-Herstellern passend zu dem DBMS-Netzwerkprotokoll entwickelt.
- JDBC-Netz mit *pure Java*-Treiber: JDBC-Aufrufe werden in ein von dem/den DBMS unabhängiges Netzprotokoll übersetzt, das dann auf einem Server in ein bestimmtes DBMS-Protokoll übersetzt wird. Über diese Netzserver-Middleware können Java-Clients mit vielen verschiedenen Datenbanken verbunden werden. Es ist somit die flexibelste Lösung – die allerdings auf geeignete Produkte der Hersteller angewiesen ist.

Diese Treiber sind natürlich der bevorzugte Weg, um aus JDBC auf Datenbanken zuzugreifen (u. a., da auch hier die Installation Java-typisch automatisch aus einem Applet erfolgen kann, das vor Benutzung den (pure-Java!)-Treiber lädt). Bis alle entsprechenden Treiber auf dem Markt sind, finden jedoch einige Übergangslösungen Anwendung, die auf bereits vorhandenen (Non-Java)-Treibern basieren:

- JDBC-ODBC-Bridge und ODBC-Treiber: Über die JDBC-ODBC-Bridge werden die ODBC-Treiber verwendet. Dazu muss im allgemeinen der ODBC-Binärcode und häufig auch der Datenbankcode der Clients auf jeder Client-Maschine geladen sein – jede Maschine muss damit ein vollwertiger Client sein.
- Natives API und teilweise in Java geschriebene Treiber: Die JDBC-Aufrufe werden in Aufrufe von Client-APIs der entsprechenden Datenbankhersteller übersetzt. Auch hier wird der Binärcode auf jeder Client-Maschine geladen.

Welche JDBC-Treiber verfügbar sind, kann man aktuell auf <http://www.javasoft.com/product> erfahren. Mittlerweile sollten für alle gängigen Datenbanksysteme geeignete pure-Java-Treiber vorhanden sein. Die Tauglichkeit von JDBC-Treibern wird durch eine JDBC-Treiber-Testsuite überprüft und durch die Bezeichnung *JDBC Compliant* bestätigt. Solche Treiber unterstützen zumindest ANSI SQL-2 Entry Level (der SQL-92 Standard).

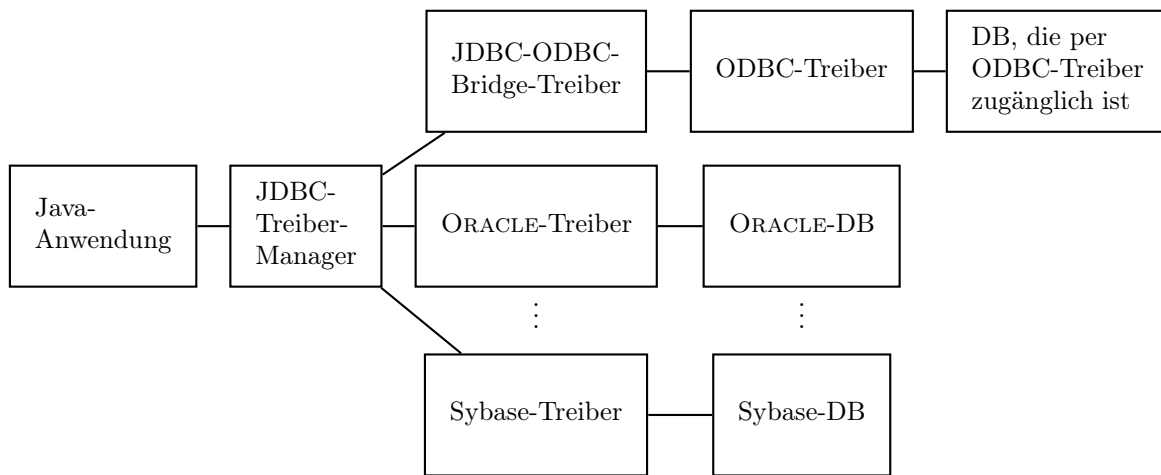


Abbildung 18.1: JDBC-Architektur

Die Architektur von JDBC ist in Abbildung 18.1 dargestellt. Der im Praktikum für ORACLE verwendete Treiber gehört zu der zuerst genannten Art: Der Treiber ruft *direkt* den ORACLE-Server auf. Damit sind prinzipiell alle SQL-Befehle von Oracle möglich, man unterliegt also nicht der Einschränkung auf den SQL-2 Standard. Andererseits können Programme, die dies ausnutzen (z. B. Erzeugung von *stored Procedures* oder objektrelationalen Features) i.a. *nicht* mit anderen Datenbanksystemen eingesetzt werden.

18.2 JDBC-Befehle

Die Funktionalität von JDBC lässt sich in drei Bereiche untergliedern:

- Aufbau einer Verbindung zur Datenbank.
- Versenden von SQL-Anweisungen an die Datenbank.
- Verarbeitung der Ergebnismenge.

Für den Benutzer wird diese Funktionalität im wesentlichen durch die im folgenden beschriebenen Klassen `Connection`, `Statement` (und davon abgeleitete Klassen) und `ResultSet` repräsentiert.

18.2.1 Verbindungsaufbau

Die Verwaltung von Treibern und der Aufbau von Verbindungen wird über die Klasse `DriverManager` abgewickelt. Alle Methoden von `DriverManager` sind als *static* deklariert – d.h. operieren auf der Klasse, nicht auf irgendwelchen Instanzen. Der Konstruktor für `DriverManager` ist sogar als `private` deklariert, womit der Benutzer keine Instanzen der Klasse erzeugen kann.

Bevor man eine Verbindung zu einer Datenbank herstellen kann, muss der entsprechende Treiber geladen werden – was hier über den Aufruf der Methode `registerDriver` der Klasse `DriverManager` geschieht:

```
DriverManager.registerDriver(<driver-name>);
```

Welcher Klassenname `<driver-name>` eingesetzt werden muss, steht in dem Handbuch des entsprechenden Treibers, im Praktikum ist dies

```
DriverManager.registerDriver(new oracle.jdbc.driver.OracleDriver());
```

Der Verbindungsaufbau zu der lokalen Datenbank wird über die Methode

```
DriverManager.getConnection(<jdbc-url>, <user-id>, <passwd>)
```

der Klasse `DriverManager` vorgenommen. Analog zu den URLs (*Uniform Resource Locator*) des Internet bezeichnet eine JDBC-URL eindeutig eine Datenbank. Eine JDBC-URL besteht wiederum aus drei Teilen:

```
<protocol>:<subprotocol>:<subname>
```

Innerhalb einer JDBC-URL wird immer das `jdbc`-Protokoll verwendet. Dabei bezeichnet `<subprotocol>` den Treiber oder den Datenbank-Zugriffsmechanismus, den ein Treiber unterstützt (siehe Dokumentation des Treibers). Die Datenbank wird durch `<subname>` identifiziert. Der Aufbau des `<subname>` erfolgt in Abhängigkeit des `<subprotocol>`. Für den im Praktikum verwendeten Treiber lautet die Syntax:

```
jdbc:oracle:<driver-name>:<user-id>/<passwd>@IP-Address DB Server:<Port>:<SID>
```

wobei `<driver-name>` der entsprechende durch `DriverManager.registerDriver(<driver-name>)` registrierte Treibername ist. Wird die User-Id und das Passwort innerhalb der JDBC-URL angegeben, so kann auf die Angabe dieser Argumente innerhalb von `getConnection` verzichtet werden.

Durch den Aufruf von

```
DriverManager.getConnection(<jdbc-url>, <user-id>, <passwd>)
```

wird für jeden registrierten Treiber `<driver>` die Methode `<driver>.connect(<jdbc-url>)` aufgerufen. Derjenige Treiber, der als erster die gewünschte Verbindung herstellen kann, wird genommen. Der Aufruf liefert eine offene Verbindung zurück, die natürlich einem Bezeichner zugewiesen werden muss. Im Beispiel wird die Verbindung `conn` mit

```
String url = "jdbc:oracle:thin:jdbc_1/jdbc_1@132.230.150.11:1521:dev";
```

```
Connection conn = DriverManager.getConnection(url, "dummy", "passwd");
```

aufgebaut. Mit der Verbindung an sich kann man eigentlich noch nicht so richtig etwas anfangen. Insbesondere ist es nicht – wie man vielleicht erwartet hätte – möglich, über die Verbindung direkt SQL-Statements an die Datenbank zu übergeben.

Mit der Methode `close` kann ein `Connection`-Objekt geschlossen werden.

18.2.2 Versenden von SQL-Anweisungen

SQL-Anweisungen werden über `Statement`-Objekte an die Datenbank gesendet. `Statement`-Objekte werden durch Aufruf der Methode `createStatement` (und verwandter Methoden) einer bestehenden Verbindung `<connection>` erzeugt.

Zur Zeit existieren drei verschiedene Klassen von SQL-Anweisungen:

- **Statement:** Instanzen dieser Klasse werden per `<connection>.createStatement()` erzeugt. Mit `Statement` können nur einfache SQL-Anweisungen ohne Parameter verarbeitet werden.
- **PreparedStatement:** Instanzen dieser Klasse werden per `<connection>.prepareStatement(<statement>)` erzeugt. Die Klasse `PreparedStatement` ist von der Klasse `Statement` abge-

leitet. Neben der Vorcompilierung von Anfragen erlaubt sie auch die Verwendung von Anfragen mit Parametern (vgl. Abschnitt

Die erzeugte Statement-Instanz wird einem Bezeichner zugewiesen, um später wieder verwendet werden zu können:

```
Statement <name> = <connection>.createStatement();
```

Die damit erzeugte Instanz `<name>` der Klasse `Statement` kann nun verwendet werden, um SQL-Befehle an die Datenbank zu übermitteln. Dies geschieht abhängig von der Art des SQL-Statements über verschiedene Methoden. Im folgenden bezeichnet `<string>` ein SQL-Statement *ohne Semikolon*.

- `<statement>.executeQuery(<string>)`: Mit `executeQuery` werden *Anfragen* an die Datenbank übergeben. Dabei wird eine Ergebnismenge an eine geeignete Instanz der Klasse `ResultSet` zurückgegeben (siehe Abschnitt
- `<statement>.execute(<string>)`: Die Methode `execute` wird verwendet, wenn ein Statement mehr als eine Ergebnismenge zurückliefert. Dies ist z. B. der Fall, wenn verschiedene gespeicherte Prozeduren und SQL-Befehle nacheinander ausgeführt werden (vgl. Abschnitt

Ein einmal erzeugtes `Statement`-Objekt kann beliebig oft wiederverwendet werden, um SQL-Anweisungen zu übermitteln. Da dabei mit der Übermittlung des nächsten Statements der Objektzustand verändert wird, sind die Übertragungsdaten des vorhergehenden Statements, z. B. Warnungen, danach nicht mehr zugreifbar.

Mit der Methode `close` kann ein Statement-Objekt geschlossen werden.

18.2.3 Behandlung von Ergebnismengen

Die Ergebnismenge des SQL-Statements wird durch eine Instanz der Klasse `ResultSet` repräsentiert:

```
ResultSet <name> = <statement>.executeQuery(<string>);
```

Prinzipiell ist das (wieder einmal) eine virtuelle Tabelle, auf die von der "Hostsprache" – hier also Java – zugegriffen werden kann. Zu diesem Zweck unterhält ein `ResultSet`-Objekt einen Cursor, der durch die Methode `<result-set>.next` jeweils auf das nächste Tupel gesetzt wird. Der Cursor bleibt solange gültig wie die entsprechenden `ResultSet` und `Statement` Objekte existieren. Sind alle Elemente eines ResultSets gelesen, liefert `<result-set>.next` den Wert `false` zurück.

Auf die einzelnen Spalten des jeweils unter dem Cursor befindlichen Ergebnistupels wird über die Methoden `<result-set>.get<type>(<attribute>)` zugegriffen. `<type>` ist dabei ein Java-Datentyp, `<attribute>` kann entweder über den Attributnamen, oder durch die Spaltennummer (beginnend bei 1) gegeben sein. JDBC steht zwischen Java (mit den bekannten Objekttypen) und den verschiedenen SQL-Dialekten (die prinzipiell immer dieselben Datentypen, aber unter unterschiedlichen Namen verwenden). In `java.sql.types` werden *generische* SQL-Typen definiert, mit denen JDBC arbeitet.

Bei dem Aufruf von `get<type>` werden die Daten des Ergebnistupels (die als SQL-Datentypen vorliegen) in Java-Typen konvertiert wie in Abbildung

Die empfohlene Zuordnung der wichtigsten SQL-Typen zu `get<type>`-Methoden ist in Abbildung

Java-Typ	JDBC/SQL-Typ mit Codenummer
String	CHAR (1), VARCHAR (12), LONGVARCHAR (-1)
java.math.BigDecimal	NUMERIC (2), DECIMAL (3)
boolean	BIT (-7)
byte	TINYINT (-6)
short	SMALLINT (5)
int	INTEGER (4)
long	BIGINT (-5)
float	REAL (7), FLOAT (6)
double	DOUBLE (8)
java.sql.Date	DATE (91) (für ORACLE-Typ DATE: Tag, Monat, Jahr)
java.sql.Time	TIME (92) (für ORACLE-Typ DATE: Stunde, Minute, Sekunde)
java.sql.Timestamp	TIMESTAMP (93)

Abbildung 18.2: Abbildung von Java- auf SQL-Datentypen

Java-Typ	get-Methode
INTEGER	getInt
REAL, FLOAT	getFloat
BIT	getBoolean
CHAR, VARCHAR	getString
DATE	getDate
TIME	getTime

Abbildung 18.3: get<type>-Methoden zu JDBC/SQL-Datentypen

Beispiel 41 Ein einfaches Beispiel, das für alle Städte den Namen und die Einwohnerzahl ausgibt, sieht dann etwa so aus:

```
import jdbc.sql.*;

class Hello {
    public static void main (String args []) throws SQLException {
        // \Oracle-Treiber laden
        DriverManager.registerDriver(new oracle.jdbc.driver.OracleDriver());
        // Verbindung zur Datenbank herstellen
        String url = "jdbc:oracle:thin:@132.230.150.161:1521:test";
        Connection conn = DriverManager.getConnection(url,"dummy","passwd");
        // Anfrage an die Datenbank
        Statement stmt = conn.createStatement ();
        ResultSet rset = stmt.executeQuery("SELECT Name, Population FROM City");
        while (rset.next ()) { // Verarbeitung der Ergebnismenge
            String s = rset.getString(1);
            int i = rset.getInt("Population");
            System.out.println(s + " " + i + "\n");
        }
    }
}
```



```
}

```

An dieser Stelle ist anzumerken, dass `System.out.println(...)` die Ausgabe in das xterm sendet. Für die Anwendung als Applet muss `output.appendText(...)` verwendet werden (siehe Aufgaben); □

Informationen über die Spalten der Ergebnismenge können mit `<result-set>.getMetaData` in Erfahrung gebracht werden, womit ein `ResultSetMetaData`-Objekt erzeugt werden kann, das alle Informationen über die Ergebnismenge enthält:

```
ResultSetMetaData <name> = <result-set>.getMetaData();

```

Die wichtigsten Methoden von `ResultSetMetaData` sind in Abschnitt Da die Java-Datentypen keine NULL-Werte vorsehen, kann mit der Methode `<resultSet>.wasNULL()` getestet werden, ob der zuletzt gelesene Spaltenwert NULL war.

Beispiel 42 Das folgende Codefragment gibt die aktuelle Zeile eines Result-Sets – rset einschließlich Nullwerten – aus: `ResultSet.getColumnCount` gibt die Anzahl der Spalten, die dann mit `ResultSet.getString` eingelesen werden.

```
ResultSetMetaData rsetmetadata = rset.getMetaData();
int numCols = rsetmetadata.getColumnCount();
for(i=1; i<=numCols; i++) {
    String returnValue = rset.getString(i);
    if (rset.wasNull())
        System.out.println ("null");
    else
        System.out.println (returnValue);
}

```

Mit der Methode `close` kann ein `ResultSet`-Objekt explizit geschlossen werden.

18.2.4 Prepared Statements

Im Gegensatz zu der Klasse `Statement` wird bei `PreparedStatement` die SQL-Anweisung bei der Erzeugung des `Statement`-Objektes durch

```
PreparedStatement <name> = <connection>.prepareStatement(<string>);

```

vorcompiliert. Im Gegensatz zu einem `Statement` – bei dem dem bei `execute...` immer das auszuführende `Statement` als `<string>` angegeben wird, ist bei `PreparedStatement` der SQL-Befehl bereits in dem Objektzustand fest enthalten. Damit ist die Verwendung eines `PreparedStatement` effizienter als `Statement`, wenn ein SQL-Statement häufig ausgeführt werden soll.

Abhängig von der Art des SQL-Befehls ist für ein `PreparedStatement` auch nur eine der (hier parameterlosen!) Methoden `<prepared-statement>.executeQuery()`, `<prepared-statement>.executeUpdate()` oder `<prepared-statement>.execute()` anwendbar, um es auszuführen.

Zusätzlich kann der SQL-Befehl `<string>` bei der Erzeugung eines `PreparedStatements` Eingabeparameter, bezeichnet durch `"?"`, enthalten:

```
PreparedStatement pstmt = con.prepareStatement("SELECT Population FROM
Country WHERE Code = ?");
```

Die Werte für die “?”-Parameter werden mit Hilfe der 2-stelligen Methoden

```
<prepared-statement>.set<type>(<pos>,<value>);
```

gesetzt, bevor ein `PreparedStatement` ausgeführt wird. `<type>` gibt dabei den Java-Datentyp an, `<pos>` gibt die Position des zu setzenden Parameters an, `<value>` den zu setzenden Wert.

Beispiel 43 Mit dem folgenden Codefragment können zuerst alle Städte in Deutschland und danach alle Städte in der Schweiz bearbeitet werden:

```
PreparedStatement pstmt = con.prepareStatement("SELECT Population FROM
Country WHERE Code = ?");

pstmt.setString(1,"D");
ResultSet rset = pstmt.executeQuery();
...
pstmt.setString(1,"CH");
rset = pstmt.executeQuery();
...
```

`PreparedStatement`s mit Parametern sind insbesondere praktisch, um in Schleifen verwendet zu werden. □

Analog zu `<result-set>.get<type>` bildet Java den Java-Datentyp `<type>` auf einen SQL-Datentyp ab.

Nullwerte können über die Methode `setNULL(<pos>,<type>)` als Parameter angegeben werden, wobei `<type>` den SQL-Typ dieser Spalte bezeichnet:

```
pstmt.setNULL(1,Types.String);
```

18.2.5 Callable Statements: Gespeicherte Prozeduren

Prozeduren und Funktionen werden in der üblichen Syntax (`CREATE PROCEDURE` bzw. `CREATE FUNCTION`) durch

```
<statement>.executeUpdate(<string>);
```

als Datenbankobjekte erzeugt. Dann wird der *Aufruf der Prozedur* als `CallableStatement`-Objekt erzeugt. Da die Aufrufsyntax der verschiedenen Datenbanksysteme unterschiedlich ist, wird in JDBC eine generische Syntax per Escape-Sequenz verwendet. Mit dem Befehl

```
CallableStatement <name> = <connection>.prepareCall("{call <procedure>}");
```

wird ein `callableStatement`-Objekt erzeugt. Je nachdem, ob die Prozedur eine Anfrage (die ein `ResultSet` zurückgibt), eine Veränderung an der Datenbank, oder mehrere aufeinanderfolgende SQL-Statements, die unterschiedliche Ergebnisse zurückgeben, ausführt, wird die Prozedur mit

```
ResultSet <name> = <callable-statement>.executeQuery();
<callable-statement>.executeUpdate();
```

oder

```
<callable-statement>.execute();
```

aufgerufen. Da `CallableStatement` eine Subklasse von `PreparedStatement` ist, können auch hier Parameter – hier auch als OUT-Parameter der Prozedur – verwendet werden:

```
CallableStatement <name> = <connection>.prepareCall("{call <procedure>(?,...,?)}
```

Gibt die Prozedur einen Rückgabewert zurück [testen, ob das mit Oracle-PL/SQL-Funktionen klappt], ist die Syntax folgendermaßen:

```
CallableStatement <name> =
    <connection>.prepareCall("{? = call <procedure>(?,...,?)}");
```

Ob die einzelnen “?”-Parameter IN, OUT, oder INOUT-Parameter sind, hängt von der Prozedurdefinition ab und wird von JDBC anhand der Metadaten der Datenbank selbständig analysiert.

IN-Parameter werden wie bei `PreparedStatement` über `set<type>` gesetzt. Für OUT-Parameter muss vor der Verwendung zuerst der JDBC-Datentyp der Parameter mit

```
<callable-statement>.registerOutParameter(<pos>, java.sql.Types.<type>);
```

registriert werden (die Prozedurdefinition enthält ja nur den SQL-Datentyp). Um den OUT-Parameter dann schlussendlich nach Ausführung der Prozedur lesen zu können, wird die entsprechende `get<type>`-Methode verwendet:

```
<java-type> <var> = <callable-statement>.get<type>(<pos>);
```

Für INOUT-Parameter muss ebenfalls `registerOutParameter` aufgerufen werden. Sie werden entsprechend mit `set<type>` gesetzt und mit `get<type>` gelesen.

Liefert der Aufruf eines `CallableStatement`-Objekts mehrere Result Sets zurück, sollte man aus Portabilitätsgründen alle diese Ergebnisse lesen, bevor OUT-Parameter gelesen werden.

18.2.6 Sequenzielle Ausführung

Mit `<statement>.execute(<string>)`, `<prepared-statement>.execute()` und `<callable-statement>.execute()`, können SQL-Statements, die mehrere Ergebnismengen zurückliefern, an eine Datenbank übermittelt werden. Dies kommt speziell dann vor, wenn ein SQL-Statement in Java dynamisch als String generiert und dann komplett an die Datenbank gesendet wird (Verwendung der Klasse `Statement`) und man nicht weiß, wieviele Ergebnismengen im speziellen Fall zurückgeliefert werden.

Nach Ausführung von `execute` kann mit `getResultSet` bzw. `getUpdateCount` die erste Ergebnismenge bzw. der erste Update-Zähler entgegengenommen werden. Um jede weitere Ergebnismengen zu holen, muss `getMoreResults` und dann wieder `getResultSet` bzw. `getUpdateCount` aufgerufen werden. Wenn man nicht weiß, welcher Art das erste/nächste Ergebnis ist, muss man es ausprobieren:

- Aufruf von `getResultSet`: Falls das nächste Ergebnis eine Ergebnismenge ist, wird diese zurückgegeben. Falls entweder kein nächstes Ergebnis mehr vorhanden ist, oder das nächste Ergebnis keine Ergebnismenge sondern ein Update-Zähler ist, so wird `null` zurückgegeben.

- Aufruf von `getUpdateCount`: Falls da nächste Ergebnis ein Update-Zähler ist, wird dieser (eine Zahl $n \geq 0$) zurückgegeben; falls das nächste Ergebnis eine Ergebnismenge ist, oder keine weiteren Ergebnisse mehr vorliegen, wird -1 zurückgegeben.
- Aufruf von `getMoreResults`: `true`, wenn das nächste Ergebnis eine Ergebnismenge ist, `false`, wenn es ein Update-Zähler ist, oder keine weiteren Ergebnisse mehr abzuholen sind.
- es sind also alle Ergebnisse verarbeitet, wenn

```
((<stmt>.getResultSet() == null) && (<stmt>.getUpdateCount() == -1))
```

bzw.

```
((<stmt>.getMoreResults() == false) && (<stmt>.getUpdateCount() == -1))
```

ist.

Dabei kann man mit `getResultSet`, `getUpdateCount` und `getMoreResults` bestimmen, ob ein Ergebnis ein `ResultSet`-Objekt oder ein Update-Zähler ist und eine Ergebnismenge nach der anderen ansprechen.

Beispiel 44 (Sequenzielle Verarbeitung von Ergebnismengen) Das folgende Codesegment (aus [HCF98] geht eine Folge von Ergebnisse (Ergebnismengen und Update-Zähler in beliebiger Reihenfolge) durch:

```
stmt.execute(queryStringWithUnknownResults);
while (true) {
    int rowCount = stmt.getUpdateCount();
    if (rowCount > 0) {
        System.out.println("Rows changed = " + count);
        stmt.getMoreResults();
        continue;
    }
    if (rowCount == 0) {
        System.out.println("No rows changed");
        stmt.getMoreResults();
        continue;
    }
    ResultSet rs = stmt.getResultSet();
    if (rs != null) {
        .... // benutze Metadaten ueber die Ergebnismenge
        while (rs.next()) {
            .... // verarbeite Ergebnismenge
            stmt.getMoreResults();
            continue;
        }
        break;
    }
}
```

18.3 Transaktionen in JDBC

Nach der Erzeugung befinden sich Connection-Objekte im *Auto-Commit-Modus*, d.h. alle SQL-Anweisungen werden automatisch als individuelle Transaktionen freigegeben. Der Auto-Commit-Modus kann durch die Methode

```
<connection>.setAutoCommit(false);
```

aufgehoben werden. Danach können Transaktionen durch

```
<connection>.commit()      oder      <connection>.rollback()
```

explizit freigegeben oder rückgängig gemacht werden.

18.4 Schnittstellen der JDBC-Klassen

Dieser Abschnitt gibt eine Auflistung relevanter Schnittstellen einzelner JDBC Klassen. Die getroffene Einschränkung erklärt sich daraus, dass für Standardanwendungen nur ein (kleiner) Teil der Methoden benötigt wird.²

Die Schnittstellen der JDBC-Klassen `Numeric`, `DatabaseMetaData`, `Date`, `DataTruncation`, `DriverPropertyInfo`, `CallableStatement`, `Timestamp`, `SQLException`, `SQLWarning`, `NULLData`, `Time`, `Date` und `Types` werden hier deshalb nicht dargestellt.

Driver:

Methode	Beschreibung
<code>boolean acceptsURL(String)</code>	true falls Treiber mit angegebener JDBC-URL eine Verbindung zur Datenbank herstellen kann
<code>Connection connect(String, Properties)</code>	Verbindungsaufbau zur Datenbank
<code>boolean jdbcCompliant()</code>	ist es oder ist es nicht?

DriverManager:

Methode	Beschreibung
<code>void registerDriver(Driver)</code>	Treiber wird dem DriverManager bekannt gemacht
<code>Connection getConnection(String)</code>	Verbindungsaufbau
<code>Connection getConnection(String, Properties)</code>	Verbindungsaufbau
<code>Connection getConnection(String, String, String)</code>	Verbindungsaufbau
<code>Driver getDriver(String)</code>	Versucht, einen Treiber zu finden, der die durch String gegebene URL versteht
<code>Enumeration getDrivers()</code>	Liste der verfügbaren JDBC-Treiber
<code>void deregisterDriver(Driver)</code>	
<code>DriverManager DriverManager()</code>	Konstruktor (private)

Connection:

²Die Klasse `DatabaseMetaData` verfügt über mehr als 100 Schnittstellen.

Methode	Beschreibung
Statement createStatement()	s.o.
CallableStatement prepareCall(String)	s.o.
PreparedStatement prepareStatement(String)	s.o.
DatabaseMetaData getMetaData()	eine Instanz der Klasse DatabaseMetaData enthält Informationen über die Verbindung
void commit()	alle Änderungen seit dem letzten Commit bzw. Rollback werden dauerhaft, alle Locks werden freigegeben
void rollback()	alle Änderungen seit dem letzten Commit bzw. Rollback werden verworfen, alle Locks werden freigegeben
void clearWarnings()	alle Warnings der Verbindung werden gelöscht
SQLWarning getWarnings()	erste Warnung die im Zusammenhang mit der Verbindung aufgetreten ist
void setAutoCommit(boolean)	auto-commit Status wird gesetzt
void setReadOnly(boolean)	read-only Modus wird spezifiziert
boolean isReadOnly()	
void close()	die Verbindung zwischen der Instanz und der Datenbank wird beendet
boolean isClosed()	

Statement:

Methode	Beschreibung
ResultSet executeQuery(String)	s.o.
int executeUpdate(String)	s.o.
boolean execute(String)	s.o.
ResultSet getResultSet()	Ergebnismenge zum ausgeführten SQL Statement
int getUpdateCount()	Ergebnis des letzten Update
void clearWarnings()	alle Warnings der Statement-Instanz werden gelöscht
SQLWarning getWarnings()	erste Warnung im Zusammenhang mit dem Statement

PreparedStatement: Subklasse von Statement

Methode	Beschreibung
ResultSet executeQuery()	s.o.
int executeUpdate()	s.o.
boolean execute()	s.o.
void set<type>(int, <type>)	entsprechend dem Parameterindex wird ein Argument vom Datentyp <type> gesetzt

ResultSet:

Methode	Beschreibung
<type> get<type>(int)	gibt eine Instanz vom Typ <type> entsprechend dem Spaltenindex zurück
<type> get<type>(String)	gibt eine Instanz vom Typ <type> entsprechend dem Attributnamen zurück
ResultSetMetaData getMetaData()	eine Instanz der Klasse ResultSetMetaData enthält Informationen über Anzahl, Typ und weitere Eigenschaften der Spalten der Ergebnismenge
int findColumn(String)	Spaltenindex zum Attributnamen
boolean next()	es wird auf das nächste Ergebnistupel zugegriffen, Rückgabewert ist false wenn keine weiteren Ergebnistupel existieren
boolean wasNull()	true falls der zu letzt gelesene Wert NULL war, sonst false
void close()	Verbindungsabbau zwischen der ResultSet Instanz und Datenbank

ResultSetMetaData:

Methode	Beschreibung
int getColumnCount()	Spaltenanzahl der Ergebnismenge
String getColumnLabel(int)	Attributname der Spalte <int>
String getTableName(int)	Tabellenname der Spalte <int>
String getSchemaName(int)	Schemaname der Spalte <int>
int getColumnType(int)	JDBC-Typ der Spalte <int> (als Integer-Wert, siehe Abbildung
Unterliegender DBMS-Typ der Spalte <int>	

A DIE MONDIAL-DATENBANK

Die MONDIAL Datenbasis ¹ enthält geographische Informationen über Länder, Provinzen, Städte, Organisationen, sowie Berge, Gewässer, Inseln und Wüsten.

Zur Erstellung der Datenbasis wurden Informationen aus den folgenden Quellen verwendet:

- CIA World Factbook (<http://www.odci.gov/cia/publications/factbook/index.html>) in der Version von 1996 (Informationen über Länder und politische Organisationen),
- “Global Statistics”, eine Zusammenstellung über Länder, Städte und Landesteile (<http://www.stats.demon.nl/>) (courtesy of Johan van der Heijden).
- einige geographische Koordinaten von <http://www.bcca.org/misc/qiblih/latlong.html>,
- sowie geographische Daten aus der TERRA-Datenbasis.

Die Datengewinnung aus dem WWW sowie die Datenintegration erfolgte mit Hilfe des F-Logic-Systems FLORID² des Lehrstuhls für Datenbanken und Informationssysteme der Universität Freiburg.

¹<http://www.informatik.uni-goettingen.de/~may/Mondial/>

²<http://www.informatik.uni-freiburg.de/~dbis/florid/>

Das relationale Schema der Datenbank enthält die folgenden Relationen und Attribute. Abbildung

Country: the countries (and similar areas) of the world with some data.

name: the country name

code: the car code

capital: the name of the capital

province: the province where the capital belongs to

area: the total area

population: the population number

Economy: economical information about the countries.

country: the country code

GDP: gross domestic product (in million \$)

agriculture: percentage of agriculture of the GDP

service: percentage of services of the GDP

industry: percentage of industry of the GDP

inflation: inflation rate (per annum)

unemployment: unemployment rate

Politics: political information about the countries.

country: the country code

independence: date of independence (if independent)

wasdependent: the political body where the area was dependent of; usually a country (but not always).

dependent: the country code where the area belongs to

government: type of government

Population: information about the population of the countries.

country: the country code

population_growth: population growth rate (per annum)

infant_mortality: infant mortality (per thousand)

Countrypops: information about the population number of the countries in different years.

country: the country code

population: number of inhabitants

year: in which year

CountryLocalName: information about the local name of the country.

country: the country code

localname: the local name, usually in a local alphabet (UTF-8)

Language: information about the languages spoken in a country

country: the country code

name: name of the language

percentage: percentage of the language in this country

Religion: information about the religions in a country

country: the country code

name: name of the religion

percentage: percentage of the language in this country

EthnicGroup: information about the ethnic groups in a country

country: the country code

name: name of the religion

percentage: percentage of the language in this country

borders: informations about neighboring countries. Note that in this relation, for every pair of neighboring countries (A,B), only one tuple is given – thus, the relation is *not* symmetric.

country1: a country code

country2: a country code

length: length of the border between country1 and country2

Continent: Information about continents.

name: name of the continent

area: total area of the continent

encompasses: information to which continents a country belongs.

country: the country code

continent: the continent name

percentage: percentage, how much of the area of a country belongs to the continent

City: information about cities.

name: the name of the city

country: the code of the country where it belongs to

province: the name of the province where it belongs to

population: population of the city

elevation: the elevation (above sea level) of the city

latitude: geographic latitude

longitude: geographic longitude

Citypops: information about the population number of the cities in different years.

city: the name of the city

province: the name of the province

country: the code of the country where it belongs to

population: number of inhabitants

year: in which year

CityLocalName: information about the local name of the city.

city: the name of the city

province: the name of the province

country: the code of the country where it belongs to

localname: the local name, usually in a local alphabet (UTF-8)

Province: information about administrative divisions.

name: the name of the administrative division

country: the country code where it belongs to

area: the total area of the province

population: the population of the province

capital: the name of the capital

capprov: the name of the province where the capital belongs to

note that *capprov* is not necessarily equal to *name*. E.g., the municipality of *Bogota (Colombia)* is a province of its own, and *Bogota* is also the capital of the surrounding province *Cundinamarca*.

Provpops: information about the population number of the provinces in different years.

province: the name of the province

country: the code of the country where it belongs to

population: number of inhabitants

year: in which year

ProvinceLocalName: information about the local name of the province.

province: the name of the province

country: the code of the country where it belongs to

localname: the local name, usually in a local alphabet (UTF-8)

Organization: information about political and economical organizations.

name: the full name of the organization

abbreviation: its abbreviation

city: the city where the headquarters are located

country: the code of the country where the headquarters are located

province: the name of the province where the headquarters are located

established: date of establishment

isMember: memberships in political and economical organizations.

organization: the abbreviation of the organization

country: the code of the member country

type: the type of membership

Lake: information about lakes.

name: the name of the lake

area: the total area of the lake

depth: the depth of the lake

elevation: the elevation (above sea level) of the lake

river: the river that flows out of the lake (may be null)

type: the type of the lake, e.g., salt, caldera, ...

coordinates: its geographical coordinates as (latitude, longitude)

Sea: information about seas.

name: the name of the sea

depth: the maximal depth of the sea

area: the total area of the sea

River: information about rivers.

name: the name of the river

length: the length of the river

area: the size of its catchment area

river: the river where it finally flows to

lake: the lake where it finally flows to

sea: the sea where it finally flows to;

(note that at most one out of {river,lake,sea} can be non-null)

source: the coordinates of its source

sourceElevation: the elevation (above sea level) of its source

mountains: the mountains where its source is located

estuary: the coordinates of its estuary

estuaryElevation: the elevation (above sea level) of its estuary

RiverThrough: information about rivers flowing through lakes.

river: the name of the river

lake: the lake where it flows through

Mountain: information about mountains

name: the name of the mountain

mountains: the mountains where it belongs to

elevation: the maximal elevation of the summit of the mountain

type: the type of the mountain, e.g. volcanic, (active) volcano, ...

coordinates: its geographical coordinates as (latitude, longitude)

Island: information about islands

name: the name of the island

islands: the group of islands where it belongs to

area: the area of the island

elevation: the maximal elevation of the island

type: the type of the island, e.g. volcanic, coral, atoll, ...

coordinates: its geographical coordinates as (latitude, longitude)

Desert: information about deserts.

name: the name of the desert

area: the total area of the desert

coordinates: its geographical coordinates as (latitude, longitude)

geo_Mountain: geographical information about mountains

mountain: the name of the mountain

country: the country code where it is located

province: the province of this country

Note that for a country there can be several provinces where the mountain is located in.

analogous for *geo_island*, *geo_desert*, *geo_river*, *geo_lake*, *geo_sea*. Analogously, there are also *geo_source* and *geo_estuary*.

mergesWith: information about neighboring seas. Note that in this relation,

for every pair of neighboring seas (A,B), only one tuple is given – thus, the relation is *not* symmetric.

sea1: a sea

sea2: a sea

located: information about cities located at rivers, lakes, and seas.

city: the name of the city

country: the country code where the city belongs to

province: the province where the city belongs to

river: the river where it is located at

lake: the lake where it is located at

sea: the sea where it is located at

Note that for a given city, there can be several lakes/seas/rivers where it is located at.

locatedOn: information about cities located in islands.

city: the name of the city

country: the country code where the city belongs to

province: the province where the city belongs to

island: the island it is (maybe only partially) located on

Note that for a given city, there can be several islands where it is located on.

islandIn: information the waters where the islands are located in.

island: the name of the island

sea: the sea where the island is located in

lake: the lake where the island is located in

river: the river where the island is located in

Note that an island can have coasts to several seas.

MountainOnIsland: information which mountains are located on islands.

mountain: the name of the mountain

island: the name of the island

RiverOnIsland: information which rivers are located on islands.

river: the name of the river

island: the name of the island

LakeOnIsland: information which lakes are located on islands.

lake: the name of the lake

island: the name of the island

Airport: information about airports

iatacode: the IATA code of the airport

name: the name of the airport

country: the country code where the airport is located

city: in case the airport is associated with a city, the name of the city

province: the province where the city belongs to

island: if it is located on an island, the name of this island

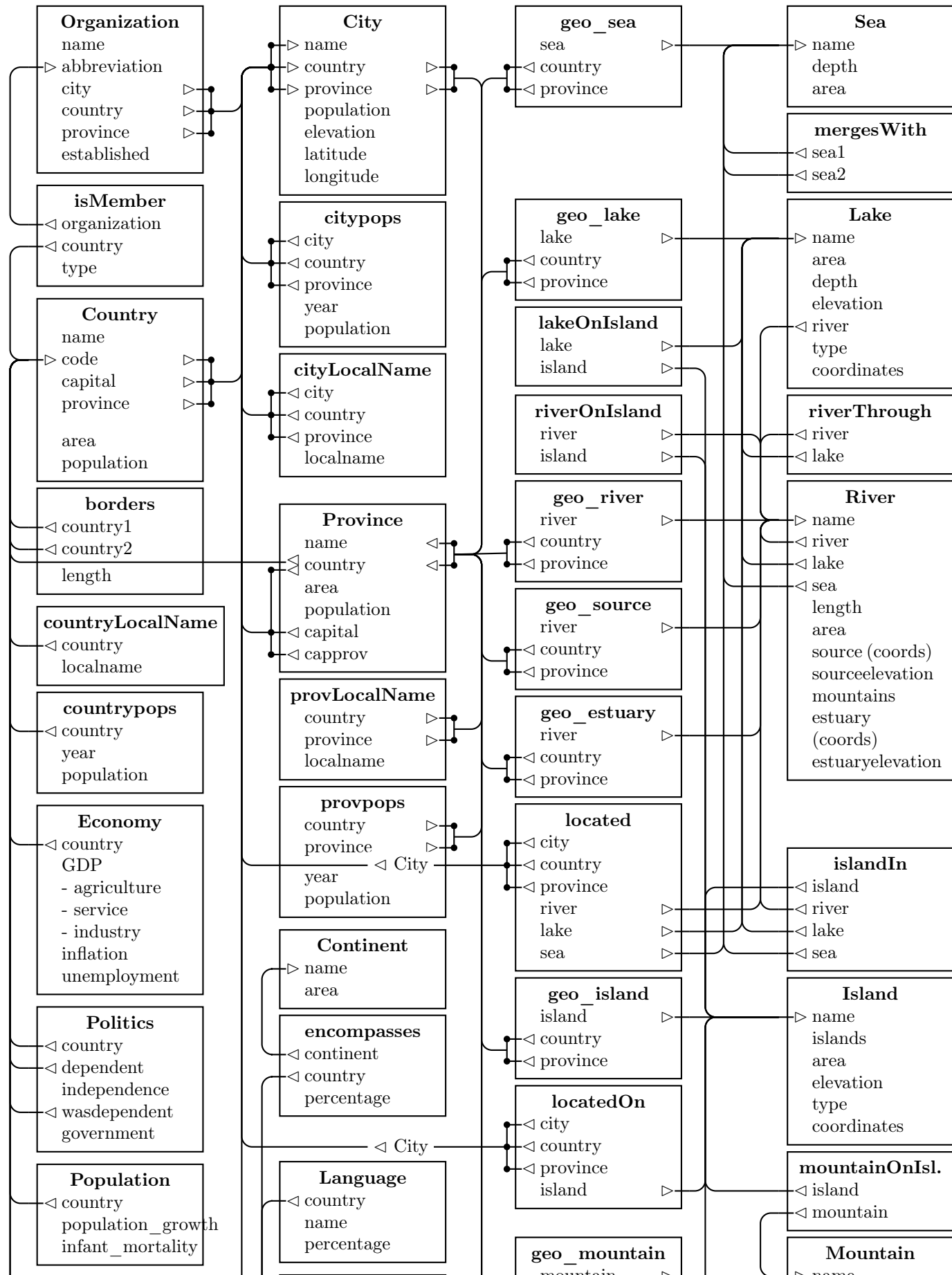
latitude: geographic latitude

longitude: geographic longitude

elevation: the elevation (above sea level) of the city

gmtOffset: the GMT offset of the local time

Incrementally extended version: Mondial-III, 2017



Das Datenbankschema (ohne Fremdschlüsselbeziehungen) wird unter SQL/Oracle durch das folgende Skript generiert:

Literaturverzeichnis

- [CHRS98] A. Christiansen, M. Höding, C. Rautenstrauch, and G. Saake. *Oracle8 effizient einsetzen*. Addison-Wesley, 1998.
- [Cod70] E. Codd. A Relational Model For Large Shared Data Banks. *Communications of the ACM*, 13(6):377–387, 1970.
- [Dat90] C. J. Date. *An Introduction to Database Systems Volume 1*. Addison-Wesley, 1990.
- [DD94] C. Date and H. Darwen. *A Guide to the SQL standard: A User's Guide to the Standard Relational Language SQL*. Addison-Wesley, 1994.
- [DR90] M. Dürr and K. Radermacher. *Einsatz von Datenbanksystemen*. Springer Verlag, 1990.
- [HCF98] G. Hamilton, R. Cattell, and M. Fisher. *JDBC – Datenbankzugriff mit Java*. Addison-Wesley, 1998.
- [HV98] U. Hohenstein and V. Pleßer. *Oracle 8*. dpunkt Verlag, 1998.
- [ISO92] ISO/IEC JTC1/SC21. Information Technology – Database Languages – SQL2, July 1992. ANSI, 1430 Broadway, New York, NY 10018.
- [ISO94] ISO/IEC JTC1/SC21/WG3. ISO/ANSI working draft Database Languages – SQL3, August 1994. J. Melton (Ed.), ANSI, 1430 Broadway, New York, NY 10018.
- [KS91] H. F. Korth and A. Silberschatz. *Database System Concepts*. McGraw-Hill, 1991.
- [MU97] G. Matthiessen and M. Unterstein. *Relationale Datenbanken und SQL: Konzepte der Entwicklung und Anwendung*. Addison-Wesley, 1997.
- [UW97] J. Ullman and J. Widom. *A First Course in Database Systems*. Prentice Hall, 1997.
- [Vos94] G. Vossen. *Datenmodelle, Datenbanksprachen und Datenbankmanagement-Systeme*. Addison-Wesley, 1994.