







#### **SIMPL**

SimTech: Information Management, Processes and Languages

Datenmodelle und Datenbanksprachen

TU,XI









# Agenda

- Relationales Datenmodell
- Relationale Operationen
- Standardsprache SQL
- XPath
- XQuery









# RELATIONALES DATENMODELL

19.06.2009











### Relationale Datenmodell Einführung

- Eine R(A1,A2,...,An) ⇔ Ein RM
- Beispiel:

	Student	Tabellename	Attributen			
4	MatrNr	Name	Semester	PLZ	Wohnort	
	1001	Andy	6	70100	Stuttgart	Tupel/Zeile
PS	1002	Rene	7	70569	Stuttgart	1 upel/Zelle
	1003	Stephen	7	80100	München	
	1004	Martin	6	80100	München	









#### Relationale Datenmodell Fremdschlüssel



Fremdschlüssel

#### Student

MatrNr	Name	Semester	PLZ	Wohnort
1001	Andy	6	70100	Stuttgart
1002	Rene	7	70569	Stuttgart
1003	Stephan	7	80100	München
1004	Martin	6	80100	München

#### Prüfung

VorINr	MatrNr	Datum	Note
2520	1002	01.04.2007	1.7
2628	1003	01.03.2007	2









# RELATIONALE OPERATIONEN

19.06.2009









#### Relationale Operationen Zeichnungen



Klassische Mengenoperationen: Relationenoperationen:

Vereinigung:  $R \cup S$ Restriktion (Selektion): **OP** 

Differenz: R - S Projektion: Π

Durchschnitt:  $R \cap S = R - (R - S)$ E. kartesisches Produkt: X

Symmetrische Differenz:  $R X S = (R \cup S) - (R \cap S)$ Verbund (Join): join







# Relationale Operationen Restriktion(Selektion): σp



Auswahl von Zeilen/Tupeln einer Relation über ein Prädikat.

Beispiel:

**P=(**semester=6 ∧ wohnort=Stuttgart) bei Relation Student

MatrNr	Name	Semester	PLZ	Wohnort
1001	Andy	6	70100	Stuttgart
1002	Rene	7	70569	Stuttgart
1003	Stephen	7	80100	München
1004	Martin	6	80100	München









#### Relationale Operationen

### Projektion: π



Auswahl von Spalten (Attribute) aus einer Relation

Beispiel:

**π** PLZ,Wohnort(Student)

MatrNr	Name	Semester	PLZ	Wohnort
100020	Albrecht	6	70100	Stuttgart
100300	Rene	7	70156	Stuttgart
100400	Carl	7	80100	München
100500	Daniela	6	80100	München

PLZ	Wohnort
70100	Stuttgart
70156	Stuttgart
80100	München









# Relationale Operationen erweitertes Kartesisches Produkt: R X S

#### Teammates

PerNr	Name	Wohnort
1001	Beckenbauer	München
1002	Müller	Stuttgart

#### **Status**

Name	Höhe	Gewicht
Beckenbauer	183	85
Müller	163	70

#### Teammte X Status

PerNr	Name	Wohnort	Name	Höhe	Gewicht
1001	Beckenbauer	München	Beckenbauer	183	85
1001	Beckenbauer	München	Müller	163	70
1002	Müller	Stuttgart	Beckenbauer	183	85
1002	Müller	Stuttgart	Müller	163	70







# Relationale Operationen Verbund



Relationen:R und S

Attribut: A von R und B von S.

$$\Theta \in \{<, =, >, \leq, \neq, \geq\}$$

$$V = (R \text{ join S}) = \mathbf{\sigma} A \Theta B (R \times S)$$
$$A \Theta B$$

R

Α	В	С
A1	B1	5
A1	B2	6

S

В	Е
B1	3
B2	7
В3	10

R join S

C<E

Α	R.B	C	S.B	Е
A1	B1	5	B2	7
A1	B1	5	B3	10
A1	B2	6	B2	7
A1	B2	6	B2	10









#### Relationale Operationen Natuerlicher Verbund



Α	R.B	С	S.B	Е	
A1	B1	5	B1	3	Nomale Gleichverbund
A2	B2	6	B2	7	

A	В	С	E	
A1	B1	5	3	Natürlicher Verbund
A1	B2	6	7	









# STANDARDSPRACHE SQL









#### Standardsprache SQL **SQL-Anfragen**



Form des Statements:

select-exp ::= **SELECT** [**ALL** | **DISTINCT**] select-item-commalist **FROM** table-ref-commalist [WHERE cond-exp] [GROUP BY column-ref-commalist 1][HAVING cond-exp]

[ORDER BY column-ref-commalist 2[ASC|DESC]]







# Standardsprache SQL Beispiel von SQL



Beispiel:

**SELECT** \*

FROM Student;

**WHERE** (Semester=6) **AND** (Wohnort=Stuttgart)

SELECT \*

FROM Π3,5 (Student Natürlich Join Prüfung)

**Where** (Semester=7) **AND** (Wohnort=Stuttgart)









# Standardsprache SQL Aggregatfunktionen

aggregate-function-ref ::= COUNT(\*) |

{AVG | MIN | MAX | SUM | COUNT} ( [ALL | DISTINCT] scalar-exp )

Beispiel:

**SELECT AVG**(Note) **AS** Durchschnittsnote **FROM** Student **WHERE** Wohnort=Stuttgart;









### Mit Mengenoperationen

Beispiel:

**SELECT** \*

FROM Student

WHERE Wohnort=,Stuttgart'

INTERSECT(UNION, EXCEPT)

**SELECT** \*

**FROM** Student

WHERE Semester=,6'









# Datenmanipulation: Einfügen und Löschen von Tupeln

```
Einfügen VON TUPELN
```

```
INSERT INTO table [ (column-commalist) ]
    { VALUES row-constr.-commalist | table-exp | DEFAULT VALUES }
```

Beispiel:

**INSERT INTO** Student (MatrNr, NAME, Semester, PLZ, Wohnort) **VALUES** (1006, "xi",7, 70569, "Stuttgart");

Löschen VON TUPELN

**DELETE FROM** table [WHERE cond-exp]

Beispiel:

**DELETE FROM** Student **WHERE** MatrNr = 1001;









# Datenmanipulation: Ändern

**UPDATE VON TUPELN** 

**UPDATE** table

**SET** update-assignment-commalist

[WHERE cond-exp]

#### Beispiel:

**UPDATE** Student

**SET** PLZ = 70569

**WHERE** Wohnort = "Stuttgart"









# Standardsprache SQL Datendefinition

CREATE SCHEMA[schema] [AUTHORIZATION user]

[DEFAULT CHARACTER SET char-set]

[schema-element-list]

Beispiel:

**CREATE SCHEMA Student AUTHORIZATION TU** 









#### Standardsprache

#### Attributen: Definition

column-def ::= column { data-type | domain }
[ DEFAULT { literal | niladic-function-ref | NULL} ]
[ column-constraint-def-list ]

Beispiel:

NAME CHAR (20)

SEMESTER(AS INT DEFAULT 1)









#### Standardsprache **CREATE TABLE**



#### **CREATE TABLE base-table (base-table-element-commalist)**

base-table-element ::= column-def | base-table-constraint-def

Beispiel:

#### **CREATE TABLE Teammate**

(PerNr Int NOT NULL, Höhe Int NOT NULL, Gewicht Int NOR NULL, NAME CHAR (30) NOT NULL, Wohnort CHAR (30) NOT NULL, Semester INT NOT NULL, PLZ INT NOT NULL PRIMARY KEY (PerNr))











### Tabelle: Löschen und Änderung

```
DROP
 DROP { TABLE base-table | VIEW view | DOMAIN domain |
 SCHEMA schema } { RESTRICT | CASCADE }
Beispiel:
   DROP TABLE Pers RESTRICT
ALTER
   ALTER TABLE base-table
   {ADD [COLUMN] column-def
   ALTER [COLUMN] column {SET default-def | DROP DEFAULT}
    DROP [COLUMN] column {RESTRICT | CASCADE}
    ADD base-table-constraint-def
    DROP CONSTRAINT constraint {RESTRICT | CASCADE}}
Beispiele:
```

**ALTER TABLE** Teammate **ADD Alter INT** 

ALTER TABLE Teammate DROP COLUMN Wohnort RESTRICT









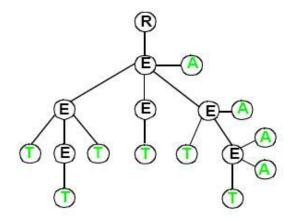
# **XPATH**











Baum Modell von XML Daten









XPath
Xpath:Funktionen

4 Untermengen von Funktionen:

Node Set Functions; String Functions; Boolean Functions; Number Functions.

XPath-Ausdrücke









# **XQUERY**







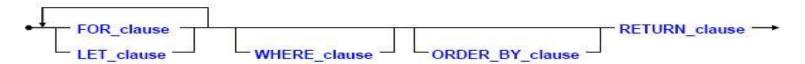


#### Xquery



### Standard-Ausdruck FLOWR

Die standarde Ausdruck-Flowr



#### Beispiel:

suche alle Teammate, die Höhe mehr als 180 haben. Und versammelt alle Ergebniss in eine List, die Name heisst.

FOR \$x IN /Teammate/Höhe

**LET** \$pn:= \$x/@Name

WHERE \$x/Höhe > 180

RETURN <Name> {\$pn} </Name>









# Joins in XQuery

#### Kartesiches Produkt:

FOR \$t IN doc("tt.xml")/person/teammate,
 \$c IN doc("tt.xml")/person/coach
RETURN <national>{\$c}{\$a}</national>







#### **XQuery**



# IPVS A

# Datenmanipulation

Einfügen von Knoten

Syntax: do insert<source-expression> ([as(first| last)] into| after| before) <target-expression>.

Beispiel:

do insert <year>1949</year> after fn:doc("tt.xml")/person/teammate/Geburtstag

Löschen null oder mehr Knoten

Syntax: do delete<target-expression>

Beispiel:

do delete fn:doc("tt.xml")/person/teammate/wohnort









#### **XQuery**

# Datenmanipulation (2)

Ersetzen von Knoten/Werten

Syntax: do replace[value of] <target-expression> with<new-expression>

Beispiel:

do replace fn:doc("tt.xml")/person/teammate/name with fn:doc("tt.xml")/person/coach/name







#### **XQuery**



### Erstellen einer geänderten Kopie

```
Syntax: transform

copy<var> :=<expr> {,<var> :=<expr>}*

modify<updating-expression>

return<return-expression>
```

Beispiel:

```
FOR $b IN fn:doc("tt.xml")/person/teammate[contains(name, "Müller")]

RETURN

transform

copy $xb:= $b

modify do delete $xb/Höhe

return $xb
```









### Zusammenfassung

Ich habe bei Kapitel 1 ueber die RM,Kapitel 2 ueber die Relationale Operation,Kapitel 3 Ueber die SQL-Sprache von Relationdatenbank beschrieben, und bei Kapitel 4,5 die XPath und XQuery grob erklaert. Ich hoffe, durch Erklärung der Datenmodell und Datensprachen von Relational und XML kann man die SQL und XQuery in den SIMPL leicht verwenden.









### **Bibliography**

- Kemper, A.; Eickler, A.: Datenbanksysteme Eine Einführung, Oldenbourg, 6. Auflage, 2006.
- Date, C. J.: An Introduction to Database Systems, Addison-Wesley Publ. Comp., Reading, Mass., 8th Ed., 2004
- Lehner, W.; Schöning, H.: XQuery: Grundlagen und fortgeschrittene Methoden, dpunkt, 2004
- W3C: XQuery Technical Report, <a href="http://www.w3.org/TR/xquery/">http://www.w3.org/TR/xquery/</a>









# VIELEN DANK FÜR IHRE AUFMERKSAMKEIT

19.06.2009