Skriptum für Informationssysteme

Informationssysteme

Informationssysteme - Theorie

Dip.-Ing. Msc. Paul Panhofer Bsc. 1*

1 HTL Krems, Abteilung für Informationssysteme

Abstract: Ein Informationssystem ist ein soziotechnisches System, das die Abarbeitung von Informationsnachfrage zur Aufgabe hat. Es handelt sich um ein Mensch/Aufgabe/Technik-System, das Daten produziert, beschafft,

Daneben bezeichnen Informationssysteme im allgemeineren Sinne Systeme von Informationen, die in einem wechselseitigen Zusammenhang stehen.

Die Begriffe Informationssystem und Anwendungssystem werden häufig synonym verwendet. Dabei werden Informationssysteme im engeren Sinne als computérgestützte Anwendungssysteme verstanden. Es ist jedoch wichtig zu verstehen, dass ein Anwendungssystem mit Anwendungssoftware und Datenbank nur Teil eines Informationssystems sind.

Contents		1.3.5. Transformationsregel: 1n	
		Beziehung	19
1. Datenbankentwurf	12	1.3.6. Transformationsregel: nm	
1.1. Datenbankenentwurf	12	Beziehung	19
1.1.1. Phasen des		1.3.7. Vererbungskonzept	21
Datenbankentwurfs	12	1.3.8. Transformationsregel:	
1.1.2. Externe Phase	13	Vererbung	21
1.1.3. Konzeptionelle Phase	13	1.4. Normalisierung	21
1.1.4. Logische Phase	13	1.4.1. Datenredundanz	21
1.1.5. Physische Phase	14	1.4.2. Erste Normalform	23
1.2. Entity Relationship Modell	14	1.4.3. Zweite Normalform	23
1.2.1. ER Modell	14	1.4.4. Dritte Normalform	24
1.2.2. Entität	15	2. SQL - Data Query Lanuguage	26
1.2.3. Beziehung	15	2.1. SQL Grundlagen	26
		2.1.1. SQL - Structured Query	
1.3. Relationale Modell	17	Language	26
1.3.1. Relationale Modell	17	2.1.2. Kategorien von SQL	
1.3.2. Beziehungen zwischen		Befehlen	26
Tabellen	17	2.1.3. DQL - Select Anweisung	27
1.3.3. Transformatinsregel: Entität	18	2.2. Select Klausel - Projektion	28
1.3.4. Transformationsregel: 11		2.2.1. Select Klausel	28
Beziehung	18	2.2.2. Wiederholte	
		Spaltenausgabe	29
*E-mail: p.panhofer@htlkrems.at		2.2.3. Spaltenwerte bearbeiten	29

E-mail: p.panhofer@htlkrems.at

2.2.4. Spaltenwerte verknüpfen	29	4.1.1. Funktionstypen	44
2.2.5. Spaltenalias	29	4.1.2. Zeilenfunktionen	44
2.2.5. Spaltenalias	29	4.1.3. Kategorien von	
2.2.6. Pseudospalten	30	Zeilenfunktionen	45
2.2.7. Pseudospalten: NEXTVAL,		4.2. Datumsfunktionen	45
CURRVAL	30	4.2.1. Datumstypen vs.	
2.2.8. Pseudospalte: ROWNUM	30	Zeichenketten	45
2.2.9. Pseudospalten: USER, UID	31	4.2.2. Erzeugen eines Datums	46
2.2.10. Pseudospalten: SYSDATE,		4.2.3. Konstrukturfunktionen	46
TIMESTAMP	31	4.2.4. Konvertierungsfunktionen -	
2.3. Case Klausel - Kondition	32	to_date	46
2.3.1. Case Klausel	32	4.2.5. Datumsliterale	46
2.3.2. Case Klauseln in select		4.2.6. Datumswerte umwandeln -	
Abfragen	32	to_char()	47
2.4. Where Klausel - Restriktion	33	4.2.7. Rundungsfunktionen - trunc()	,
2.4.1. Restriktion	33	round()	47
2.4.2. Abfrageobjekt	33	4.2.8. Erzeugen von Intervallen	48
2.4.3. Logische Operatoren - AND		4.2.9. Geschachtelte Intervalle	49
OR, XOR	33	4.2.10. Datumsarithmetik	49
2.4.4. Logischer Operator - LIKE	34	4.2.11. Datumsfunktion:	
2.4.5. Logischer Operator - IN	34	add_months()	50
2.4.6. Logischer Operator - IS	34	4.2.12. Datumsfunktion: next_day()	50
2.4.7. Logischer Operator - BETWEEN	34	4.2.13. Datumsfunktion: extract()	50
2.4.8. Dreiwertige Logik	35	4.2.14. Datumsfunktion: last_day()	50
2.4.0. Dietwertige Logik 2.5. Order by Klausel - Sortierung	36	4.2.15. Datumsfunktion: next_day()	51
2.5.1. Order By Klausel	36	4.2.16. Datumsfunktion:	
2.5.2. Sortierreihenfolge - asc/desc		months_between()	51
2.5.3. Optionen - nulls first und null:		4.3. Textfunktionen	52
last	36	4.3.1. Textfunktion: instr()	52
2.6. Fetch Klausel - Limitierung	37	4.3.2. Textfunktionen: trim()	52
2.6.1. Fetch Klausel	37	4.3.3. Textfunktion: length()	53
2.7. Offset Klausel - Paginierung	37	4.3.4. Textfunktion: soundex()	53
2.7.1. Offset Klausel	37	4.3.5. Textfunktionen: lower(),	
		upper()	54
3. SQL - Datenaggregation	38	4.3.6. Textfunktion: replace()	54
3.1. Datenmodellierung	38	4.3.7. Textfunktion: substr()	54
3.1.1. Relationale Modellierung	38	4.4. Numerische Funktionen	55
3.1.2. Datenaggregation	38	4.4.1. Rundungsfunktionen	55
3.2. From Klausel	39	4.4.2. Konvertierungsfunktionen	56
3.2.1. Grundlagen	39	4.4.3. Numerische Funktion: abs()	56
3.3. Relationale Join	39	4.4.4. Numerische Funktion: exp(),	
3.3.1. Virtuelle Tabellen	39	log()	57
3.3.2. Jointyp: Inner Join	40	4.4.5. Numerische Funktion: mod()	57
3.3.3. Jointyp: Natural Join	40	in not realisable ranknoth mode	0,
3.3.4. Jointyp: Cross Join	41	5. SQL - Aggregatfunktionen	58
3.3.5. Jointyp: Full Outer Join 3.3.6. Jointyp: Left-/Right Join	41 43	5.1. Aggregatfunktionen	58
5.5.6. Johnyp. Len-/kigin John	40	5.1.1. Aggregatfunktionen	58
4. SQL - Zeilenfunktionen	44	5.1.2. Median	59
4.1. Zeilenfunktionen - Grundlagen	44	5.1.3. Standardabweichung	59

		5.1.4.	Aggregatfunktionen und		7.2. Datenbankartefakt: Tabelle	75
			NULL Werte	59	7.2.1. Tabelle	75
		5.1.5.	UNIQUE Operator	59	7.2.2. Tabellendefinition	75
	5.2.	Group b	by Klausel	60	7.2.3. Schlüsseldefinition	76
		5.2.1.	Neustrukturierung von Daten	60	7.2.4. DDL Befehl: create table	76
		5.2.2.	Group by Klausel	60	7.2.5. Fallbeispiel: create table	76
		5.2.3.	Map Phase	60	7.2.6. DDL Befehl: drop table	76
		5.2.4.	Group by Klausel	61	7.2.7. DDL Befehl: truncate table	77
		5.2.5.	Semantik der		7.2.8. DDL Befehl: alter table	77
			Gruppenbildung	62	7.2.9. Fallbeispiel: alter table	77
		5.2.6.	Fallbeispiel: Gruppierung	62	7.3. Datenbankartefakt: Constraint	78
		5.2.7.	Aggregate Phase	62	7.3.1. Datenkonsistenz und	
		5.2.8.	Having Klausel	62	Integrität	78
		5.2.9.	Null Aggregat	63	7.3.2. Constraints	78
					7.3.3. Verwalten von Constraints	79
6.			exe Abfragen	64	7.3.4. Constraintmonitoring	79
	6.1.	Unterab	•	64	7.4. Datenbankartefakt: View	80
			Unterabfragen	64	7.4.1. View	80
			Formen von Unterabfragen	65	7.4.2. DDL Befehl: create view	80
			Subqueryform: Innere View	65	7.4.3. Variable Bedingungen	81
		6.1.4.	Subqueryform: Skalare		7.4.4. DDL Befehl: drop view	81
			Abfragen	66	7.5. Datenbankartefakt: Index	81
		6.1.5.	Subqueryform: Konditionale		7.5.1. Index	81
			Abfrage	66	7.5.2. Indextyp: B* Index	82
	6.2.	With Klo		67	7.5.3. Indextyp: Funktionsindex	82
			WITH Klausel - Strukturierung	67	7.5.4. Indextyp: Unique Index	83
			Syntax: WITH Klausel	67	7.5.5. Indextyp: Volltextindex	83
	6.3.	_	ntheoretische Operationen	68	7.6. Sequenz	84
		6.3.1.	Mengentheoretische		7.6.1. Anlegen von Sequenzen	84
			Operationen	68	7.6.2. Sequenzen verwenden	84
		6.3.2.	Union Klausel -			
			Vereinigungsmenge	68	8. SQL - Data Manipulation Language	86
		6.3.3.	Intersect Klausel -		8.1. DML - Befehlssatz	86
			Durchschnittsmenge	69	8.1.1. DML Befehlssatz	86
		6.3.4.	Except Klausel -		8.2. insert Befehl	87
			Differenzmenge	69	8.2.1. INSERT Befehl	87
	6.4.	Hierarch	nische Abfragen	70	8.2.2. INSERT SELECT Befehl	87
		6.4.1.	Hierarchische Strukturen	70	8.3. update Befehl	88
		6.4.2.	CONNECT BY Klausel -		8.3.1. UPDATE Befehl	88
			Rekursion	70	8.4. delete Befehl	88
		6.4.3.	Hierarchische Abfragen:		8.4.1. DELETE Befehl	88
			Pseudospalten	71	8.5. merge Befehl	89
		6.4.4.	Hierarchische Abfragen:		8.5.1. Fallbeispiel: Verkauf	89
			Funktionen	71	8.5.2. MERGE Befehl	89
	6.5.	Quanto	ren	72	8.5.3. Fallbeispiel: MERGE	90
		6.5.1.	ALL Operator	72		
		6.5.2.	EXISTS Operator	72	9. PL/SQL - Grundlagen	92
				_	9.1. PL/SQL Grundlagen	92
7.			Definition Language	74	9.1.1. PL/SQL	92
	7.1.		ankartefakte	74	9.1.2. PL/SQL Sprachspezifikation	93
		7.1.1.	Datenbankartefakte	74	9.1.3. Einsatzaebiete von PL/SQL	93

		9.1.4.	PL/SQL Engine	94	11.4.4. Anwendungsfehler 1	13
		9.1.5.	PL/SQL Block	95	11.4.5. Unbenannte Fehler 1	15
		9.1.6.	Fallbeispiel: PL/SQL		11.4.6. Fehlerbehandlung für forall 1	15
			Programm	95	11.5. Cursor 1	16
	9.2.	PL/SQL I	Block	96	11.5.1. Cursor 1	16
		9.2.1.	PL/SQL Block	96	11.5.2. Explizite Cursor 1	16
		9.2.2.	Anonymer Block	97	11.5.3. Datenverarbeitung 1	17
		9.2.3.	Benannte Blocktypen	97	11.5.4. BULK FETCH Anweisung 1	17
10.	PL/SC	QL - Da	tentypen	98	12. PL/SQL - Blocktypen	18
	10.1.	Datenty	pen und Variablen	98	12.1. Blocktyp - Stored Prozedure 1	18
		10.1.1.	Definition von Variablen	98	12.1.1. PL/SQL Prozedur 1	18
		10.1.2.	Gültigkeit von Variablen	99	12.1.2. Unterprogrammaufruf 1	19
			Qualifier	99	12.1.3. Parametertyp 1	19
			Datentypen	100	12.1.4. Formen der	
	10.2.		tentypen	100	Parameterzuweisung 15	20
			Numerische Datentypen	100	12.1.5. Optionale	
		10.2.2.	Alphanumerische		Parameterzuweisung 15	20
			Datentypen	101	12.1.6. PL/SQL Funktion 15	20
	10.3.	_	tete Datentypen	103	12.2. Blocktyp - Package	21
			Data Dictionary	103	12.2.1. PL/SQL Package	21
	10.4.		erte Datentypen	103	<u> </u>	21
		10.4.1.	Record - Strukturierte		12.2.3. Packageimplementierung 15	22
			Datentypen	103		23
	10.5.	Tabeller		104	12.3.1. PL/SQL Trigger 15	23
			Tabellentypen	104	12.3.2. Anlegen von Triggern	23
		10.5.2.	Virtuelle Tabellen:		12.3.3. Pseudorecords	24
			Strukturierte Daten	104	12.3.4. Namenskonverntionen 13	25
			Virtuelle Tabellen	105	10 DI /GOT GOT D 141	~ /
		10.5.4.	DQL: Virtuelle Tabellen	105	,	26
11	DI./SC	QL - Be	fohlo	106		26
11.			ehle in PLSQL	106		26
	11.1.		DQL - Data Query Language		13.1.2. Programmieren von SQL	0-
			DML - Data Manipulation	100		27
		11.1.2.	Language	107	13.1.3. Fallbeispiel: Berechnung der	0
		11 1 3	FORALL Anweisung	107	Fakultät 1:	27
			FORALL - RETURNING Klausel	108	14. MongoDB - DDL	30
			DDL - Data Definition	100	9	30
		1111101	Language	108		30
	11.2.	Kontrolls	strukturen	109		31
			IF THEN Block	109	14.2.1. Datencontainer implizit	
			Kontrollstruktur - Case Block	109		31
	11.3.		nkonstrukte	110	<u> </u>	31
			Loop Block	110		32
			WHILE Block	111		32
			FOR Block	111		33
	11.4.		ehandlung	112		34
			Exceptionhandling	112		34
			Exceptionhandler	112		34
			Arten von Exceptions	113		36

	14.5.1. Sch	hemaelement:		16.4.	2. \$min Operator	153
		gebettete Objekte	136		3. \$inc Operator	154
		hemaelement: Enum	136	16.5. Arrayo		154
	14.5.3. ScI	hemaelment: Array	137		\$addToSet Operator	154
		ays von Objekten	137		2. \$push Operator	155
		ollection mit			3. \$pull, \$pullAll Operator	156
	Sch	hemavalidation	138		4. \$pop Operator	156
	14.6. Views erste	llen	138	16.6. Dater		157
	14.6.1. Vie	ews	138		delete Befehl	157
	14.7. Datencont	ainer verwalten	139	10.0.	1. delete beterii	137
		ontainer verwalten	139	17. MongoDB -	Aggregation von Daten	158
					oden und Verfahren	158
15.	MongoDB - DQI		140		Aggregatalgorithmen	158
	15.1. Daten leser		140		gemethoden	159
	15.1.1. find		140		Abfragemethode: count()	159
	15.2. Kursormeth		141		2. Abfragemethode:	107
		ırsormethoden	141	17.2.	distinct()	159
		etty() Methode	141	17.0		159
		t() Methode	142		3. Abfragemethode: group()	160
		it() Methode	142		egatframework	
		o() Methode	142		Aggregationspipeline Aggregationspipeline	160
		Each() Methode	143		2. Aggregatframework	161
		itchSize(), objsLeftInBatcl			3. Methode: aggregate()	161
		ethode	143		4. Pipelinestufen	163
		rien - Abfrageobjekt	144		5. Fallbeispiel: Projects	163
		ofrageobjekt	144	17.4. Dokur		164
		rmen von Bedingungen	144		1. Dokumente filtern - \$match	164
		rzformen von Abfragen	145	17.4.	2. Dokumente sortieren - \$sort	164
		mplexe Bedingungen	145	17.4.	3. Dokumente entfernen -	
		Operator	146		\$skip	164
		here Operator	146	17.4.	4. Arrays auflösen - \$unwind	165
	15.4. Arrayabfraç		146	17.4.	5. Dokumentenstrom	
		ze Operator	146		einschränken - \$limit	165
		ll Operator	146	17.4.	6. Ergebnis abspeichern - \$out	165
	15.4.3. \$el	lemMatch Operator	147	17.5. Strukt	urstufen	166
	15.5. Projektion		147	17.5.	1. Felder hinzufügen -	
	15.5.1. Pro	ojektionsobjekt	147		\$addFields	166
10	M DD DM	.	1.40	17.5.	2. Felder projizieren - \$project	168
10.	MongoDB - DM		148 148		3. Dokumentwurzel ändern -	
	16.1. Daten einfü		140		<pre>\$replaceRoot</pre>	169
		ertOne(), insertMany() fehl	1 40	17.6. Beziel	nungsstufen	170
			148		Relationen definieren -	., 0
	16.2. Daten bear		149	17.0.	\$lookup	170
	•	dateOne() Befehl	149	17.6	Unterabfrage definieren -	170
		dateMany Befehl	151	17.0.	\$lookup	172
	16.3. Strukturope		151 151	17.7. Aggre		174
		et Operator	151			174
		nset Operator	152		 Aggregatoperatoren Dokumente gruppieren - 	1/4
		ename Operator	152 153	17.7.	_ · · · · · · · · · · · · · · · · · · ·	174
	16.4. Werteoper	aloren nul Operator	153	177	\$group 3. Fallbeispiel: Gruppieruna	174
	10,4,1, 311	iui Opeiuiui	100	1/./.		1/0

	17.7.4.	Dokumente gruppieren -		18.2.1. Struktur eines XML	
		\$bucket	175	Dokuments	196
17.8	. Expressi	on	176	18.2.2. Aufbau eines XML Elements	197
	17.8.1.	Expressionsyntax	176	18.2.3. Inhaltstypen von XML	
17.9	. Arithme	etische Operatoren	178	Elementen	197
	17.9.1.	\$add, \$subtract, \$multiply		18.3. Attribute in Xml Elementen	198
		Operator	178	18.3.1. Xml Attribute - Grundlagen	198
	17.9.2.	\$divide Operator	179	18.3.2. Vergleich: Elemente vs.	
		\$abs Operator	179	Attribute	198
17.10		chsoperatoren	179	18.4. Wohlgeformte XML Dokumente	199
		Vergleichsperatoren	179	18.4.1. Wohlgeformete XML	
17.11		ne Operatoren	180	Dokumente	199
		\$and, \$or Operatoren	180		199
		\$not Operator	180		199
17.12		operatoren	180	70 4 4 1"11 1 1 1 1 1 1 1 1 1	
		\$cond Operator	180	— · · · · · · · · · · · · · · · · · · ·	199
		\$switch Operator	181		
		\$cmp Operator	182	19. Datenformat - XML XPath	200
17 13	. Arrayex		182	19.1. XPatn - Konzepte	200
17.10		\$arrayElemAt Operator	182	19.1.1. XPath Konzepte 2	200
		\$concatArrays Operator	183	19.2. Pradausarucke in Kurztorm	201
		\$in Operator	183	19.2.1. Vereintachte Ptadausarucke 2	201
		\$map Operator	184	19.2.2. Auswani von Elementknoten 2	201
		\$filter Operator	184	19.2.3. KONIEXIKNOIEN	202
		\$reduce Operator	185	19.2.4. Descendant Pladoperator 2	202
		\$isArray Operator	185	19.2.3. Auswani von textknoten	202
17 17			186	19.2.0. Auswani von Annburknoten 2	202
17.14		gatexpressions	186	19.5. LOSUNGSODJEKI	203
		Fallbeispiel: sales	186	19.5.1. Losungsobjeki - Daleniypen 2	203
		\$addToSet, \$push Operator	100	19.4. Fladikai	203
	17.14.3.	\$min, \$max, \$avg	107	,	203
	17144	Operatoren	187	17.5. Fladadsaracke in Standaratoriti	204
17 16		\$sum Operator	187	17.5.1. LOKUIISIEIUI IGSSIUIEII	204
17.10		nzausdrücke	188	17.0.2. ACHIOCIDOZOICHIICI	204
	17.15.1.	\$\$ Operator -	100		205
	17.15.0	Systemvariablen	188	17.0.4. TOTTICIT VOLLAL GILL	
		\$expr Operator	188	/ laudiaokori	206
		\$let Operator	189	17101 70 diffi dikiloriori	206
17.16	•	noperatoren	189	The transfer very anknown in	206
		\$setDifference Operator	189	The Entre of the Harman and Harma	206
		\$setIntersection Operator	190	There is a minerial to the second of the sec	207
		\$setUnion Operator	191	17131 H 20 g. 30 H 2 H 3 H 1 H 1 H 1 H 1 H 1 H 1 H 1 H 1 H 1	208
	17.16.4.	\$setIsSubset Operator	191	19.7. Fallbeispiel: XPath	209
18. Date	fammaat	VMI	194	19.7.1. Datei: browser.xml	209
				19.7.2. APOIN AUSOIUCKE	209
10.1		undlagen Einsatzgebiete von XML	194 194		210
					210
		Fallbeispiel: XML Dokumente Aufbau eines XML	174	<u> </u>	210
	10.1.3.	Dokuments	105	•	210 211
10.0	VIAI FIA		195 196	•	211 211
10.2	. XML Ele		170	20.2. XSLT Transformationsprozess	∠ I I

	20.2.1.	Transformationsschritte	211
20.3.	XSLT Prog	gramm	212
	20.3.1.	XSLT Stylesheet	212
	20.3.2.	Templateregel	212
	20.3.3.	XSLT Suchmuster	212
	20.3.4.	Template Anweisungen	213
20.4.	Deklarat	tive Verarbeitung	214
	20.4.1.	<pre><xsl:apply-templates></xsl:apply-templates></pre>	
		Element	214
	20.4.2.	<pre><xsl:template> Element</xsl:template></pre>	214
	20.4.3.	<pre><xsl:with-param> Element</xsl:with-param></pre>	215
	20.4.4.	xsl:mode Attribut	215
20.5.	Prozedu	rale Verarbeitung	216
	20.5.1.	<pre><xsl:variable> Element</xsl:variable></pre>	216
	20.5.2.	<pre><xsl:value-of> Element</xsl:value-of></pre>	216
	20.5.3.	<xsl:if> Element</xsl:if>	216
	20.5.4.	<pre><xsl:choose> Element</xsl:choose></pre>	217
	20.5.5.	<pre><xsl:for-each> Element</xsl:for-each></pre>	218
	20.5.6.	<pre><xsl:sort> Element</xsl:sort></pre>	218
20.6.	Ausgab	estream	219
	20.6.1.	<pre><xsl:element> Element</xsl:element></pre>	219
	20.6.2.	<xsl:text> Element</xsl:text>	219
	20.6.3.	<pre><xsl:attribute> Element</xsl:attribute></pre>	219
	20.6.4.	<pre><xsl:attribute-set></xsl:attribute-set></pre>	
		Element	220
	20.6.5.	<xsl:copy-of> Element</xsl:copy-of>	220
	20.6.6.	<pre><xsl:output> Element</xsl:output></pre>	220
20.7.	Suchanf	ragen	221
	20.7.1.	Auflösen von	
		Templatekonflikten	221
	20.7.2.	Default Templates	221
	20.7.3.	Roottemplate	221
	20.7.4.	Stringtemplate	223

A Company of the Comp

Informationssysteme - Theorieskriptum

Entwicklung relationaler Datenbanken

August 19, 2020

1. Datenbankentwurf



01. Phasen des Datenbankentwurfs	12
02. Entity Relationship Modell	14
03. Relationale Modell	17
04. Normalisierung	21

1.1. Datenbankenentwurf

Der **Datenbankentwurf** beschreibt alle Aufgaben und Tätigkeiten, die zur Erstellung eines physischen Datenbankschemas notwendig sind.

Ein Datenbankschema gibt die physische Struktur der Daten einer Datenbank vor.

1.1.1 Phasen des Datenbankentwurfs

Der Datenbankentwurf für relationale Datenbanken durchläuft in der Regel 4 Phasen.

▶ Vorgangsweise: Datenbankentwurf ▼

☑ Externe Phase ▼

Informationsbeschaffung: In der externen Phase wird die Informationsstruktur des Datenmodells definiert. Dazu wird eine Bestandaufnahme der Anforderungen des Kun den durchgeführt.

Konzeptionelle Phase ▼

Semantische Modell: Ziel des konzeptionellen Entwurfs ist eine formalisierte Beschreibung der Anforderungen des Kunden.

Dazu werden alle für die Aufgabe essentiellen Gegenstände, Personen, Dienstleisungen und deren Beziehungen untereinander, erfasst und grafisch dargestellt.

Logische Phase: ▼

Logische Datenmodell: Das Ziel der logischen Phase ist die Übertragung des semantischen Modells in ein logisches Datenmodell. Das logische Datenmodell entspricht in seiner Form der Struktur der Objekte der Datenbank.

Physische Phase: ▼

Datenbankschema: In der physischen Phase wird aus dem logischen Modell die **physische Struktur** einer Datenbank generiert.



1.1.2 Externe Phase

In der externen Phase wird die Informationsstruktur des Datenmodells definiert.

Ziel der externen Phase ist die Informationsbeschaffung. Die Anforderungen der Kunden an das Datenmodell werden gesammelt und strukturiert.

▶ Erklärung: Externe Phase ▼

- In der externen Phase erfolgt eine Bestandaufnahme der Anforderungen des Kunden. Es muss bestimmt werden, welche Information das Datenbanksystem generieren soll und welche Information dazu bereitgestellt werden muß.
- Das Ergebnis der externen Phase ist eine informelle Beschreibung der Geschäftsprozesse in Form eines Dokuments.

▶ Vorgangsweise: Externe Phase ▼

- In der externen Phase erfolgt eine Abbildung der Anforderungen auf eine Menge von Objekten.
- Betrachtet man z.B.: ein System Schule erkennt man gewisse Objekte bzw. Objektmengen wie das Fach Deutsch, ein Schüler namens Max oder einen Lehrer namens Franz.



1.1.3 Konzeptionelle Phase

Ziel der konzeptionellen Phase ist eine **graphische Repräsentation** der informellen Beschreibung der Anforderungen.

▶ Erklärung: Konzeptionelle Phase ▼

- Das semantische Modell dient zur Veranschaulichung des technischen Datenmodells im naiven Kontext des Geschäftsumfelds. Das Modell muß sowohl für Geschäftskunden als auch für Datenbankentwickler verständlich sein.
- Das Ergebnis der konzeptionellen Phase ist die Beschreibung der Geschäftsprozesse als Entity Relationship Modell.

1.1.4 Logische Phase

Das Ziel der logischen Phase ist die Transformation der Entitäten und Beziehungen des semantischen Modells in eine **Tabellenstruktur**.

▶ Erklärung: Logische Phase ▼

- Das semantische Modell unterscheidet zwei Strukturelemente: Entitäten und Beziehungen.
 Das logische Modell beschreibt die Welt hingegen als eine Menge von Tabellen.
- Der logische Entwurf überführt die Entitäten und Beziehungen des semantischen Modells in eine Tabellenstruktur.

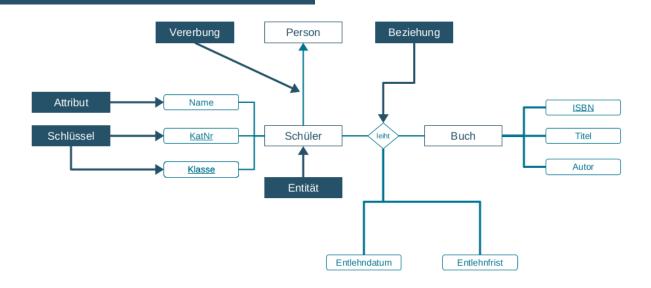


Figure 1. Entity Relationship Modell

- Zur Abbildung des Semantischen Modells in eine Tabellenstruktur, wird eine Reihe von Transformationsregeln auf die Entitäten und Beziehungen des ER Diagramms angewandt.
- Das Ergebnis der logischen Phase ist die Beschreibung der Geschäftsprozesse als Relationales Modell.

1.1.5 Physische Phase

In der physischen Phase wird aus dem logischen Modell die physische Struktur der Datenbank generiert.

▶ Analyse: Physische Phase ▼

- Das Ergebnis des physischen Entwurfs ist eine Folge von Datenbankbefehlen zum Anlgegen des physischen Schemas des Datenmodells.
- Dazu müssen alle notwendigen Datentypen, Wertebereiche, Relationen bzw. Sichten für das Schema definiert werden.
- Das Ziel des physischen Entwurfs ist die Überführung des logischen Modells in eine physisches Datenbankschema.

1.2. Entity Relationship Modell

ER Modell ▼

Ein Modell beschreibt ein zweckorientiertes vereinfachtes **Abbild** der **Wirklichkeit**. Zur Beschreibung des semantischen Modells einer relationalen Datenbank, wird das **Entity Relationship Modell** verwendet.

1.2.1 ER Modell

Das ER Modell beschreibt die grundlegende **Entitäts-** bzw. **Beziehungsstruktur** des semantischen Modells.

▶ Erklärung: Datenmodell ▼

- Im ER Modell werden alle essentiellen Personen, Dienstleistungen bzw. Gegenstände und deren Beziehungen untereinander graphisch erfaßt.
 - z.B.: erkennt man **Entitäten** wie das Fach Mathematik, einen Schüler Namens Kurt.
- Das ER Modell unterscheidet dabei zwei grundlegende Elemente: Entitäten und Beziehungen.

ER Element	Beschreibung	Seite
Entität	Als Entität wird in der Datenmodellierung ein datentragendes Objekt bezeichnet.	15
Entitätstyp	Entitätstypen beschreiben Gruppen von Entitäten, die aufgrund gleicher oder ähnlicher Attriubte zusammengefaßt werden. Entitätstypen werden im ER Modell durch Rechtecke symbolisiert, zugehörige Attribute durch Ellipsen.	
Schlüssel	Der Schlüssel einer Entität beschreibt eine Attributkombination die für jede Entität eines Entitättyps eindeutig ist.	15
Beziehung	Eine Beziehung beschreibt die Art und Weise in der 2 Entitäten miteinander in Verbindung stehen. Dabei handelt es sich in der Regel um eine Zugehörigkeit zu einer Aktion oder einem Sachverhalt. Beziehungen werden im im ER Modell durch Rauten symbolisiert.	

Figure 2. Elemente des ER Modells

1.2.2 Entität

Als Entität wird in der Datenmodellierung ein **datentragendes Objekt** bezeichnet.

Eine Entität kann dabei ein materilles oder immateriell, konkretes oder abstraktes Konzept beschreiben.

▶ Erklärung: Entität ▼

- Datentragende Objekte werden durch Attribute näher bestimmt. Attribute beschreiben die Merkmale bzw. Eigenschaften einer Entität.
- Zur thematischen Abgrenzung werden Entitäten mit gleichen oder ähnlichen Attriubtsausprägungen im Modell zu Entitätstypen zusammengefaßt.
- Das ER Modell abstrahiert die Entitätstypen sowie deren Beziehungen in einer graphischen Repräsentation. In der Datenbank entsprechen die Entitätstypen den Tabellen, die Tabellenzeilen den Entitäten.
- Der Schlüssel einer Entität beschreibt eine Attributkombination die für jede Entität eines Entitättyps eine andere Ausprägung besitzt.



1.2.3 Beziehung

Das ER Modell stellt im Kontext des Datenbankentwurfs einen **relevanten Ausschnitt** der realen Welt dar.

▶ Erklärung: Beziehung ▼

- Im Modell werden alle essentiellen Objekte und deren Beziehungen untereinander graphisch erfaßt.
- Eine Beziehung beschreibt die Form in der 2 Entitäten miteinander in Verbindung stehen. Dabei handelt es sich in der Regel um die Zugehörigkeit zu einer Aktion oder einem Sachverhalt.
- Die Form einer Beziehung wird dabei durch die Kardinalität der Beziehung definiert. Die Kardinalität einer Beziehung beschreibt in welcher Form die Entitäten einer Beziehung untereinander assoziert werden.
- Ein Schüler kann z.B.: ein oder mehrere Bücher ausleihen. Ein Buch kann im Laufe der Zeit wiederum von mehreren Schülern ausgeborgt worden sein. Bei dieser Art von Beziehung handelt es sich um eine n:m Relation weil n Objekte des einen Entitätstyps mit m Objekten des anderen Entitästyps in Relation stehen.
- Generel werden 3 Formen von Bziehungen unterschieden: 1:1, 1:n und n:m.
- Beziehungen werden im ER Modell durch Routen symbolisiert, wobei die Kardinalität der Beziehung bei der jeweiligen Entität notiert wird.

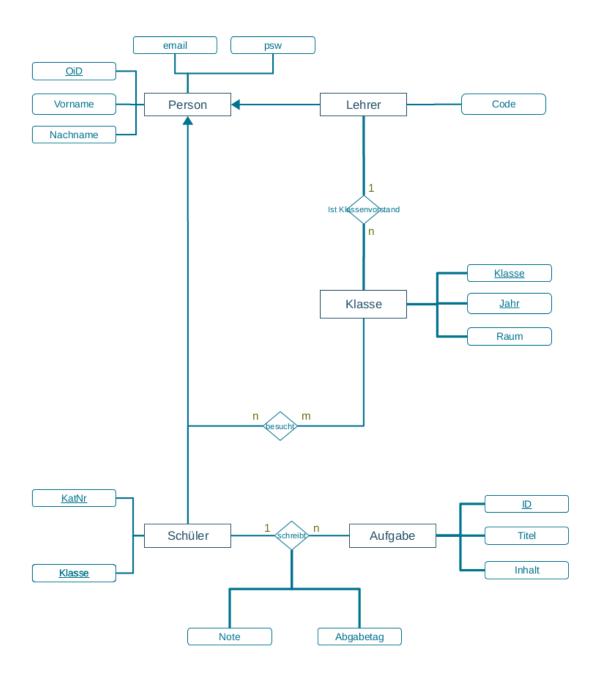


Figure 3. ER Modell: Kardinalität

e e

Kardinalität	Beschreibung	Seite
11	Bei der 11 Beziehung steht ein Objekt des ersten Entitätstyps mit genau einem Objekt des anderen Entitätstyps in Beziehung. z.B.: Ein Schüler hat einen Schullaptop. Ein Schullaptop ist immer genau einem Schüler zugeordnet.	
1n	Bei der 1n Beziehung steht ein Objekt des ersten Entitätstyps mit einem oder mehreren Objekten des anderen Entitätstpys in Beziehung. Ein Schüler verfaßt Aufgaben. Eine Aufgabe ist genau einem Schüler zugeordnet.	
nm	Bei der nm Beziehung steht ein Objekt des ersten Entitätstyps mit einem oder mehreren Objekten des anderen Entitätstpys in Beziehung. Die Beziehung gilt dabei für beide Entitätstypen. z.B.: Eine Schularbeit wird von den Schülern einer Klasse geschrieben. Schüler schreiben mehrere Schularbeiten	

Figure 4. ER Modell: Kardinalität

1.3. Relationale Modell

Das Ziel des logischen Entwurfs ist die Transformation der Entitäten und Beziehungen des semantischen Modells in eine **Tabellenstruktur**.

1.3.1 Relationale Modell

Das relationale Modell basiert auf einer **tabellarischen Organisation** der Daten.

▶ Erklärung: Relationale Modell ▼

- Das Relationale Modell kennt im Gegensatz zum ER Modell nur ein einzelnes Strukturelement: die Tabelle.
- Im Zuge des relationalen Entwurfs wird die Struktur der Tabellen des Datenbankschemas definiert. Dazu wird die Anzahl, der Name und der Typ der Spalten einer Tabelle bestimmt.
- Zur logischen Organisation der Daten einer Tabelle, wird für jeden Tabelleneintrag ein Schlüssel definiert.
- Dabei beschreibt ein Schlüssel eine Spaltenkombination, die für jeden Datensatz einer Tabelle eine unterschiedliche Ausprägung besitzt. Der Schlüssel kann dabei aus einer oder mehreren Spalten bestehen.
- Im relationalen Entwurf werden Tabellenschlüssel auch als Primaerschluessel bezeichnet.

1.3.2 Beziehungen zwischen Tabellen

Eine Beziehung beschreibt die Art und Weise in der **Tabelleneinträge** miteinander in **Relation** stehen.

▶ Erklärung: Beziehungen ▼

- Zur Definition einer Beziehung im relationalen Modell werden die Schlüssel der Tabelleneinträge in Relation gesetzt. Dazu wird ein Datensatz um den Primärschlüssel eines anderen Eintrags ergänzt.
- Aus technischer Sicht wird die Tabellenstruktur des datentragenden Objekts, um den Primärschlüssels der gewünschten Entität erweitert.
- Die neu definierten Tabellenspalten werden auch als Fremdschluesselspalten bezeichnet, weil sie auf den Primärschlüssel einer anderen Tabelle beziehen.
- Eine Beziehung besteht dabei für alle Tabelleneinträge die für Primär- und Fremdschlüsselspalten übereinstimmende Einträge besitzten.
- Die Kardinalität einer Beziehung bestimmt in welcher Form der Fremdschlüssel in die Tabellenstruktur des Datenmodells integriert wird.
- Das relationale Modell definiert dabei eine Reihe von Transformationsregeln, um die Elemente des ER Modells in eine Tabellenstruktur zu zwingen.

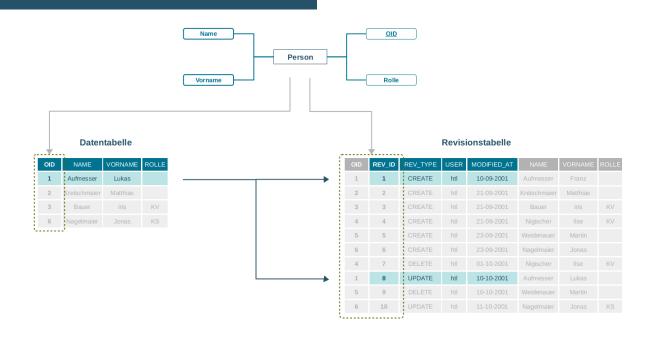


Figure 5. Datentabelle vs. Revisionstabelle

1.3.3 Transformatinsregel: Entität

Das Relationale Modell kennt im Gegensatz zum ER Modell nur ein einzelnes Strukturelement: die **Tabelle**.

▶ Transformation: Entitäten ▼

- Das Ziel des logischen Entwurfs ist die Transformation der Entitäten und Beziehungen des semantischen Datenmodells in eine Tabellenstruktur.
- Die Entitäten desselben Entitatstyps werden dazu zeilenweise in einer Tabelle gesammelt.
- Im relationalen Modell werden dazu die Anzahl, die Namen und die Typen der Spalten der Tabellen definiert. Das relationale Modell unterscheidet dabei mehrere Formen von Tabellen.
- Datentragende Tabellen werden im Modell als Datentabellen bezeichnet. Datentabellen speichern den Grossteil der Daten eines Geschäftsfalls.
- Zur Protokollierung von Änderungen im Datenbestand, werden den Datentabellen Revisionstabellen beigestellt.

1.3.4 Transformationsregel: 1..1 Beziehung

Beziehungen beschreiben die Art und Weise in der Tabelleneinträge miteinander in Relation stehen.

▶ Transformation: 1..1 Beziehung ▼

- Bei einer 1:1 Beziehung steht ein Objekt des ersten Entitätstyps mit genau einem Objekt des anderen Entitätstyps in Beziehung.
- Zur Modellierung einer 1:1 Beziehung, wird eine der Tabellen, um den Schlüssel der anderen Entität erweitert.
- Welche der Tabellen um Schlüsselspalten erweitert werden soll, liegt dabei im Bemessen des Entwicklers. Handelt es sich bei einer Relation z.B.: um eine optionale Beziehung muss die abhängige Entität, um den Schlüssel erweitert werden.



. .

Tabellentyp	Beschreibung	Seite
Datentabelle	Als Datentabellen werden die datentragenden Tabellen eines Modells bezeichnet. Datentabellen halten in der Regel den Grossteil der Daten eines Geschäftsfalls. Benannt sind Datentabellen nach den Entitätstypen auf die sie sich beziehen. z.B.: employees	18
Attributtabelle	Konzeptionell können Attributtabellen als Aufzählungstypen verstanden werden. Die zulässigen Werte des Aufzählungstyps bilden dabei den Datenbestand der Tabelle. Benannt sind Attributtabellen nach dem Aufzählungstyp auf den sie sich beziehen. Dem Namen wird zusätzlich ein e vorangestellt. verwendet. z.B.:e_project_types	14
Schlüsseltabelle	m:n Beziehungen werden im relationalen Entwurf mit der Hilfe von Schlüsseltabellen modelliert. Dazu speichert die Schlüsseltabelle für jede an der m:n Relation beteiligte Entität deren Schlüssel. Der Schlüssel der Schlüsseltabelle selbst, ist eine Kombination aller eingetragenen Schlüssel. Benannt sind Schlüsseltabelle nach den Name aller an der Relation beteiltigen Entitäten, getrennt durch einen Unterstrich. Dem Namen wird zusätzlich ein jt nachgestellt. z.B.: project_employees_jt	
Revisionstabelle	Revisionstabellen werden zur Protokolierung von Änderungen am Datenbestand verwendet. Benannt sind Revisionstabellen nach den Entitätstypen auf die sie sich beziehen. Dem Namen wird zusätzlich ein ν vorangestellt. z.B.: ν _employees	18
Sammeltabelle	Vererbungsbeziehungen zwischen Entitäten werden im Relationalen Modell mit der Hilfe von Sammeltabellen modelliert. Alle Objekte eines Entitätstyps oder davon abgeleiteter Entitätstypen werden in einer einzelnen Tabelle gesammelt. Die Tabellenstruktur einer Sammeltabelle setzt sich aus allen möglichen Attributen der einzutragenden Objketen zusammen. Benannt werden werden Sammeltabellen nach dem Entitätstyp der Basisentität. Dem Namen wird zuätztlich ein st nachgestellt. z.B.: employees_st	
Basistabelle, Kindtabelle	Zur Modellierung von Vererbungsbeziehungen können die Werte eines Objekts auf eine Basisbzw. Kindtabelle verteilt werden. Konzeptionell entspricht der Vorgang der Modellierung von Basis- und Kindklassen der OOP. Benannt werden die Tabellen nach den Entitätstypen auf die sie sich beziehen. Basistabellen wird zusätzlich ein Kürzel bt nachgestellt.	

Figure 6. Relationales Modell: Tabellentypen

1.3.5 Transformationsregel: 1...n Beziehung

Beziehungen beschreiben die Art und Weise in der Tabelleneinträge miteinander in Relation stehen.

▶ Transformation: 1..n Beziehung ▼

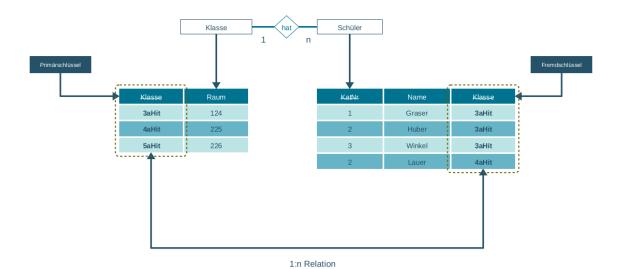
- Bei der 1...n Beziehung steht ein Objekt des ersten Entitätstyps mit einem oder mehreren Objekten des anderen Entitätstyps in Beziehung.
- In der Gegenrichtung wird jeder Entität des anderen Entitätstyps genau eine Entität des ursprünglichen Entitätstyps zugeordnet.
- Zur Modellierung einer 1:n Beziehung, wird die Tabellenstruktur der abhängigen Entität, um den Schlüssel der Zielentität erweitert.

1.3.6 Transformationsregel: n..m Beziehung

Beziehungen beschreiben die Art und Weise in der Tabelleneinträge miteinander in Relation stehen.

▶ Transformation: n..m Relation ▼

- Bei einer n:m Beziehung kann ein Objekt des einen Entitätstyps mit beliebig vielen Objekten des anderen Entitätstyps in Beziehung gesetzt werden.
- Zur Modellierung einer n:m Beziehung werden die Schlüsselwerte der Entitäten in einer eigenen Tabelle in Beziehung gesetzt.
- Zusätzliche Attribute der Beziehung werden ebenfalls in der Schlüsseltabelle gespeichert.



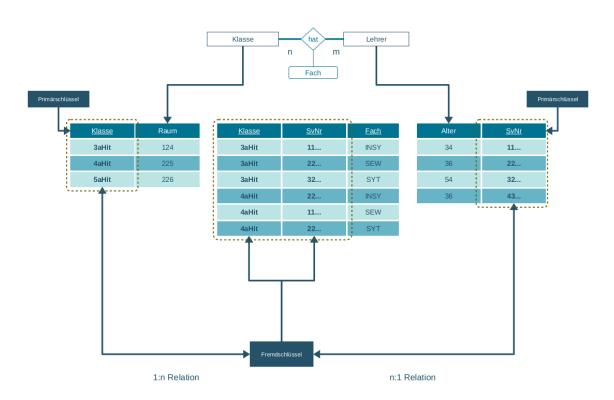


Figure 7. Beziehungen: 1..n, n..m

1.3.7 Vererbungskonzept

Zur thematischen Abgrenzung logischer Konzepte werden Entitäten mit gleichen oder ähnlichen Attributen zu **Entitätstypen** zusammengefaßt.

Entitätstypen abstrahieren Geschäftsprozesse in Form einfacher **Netzstrukturen**.

▶ Erklärung: Vererbungkonzept ▼

- Konzeptionell kann durch die Definition von Vererbungsbeziehungen eine weitere strukturelle Vereinfachung erreicht werden.
- Eine Vererbungsbeziegung drückt aus, dass 2 Entitätstypen zwar nicht gleich sind, aber eine große Änlichkeit haben. Die Vererbung kann dabei zwischen 2 oder mehreren Entitätstypen definiert werden.
- Bei der Vererbung wird dazu eine Basisentität bestimmt, die ihre Attribute an alle Subentitäten weitergibt, die von ihr erben.
- Gemeinsame Attribute müssen damit nur einmal modelliert werden.

1.3.8 Transformationsregel: Vererbung

Konzeptionell können **Vererbungsbeziehungen** im Relationalen Modell nicht definiert werden.

► Transformation: Vererbung ▼

- Der relationale Entwurf abstrahiert 2 Formen zur Abbildung von Vererbungsbeziehungen.
- Single Table Inheritance: Die Objekte der Basisentität und aller Subentitäten werden gesammelt in einer einzelnen Tabelle eingetragen. Die Tabellenstruktur der Sammeltabelle setzt sich dabei aus allen Attribute der einzelnen Objekte zusammen.
- Joined Table Inheritance: Die Daten der Objekte werden verteilt auf mehrere Tabellen eingetragen. Die Werte der Basisentität werden dazu in einer eigenen Basistabelle gesammelt. Die restlichen Werte werden verteilt auf andere Tabellen gespeichert. Für jeden Subtyp definiert das Modell dazu eine eigene Tabelle.

1.4. Normalisierung

Als Normalisierung wird ein Ansatz des Datenbankdesigns zur Vermeidung **redundanter Daten** bezeichnet.

1.4.1 Datenredundanz

Nominell werden Mehrfacheinträge derselben Daten in einem einzelnen Datenbankschema als **Datenredundanz** beschrieben.

Redundanz beschreibt in diesem Zusammenhang die mehrfache Speicherung derselben Information in einer Tabelle.

▶ Erklärung: Datenredundanz ▼

- Datenredundanz verursacht bei der Verarbeitung von Daten Anomalien. Solche Inkonsistenzen treten z.B.: dann auf wenn nur eine der Kopien eines redundanten Datensatzes geändert wird.
- Um Datenredundanz zu verhindern werden die Tabellen eines Datenbankschemas normalisiert.
- Unter dem Begriff Normalisierung wird die Strukturierung einer Datenbasis im Sinne eines konsistenen Verhaltens verstanden.

Normalisierung •

Bei der Normalisierung handelt es sich um eine **Strategie**, Redundanzen aus dem Datenbestand eines Datenschemas zu beseitigen.

▶ Erklärung: Normalisierung ▼

- Normalisierung beschreibt dabei den Prozess der Restrukturierung und Neuorganisation relationaler Datenbankschema.
- Dazu wird eine Reihe von Regeln definiert, die fortschreitend gegen die Datenbasis eines Schemas angewandt werden.
- Im Zuge der Normalisierung erfolgt eine wiederholte Neustrukturierung der Tabellen bis keine Datenredundanzen mehr vorhanden sind.
- Für die Normalisierung relationaler Datenmodelle werden 3 grundlegende **Normalformen** definiert.

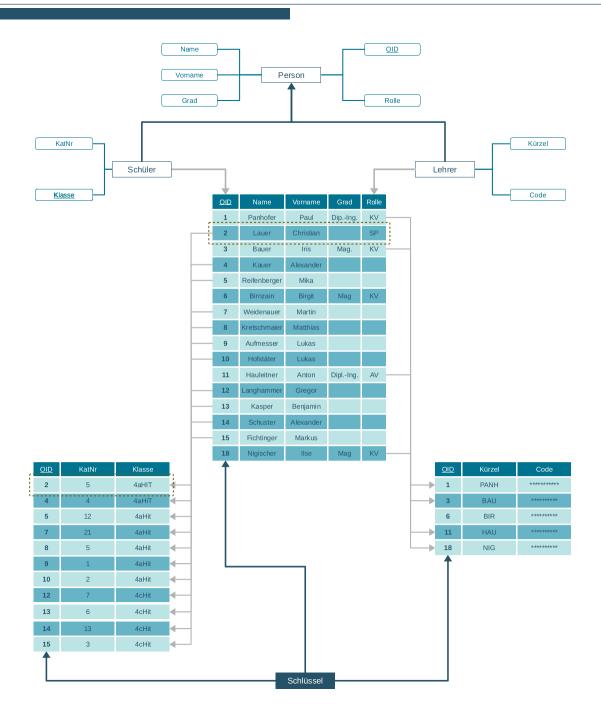


Figure 8. Vererbung: Basistabelle, Kindtabelle

· ·

Normalform	Beschreibung	Seite
1.Normalform	Eine Tabelle befindet sich in erster Normalform, wenn jede Information innerhalb einer Tabelle eine eigene Tabellenspalte bekommt und zusammenhängende Informationen, wie z.B. die Postleitzahl und der Ort , nicht in einer Tabellenspalte vorliegen.	
2.Normalform	Tabellen in zweiter Normalform müssen bereits in erster Normalform vorliegen. Zusätzlich dürfen die Datensätze einer Tabelle immer nur einen Sachverhalt abbilden. Abstrahieren die Daten einer Tabelle mehrere Sachverhalte müssen sie in zusätzliche Tabellen zerlegt werden.	
3.Normalform	Die dritte Normalform gilt als eingehalten, wenn die zweite Normalform erfüllt ist und keine indirekten Abhängigkeiten innerhalb einer Tabelle mehr bestehen.	15

Figure 9. Elemente des ER Modells

1.4.2 Erste Normalform

1.4.3 Zweite Normalform

In der Datenbankentwicklung ist die 3 Normalform ausreichend, um die perfekte Balnace aus Redundanz, Performance und Flexibilität

1.4.4 Dritte Normalform

Informationssysteme - Theorieskriptum

SQL - Oracle 19c

August 19, 2020

2. SQL - Data Query Lanuguage



01. Se	QL Grundlagen	26
02. Pr	ojektion - Select Klausel	28
03. Ko	ondition - Case Klausel	32
04. Re	estriktion - Where Klausel	33
05. Sc	ortierung - Order By Klausel	36
06. Lir	mitierung - Fetch Klausel	37
07. Pc	aginierung - Offset Klausel	37

2.1. SQL Grundlagen

SQL ist eine **Programmiersprache**, mit der relationale Datenbanken erstellt bzw. bearbeitet, sowie Datenbestände abgefragt werden können.

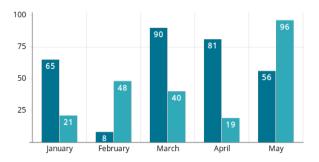
2.1.1 SQL - Structured Query Language

SQL als Programmiersprache folgt dem **deklarativen Programmierparadigma**.

▶ Erklärung: Deklarative Programmierung ▼

Während ein prozedurales Programm den Prozess beschreibt, mit dem ein bestimmtes Ergebnis erreicht werden soll, beschränkt sich die deklarative Programmierung auf die Definition eines gewünschten Endzustands.

Es ist die Aufgabe der Datenbankengine eine entsprechende Lösung zu berechnen.



▶ Erklärung: SQL Syntax ▼

- SQL als Programmiersprache zeichnet sich durch eine einfache Syntax aus. Die Sprache selbst besteht dabei im Wesentlichen aus englischen Sprachelementen.
- SQL als Sprache ist standardisiert und wird plattformübergreifend in relationalen Datenbanksystemen eingesetzt.





2.1.2 Kategorien von SQL Befehlen

Der **SQL Befehlssatz** ist in unterschiedliche **Kategorien** unterteilt.

▶ Auflistung: Kategorien von SQL Befehlen ▼

- Data Manipulation Language: Befehle zum Verarbeiten von Daten.
- **Data Definition Language**: Befehle zum Definieren der Struktur einer Datenbank.
- Data Query Language: Befehle zum Auslesen von Daten aus einer Datenbank.

▶ Begriff: DML Befehlsatz ▼

DML Befehle werden zum Bearbeiten, Einfügen und Löschen von Daten verwendet.

```
-- Einfuegen von Daten
INSERT INTO ...
-- Veraendern von Daten
UPDATE EMPLOYEES ...
-- Loeschen von Daten
DELETE FROM ...
```

▶ Begriff: DDL Befehlsatz ▼

DDL Befehle werden zur Definition des Schemas¹ einer Datenbank verwendet.

```
1 -- Anlegen von Tabellen
2 CREATE TABLE ...
3 -- Aendern von Tabellen
4 ALTER TABLE ...
```

▶ Begriff: DCL Befehlsatz ▼

DCL Befehle werden zum **Verwalten** von Rechten bzw. zur **Steuerung** von Transaktionen verwendet.

```
    -- Weitergabe von Rechten fuer den
    -- Zugriff auf Tabellen
    GRANT ON TO ...
    -- Beenden einer Transaktion
    COMMIT ...
```

▶ Begriff: DQL Befehlsatz ▼

DQL Befehle werden zum Auslesen von Daten aus der Datenbank verwendet.

```
1 -- Daten aus der Datenbank lesen
2 SELECT EMPLOYEE_ID FROM ...
```

Beschreibung der Struktur der Daten in der Datenbank

2.1.3 DQL - Select Anweisung

Die select Anweisung wird verwendet um Daten aus einer Datenbank zu lesen.

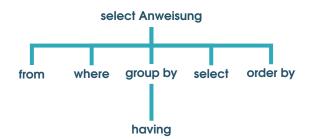






▶ Erklärung: Select Anweisung ▼

- Strukturell besteht eine select Anweisung aus mehreren Teilen, den Klauseln. Dabei sind 2 der Klauseln für Abfragen obligatorisch: die select Klausel und die from Klausel. Alle anderen Klauseln sind optional.
- Welche Daten, zu welchem Zeitpunkt, auf welche Weise verarbeitet werden, wird durch die entsprechende Klausel bestimmt.
- Auswertungsreihenfolge von SQL Klauseln:



▶ Auflistung: Klauseln der Select Anweisung ▼

From Klausel - Projektion -

In der from Klausel wird die **Datenbasis** einer Abfrage festgelegt.

Die Klausel ist **obligatorisch**.

Q Where Klausel - Restriktion -

Die where Klausel wird zur **Filterung** der Datensätze einer Abfrage verwendet.

Die where Klausel ist optional.

4

Group By - Reporting ▼

Mit der group by Klausel kann die **Struktur** der Daten einer Abfrage verändert werden.

Die group by Klausel ist optional.

Q Select Klausel - Projektion •

In der select Klausel wird definiert welcher Teil der Daten in der **Ergebnismenge** einer Abfrage enthalten sein soll.

Die Klausel ist obligatorisch.

Order By Klausel - Sortierung •

Mit der order By Klausel kann eine **Sortierung** der Datensätze des Ergebnisses einer Abfrage definiert werden.

Die order by Klausel ist optional.

Fetch Klausel - Limitierung ▼

Mit der fetch Klausel kann das Ergebnis einer Abfrage auf eine bestimmte Zahl von Datensätzen **eingeschränkt** werden.

Die fetch Klausel ist optional.

Mit der offset Klausel werden die ersten n Datensätze des Ergebnisses einer Abfrage ignoriert .

Die offset Klausel ist optional.

2.2. Select Klausel - Projektion

\mathbf{T}

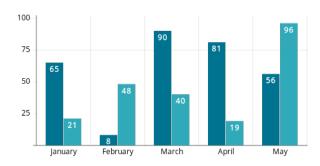
2.2.1 Select Klausel

In der **select Klausel** werden jene **Spalten** definiert, deren Werte die Ergebnismenge einer Abfrage bilden.

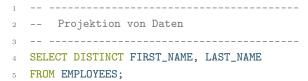
▶ Query: Select Anweisung ▼

▶ Analyse: Select Anweisung ▼

- Hier steht gewissermassen der Satz: Wähle alle Spalten der Tabelle employees und zeige die Daten als Ergebnis an.
- Am Ende der select Anweisung steht ein Semikolon. Das Semikolon ist dabei nicht Teil der select Anweisung, sondern ein Steuerzeichen der Datenbank.



▶ Query: Projektion von Daten ▼



▶ Erklärung: Projektion von Daten ▼

- Soll für eine SQL Abfrage die Spaltenauswahl der Ergebnismenge eingeschränkt werden, wird eine durch Komma getrennte Liste von Spaltenbezeichnern in der select Klausel angeführt.
- Mit dem distinct Schlüsselwort kann die Datenbankengine angehalten werden, Duplikate aus dem Abfrageergebnis zu entfernen.

2.2.2 Wiederholte Spaltenausgabe

In der select Klausel kann die Angabe von Spaltenbezeichnern in beliebiger Reihenfolge bzw. in beliebiger Zahl erfolgen.

▶ Erklärung: Wiederholte Spaltenausgabe ▼

- In einer select Klausel kann der gleiche Spaltenbezeichner mehrfach angegeben werden.
- Die Ausgabe der Daten erfolgt entsprechend, der in der Klausel definierten Reihenfolge der Spaltenbezeichner.

▶ Query: Wiederholte Spaltenausgabe ▼

```
-- Wiederholte Spaltenausgabe

SELECT DEPARTMENT_ID, DEPARTMENT_NAME,

DEPARTMENT_CODE,

DEPARTMENT_NAME

FROM DEPARTMENTS;
```





2.2.3 Spaltenwerte bearbeiten

Daten können vor ihrer Ausgabe in der select Klausel adaptiert werden.

▶ Query: Spaltenwerten bearbeiten ▼

▶ Analyse: Spaltenwerte bearbeiten ▼

 \Box

- Durch die Anweisung wird zusätzlich zum Gehalt das um 3% erhöhte Gehalt ausgegeben.
- Alphanumerische Werte können im Rahmen einer Projektion nicht algebraisch verändert werden.

2.2.4 Spaltenwerte verknüpfen

Zur Bearbeitung alphanumerischer Werte stellt SQL den 11 Operator zur Verfügung.

▶ Erklärung: Spaltenwerte verknüpfen ▼

- SQL verwendet den || Operator um alphanumerische Werte miteinander zu verknüpfen.
- Der || Operator kann dabei beliebig oft in einem SQL Ausdruck auftreten.

▶ Query: Spaltenwerte verknüpfen ▼

2.2.5 Spaltenalias

Aliase sind alternative Namen für Spaltenbezeichner.

Ein Spaltenalias maskiert den eigentlichen **Spaltennamen** durch eine sprechende Bezeichnung.

▶ Erklärung: Spaltenalias ▼

- Ein Spaltenalias wird durch ein Leerzeichen getrennt, der Spaltenbezeichnung nachgestellt, deren Bezeichnung maskiert werden soll.
- Klauseln die von der SQL Engine nach der select Klausel ausgewertet werden, besitzen eine Referenz auf Spaltenaliase.
- Enthält ein Spaltenalias Sonderzeichen, muß es unter Hochkomma gesetzt werden.

▶ Query: Spaltenaliase definieren ▼

```
-- Spaltenaliase definieren

SELECT LAST_NAME NACHNAME, JOB_ID BERUF

FROM EMPLOYEES;

SELECT DEPARTMENT_NAME "Abteilungsendbericht"

FROM DEPARTMENTS;
```

2.2.6 Pseudospalten

Pseudospalten stellen eine alternative Form von Spaltenbezeichnern für SQL Abfragen dar.

Pseudospalte -

Pseudospalten treten in SQL Abfragen in 2 Formen auf: Funktionen und Spaltenaliase:

- Funktionen: Die SQL Spezifikation, definiert eine Reihe von parameterlosen Funktionen die in SQL Abfragen als Teil der select Klausel verwendet werden.
- Spaltenaliase: Ein Spaltenalias ist ein symbolischer Alias auf die Spalten einer anderen Tabelle.

Pseudospalten werden in SQL Abfragen wie **gewöhnliche Spaltenbezeichner** verwendet. Es können jedoch keine Werte für diese Art von Spalten eingetragen werden.

→ Query: Pseudospalten ▼

 \Box

```
-- Pseudospalte: ROWNUM
   ______
   -- Das Ergebnis der Abfrage setzt sich aus
   -- den ersten 10 Datensaetze des Ergebnisses
   -- zusammen.
  SELECT * FROM EMPLOYEES WHERE ROWNUM < 10;</pre>
   ______
   -- Pseudospalte: SYSDATE
   ______
   -- Das Ergebnis der Abfrage enthaelt die
12
   -- gegenwaertigen Zeit des Datenbankservers
14
   -- z.B.: 2017-11-23 23:41:08
16
  SELECT SYSDATE FROM DUAL;
17
   __ _____
   -- Pseudospalte: TIMESTAMP
19
20
   -- Das Ergebnis der Abfrage enthaelt die
21
   -- gegenwaertigen Zeit des Datenbankservers
   -- auf Millisekunden genau.
24
  SELECT TIMESTAMP FROM DUAL;
```

2.2.7 Pseudospalten: NEXTVAL, CURRVAL

nextval und currval sind 2 Funktionen zur Verwaltung von Sequenzobjekten.

▶ Erklärung: Sequenzen in SQL Abfragen ▼

- Sequenzobjekte sind wie Tabellen Datenbankobjekte.
- Sequenzen werden zum Generieren von Schlüsselwerten für Datenbanktabellen verwendet.

▶ Query: NEXTVAL, CURRVAL ▼

```
Pseudospalte: NEXTVAL

-- Die NEXTVAL Pseudospalte liefert den
-- naechsten Werte der Sequenz.

SELECT EMPLOYEE_SEQ.NEXTVAL FROM DUAL;

-- Pseudospalte: CURRVAL

-- Die CURRVAL Pseudospalte liefert den akt-
-- uellen Wert der Sequenz. Der Wert entspr-
-- icht dabei dem Wert, der beim letzten Auf-
-- ruf von SEQUENCE_NAME.NEXTVAL generiert
-- worden ist.

SELECT EMPLOYEE_SEQ.CURRVAL FROM DUAL;
```





2.2.8 Pseudospalte: ROWNUM

Die rownum Funktion ordnet jedem **Ergebnisdatensatz** einer SQL Abfrage eine Numer entsprechend seiner Position im Ergebnis einer Abfrage zu.

▶ Query: ROWNUM ▼

```
-- Pseudospalte: ROWNUM

-- Das Ergebnis der Abfrage wird auf die
-- ersten 100 Datensaetze beschraenkt.

SELECT ROWNUM, LAST_NAME, FIRST_NAME
FROM EMPLOYEES WHERE ROWNUM < 101;
```

Operator	Beschreibung Sql Beisp	piel
ROWNUM	Jedem Ergebnisdatensatz einer SQL Abfrage wird eine SELECT * FROM employees WHERE ROWNUM < Numer entsprechend seiner Position im Ergebnis der Abfrage zugeordnet.	< 10
SYSDATE	Die Pseudospalten SYSDATE Funktion ermöglicht den Zugriff auf die interne Zeit des Datenbankservers.	UAL
TIMESTAMP	Die Pseudospalten TIMESTAMP Funktion ermöglicht den Zugriff auf die interne Zeit des Datenbankservers.	DUAL
USER	Die USER Pseudospalte ermöglicht den Zugriff auf den Namen des eingeloggten Benutzers der gegenwärtigen Datenbanksession.	DUAL
UID	Die UID Pseudospalte ermöglicht den Zugriff auf die SELECT USER, UID FROM DIE Datenbansession.	DUAL
CURRVAL	Die CURRVAL Pseudospalte liefert den aktuellen Wert der Sequenz. Der Werte entspricht dabei dem Wert, der beim letzten Aufruf von SEQUENCE_NAME.NEXTVAL generiert worden ist.	DUAL
NEXTVAL	Die NEXTVAL Pseudospalte liefert den nächsten Wert der SELECT employee_seq.NEXTVAL FROM Die Nextval Pseudospalte liefert den nächsten Wert der Sequenz.	DUAL

Figure 11. Pseudospalten

2.2.9 Pseudospalten: USER, UID

Die USER bzw. UID Pseudospalten verweisen auf die **Daten** des **eingeloggten Users**.

→ Query: USER, UID ▼

```
Pseudospalte: USER

-- Die USER Pseudospalte ermoeglicht den
-- Zugriff auf den Namen des eingeloggten
-- Users.

SELECT USER, EMPLOYEES_ID FROM EMPLOYEES;
-- Pseudospalte: UID
-- Pseudospalte: UID
-- Die UID Pseudospalte ermoeglicht den Zu--- griff auf die ID des eingeloggten Benut--- zers der gegenwaertigen Datenbanksession.
```

2.2.10 Pseudospalten: SYSDATE, TIMES-TAMP

Die SYSDATE bzw. TIMESTAMP Pseudospalte ermöglicht den Zugriff auf die **interne Zeit** des Datenbankservers.

▶ Query: SYSDATE, TIMESTAMP ▼

```
Pseudospalte: SYSDATE

-- Pseudospalte: SYSDATE

-- Die SYSDATE Pseudospalte ermoeglicht den

-- Zugriff auf die interne Zeit des Daten-

-- bankservers.

SELECT SYSDATE FROM DUAL;

-- Pseudospalte: TIMESTAMP

-- Ausgabe der internen Zeit des DB Servers.
```

2.3. Case Klausel - Kondition

Mit der case Klausel definiert die SQL Spezifikation einen logischen **Operator**, der das Ergebnis einer Abfrage in konditionale Abhängigkeit zum Datenbestand setzt.

Die case Klausel wird stets vor der Klausel ausgewertet, in der sie definiert wurde.





Case Klausel - Kondition ▼

2.3.1 Case Klausel

Die case Klausel ermöglicht eine **konditionale Verarbeitung** des Datenbestands einer SQL Abfrage.

Die Case Klausel zeigt dabei dasselbe Verhalten wie der ?: Operator imperativer Programmiersprachen.

▶ Syntax: Case Klausel ▼

```
Syntax: CASE Klausel

CASE WHEN <condition> THEN <result>
WHEN <condition> THEN <result>
WHEN <condition> THEN <result>

WHEN <condition> THEN <result>

ELSE <result>] +
```

▶ Erklärung: Case Klausel ▼

 \Box

- Für eine Case Klausel können mehrere <when then> Paare definiert werden. Jedes <when then> Paar formuliert dabei eine Bedingung. Das Ergebnis der Auswertung der Case Klausel ist das Wert des ersten wahren <when then> Paares.
- Syntaktisch gelten für Bedingungen der case und where Klausel dieselben Regeln.
- Der else Zweig der case Klausel kommt immer dann zur Ausführung, wenn keine der Bedingungen der vorangegangenen when then Paare zutreffen. Wird kein else Zweig definiert, wird er als else null angenommen.

2.3.2 Case Klauseln in select Abfragen

Die case Klausel zeigt im Vergleich zu anderen Klauseln mehr das **Verhalten eines Operators** als einer Klausel.

Ein Aufruf der case Klausel kann nur im Kontext einer anderen Klausel erfolgen.

```
▶ Query: Case Klausel ▼
```

```
Fallbeispiele : CASE in ORDER BY
   SELECT COUNTRY_ID, FIRST_NAME, LAST_NAME
   FROM EMPLOYEES
   ORDER BY
   CASE
       WHEN LOCATION_ID IS NULL THEN COUNTRY_ID
      ELSE LOCATION_ID
   END;
11
      Fallbeispiele : CASE in SELECT
13
   ______
   SELECT FIRST_NAME, LAST_NAME,
   CASE
16
      WHEN SALARY <= 1000
17
         THEN 'low income'
18
      WHEN SALARY BETWEEN 10000 AND 20000
19
         THEN 'medium income'
      WHEN SALARY BETWEEN 20001 AND 40000
21
         THEN 'upper income'
22
      WHEN SALARY BETWEEN 40001 AND 80000
23
         THEN 'ceo'
      ELSE null
25
   END AS INCOME
   FROM EMPLOYEES
   ORDER BY LAST_NAME, FIRST_NAME;
28
   -- Fallbeispiele : CASE in WHERE
   SELECT FIRST_NAME, LAST_NAME
   FROM EMPLOYEES
   WHERE SALARY >
      CASE
36
         WHEN DEPARTMENT_ID = 106 THEN 1000
37
         WHEN DEPARTMENT_ID = 107 THEN 2000
38
      END
40 ORDER BY LAST_NAME;
```

2.4. Where Klausel - Restriktion

()

Where Klausel - Restriktion ▼

Zur **Filterung** des Datenbestandes einer Abfrage können in der where Klausel Bedingungen definiert werden.

Die where Klausel ist optional.

2.4.1 Restriktion

Zur **Filterung** der Datensätzen einer Abfrage können in der where Klausel Bedingungen formuliert werden.

Mit der where Klausel können Restriktionen für die Daten einer Abfrage definiert werden.

▶ Erklärung: where Klausel ▼

- Innerhalb der where Klausel werden Bedingungen definiert, die für jeden Datensatz der Datenbasis geprüft werden.
- Evaluiert die Prüfung einer Bedingung für einen Datensatz nicht zu true, wird der Datensatz aus der Datenbasis der Abfrage entfernt.

▶ Query: where Klausel - Datenfilterung ▼

```
-- WHERE Klausel

-- WHERE Klausel

SELECT LAST_NAME, FIRST_NAME, JOB_ID,

DEPARTMENT_ID,

SALARY

FROM EMPLOYEES

WHERE JOB_ID = 'SA_MAN'

ORDER BY LAST_NAME, FIRST_NAME;

SELECT LAST_NAME, FIRST_NAME

FROM EMPLOYEES

WHERE SALARY > 4000;
```



2.4.2 Abfrageobjekt

Ein Abfrageobjekt wird zum Filtern der Daten einer Abfrage verwendet.

Abfrageobjekte formulieren logische Bedingungen in Form von **mathematischen Aussagen**.

▶ Erklärung: Abfrageobjekt ▼

- Eine Bedingung ist ein Ausdruck, der immer zu wahr oder falsch evaluiert.
- Abfrageobjekte können durch die Verknüpfung mathematischer Aussagen weiter präzisiert werden.
- Zur Kombination mathematischer Aussagen werden logische Operatoren verwendet.

2.4.3 Logische Operatoren - AND, OR, XOR

Verknüpfungsoperatoren ▼

Verknüpfungsoperatoren werden verwendet um logische **Bedingungen** miteinander zu **verknüpfen**. Die SQL Spezifikation definiert dazu die Operatoren and, or, not und xor.

▶ Erklärung: Logische Operatoren ▼

 Zur Formulierung komplexer Bedingungen können die Operatoren and, or bzw not in einem Abfrageobjekt beliebig kombiniert werden.

▶ Query: Logische Operatoren: ▼

```
-- logische Operatoren: and, or, not

SELECT LAST_NAME, FIRST_NAME, SALARY,

DEPARTMENT_NAME,

DEPARTMENT_ID

FROM EMPLOYESS

WHERE

(JOB_ID = 'CLERK' OR JOB_ID = 'MAN')

AND

(SALARY > 100 OR LAST_NAME = 'Mel')

ORDER BY LAST_NAME, FIRST_NAME;
```

2.4.4 Logischer Operator - LIKE

Der like Operator ermöglicht es Zeichenketten auf das Vorhandensein bestimmter **Zeichenfolgen** zu prüfen.

Zur Beschreibung einer Zeichenfolge wird eine sogenannte **Suchmaske** formuliert. Die SQL Spezifikation definiert dazu zwei Platzhaltertoken.

▶ Erklärung: Platzhaltertoken ▼

- Der % Token steht stellvertretend für eine beliebige Zahl von Zeichen.
- Der _ Token wird als Platzhalter f
 ür ein beliebiges Zeichen verwendet.

▶ Query: Patternmatching ▼

```
-- logischer Operator - like

SELECT LAST_NAME, FIRST_NAME, DEPARTMENT_ID

FROM EMPLOYEES

WHERE LAST_NAME LIKE 'M%';

SELECT LAST_NAME, FIRST_NAME. JOB_ID, SALARY
FROM EMPLOYESS

WHERE LAST_NAME LIKE '_A%';
```

2.4.5 Logischer Operator - IN

Mit dem in Operator kann geprüft werden, ob ein bestimmter Wert in einer Liste von Werten enthalten ist.

▶ Query: in Operator ▼

 \Box

▶ Analyse: in Operator ▼

- Wir suchen alle Mitarbeiter deren Berufsbezeichnung entweder SA_REP oder SA_CLERK ist.
- Der in Operator kann in Verbindung mit numerischen bzw. alphanumerischen Werten verwendet werden.

2.4.6 Logischer Operator - IS

Mit dem is Operator kann geprüft werden, ob der Wert einer bestimmten Spalte bekannt ist.

▶ Erklärung: is Operator ▼

- Der Vergleich last_name = null wird unabhängig von dem in der last_name Spalte gespeichertem Wert immer false ergeben.
- Der Grund dafür ist das der Vergleich null = null stets zu false evaluiert.
- Zur Prüfung auf null muß der is Operator verwendet werden.

▶ Query: Prüfung auf null Werte ▼

```
1 -- logischer Operator - in
2 -- logischer Operator - in
4 SELECT LAST_NAME, FIRST_NAME, DEPARTMENT_ID
5 FROM EMPLOYEES
6 WHERE COMMISSION_PCT IS NOT NULL;
```

2.4.7 Logischer Operator - BETWEEN

Um zu prüfen ob ein Wert in einem **Intervall** von Werten enthalten ist, wird der between Operator verwendet.

▶ Query: between Operator ▼

```
-- logischer Opertor - between
   SELECT LAST_NAME, FIRST_NAME, DEPARTMENT_ID
   FROM EMPLOYEES
   WHERE
   SALARAY BETWEEN 10000 AND 14000;
   -- logischer Operator - between
   ______
   SELECT LAST_NAME, FIRST_NAME, DEPARTMENT_ID,
         DEPARTMENT_ID,
13
         SALARY
14
15 FROM EMPLOYEES
16 WHERE BIRTHDAY BETWEEN
TO_DATE('10.01.1950', 'dd.mm.yyyy')
19 TO_DATE('10.01.1955', 'dd.mm.yyyy');
```

Operator	Beschreibung	Sql Beispiel
AND	Die Verknüpfung logischer Terme mit einem and wird als fiz Konjunktion bezeichnet. Eine Konjunktion ist wahr wenn jeder angegebene logische Term wahr ist.	rst_name like 'A_' and salary > 1000
OR	Die Verknüpfung logischer Terme mit einem or wird als Dis- junktion bezeichnet. Ein Disjunktion ist wahr wenn einer der angegebenen Terme wahr ist.	salary < 0 or salary > 20000
NOT	Die Negation ist ein Operator zur Verneinung logischer Aussagen	not salary = 2000
IN	Der in Operator prüft ob ein gegebener Wert in einer Liste von Werten enthalten ist.	department_id in (106, 107, 109)
LIKE	Der like Operator prüft alphanumerische Werte auf das Vorhandensein von Mustern.	first_name like K%
IS	Der is Operator prüft ob der Wert für eine bestimmte Spalte bekannt ist.	department_id is not null
BETWEEN	Der between Operator prüft ob ein Wert in einem Intervall von Werten enthalten ist.	salary between 10000 and 14000

Figure 12. Logische Operatoren

2.4.8 Dreiwertige Logik



Dreiwertige Logik ▼

Die SQL Spezifikation kennt zum Unterschied zu anderen Programmiersprachen 3 Wahrheitswerte: true, false und null.

Der **null Wert** kann mit nichts verglichen werden, er ist weder falsch noch wahr sondern eben einfach unbekannt.

and	t	f	n
t	t	f	n
f	f	f	f
n	n	f	n

or	t	f	n
t	t	t	t
f	t	f	n
n	t	n	n

Mit dem null Wert verlassen wir die Welt der intuitiv erfassbaren Logik und führen eine dreiwertige Logik ein, die neben wahr und falsch noch unbekannt als Wahrheitswert kennt. Der null Wert kann mit nichts verglichen werden. Die Negation eines unbekannten Werts ist selbst wieder unbekannt.

► Erklärung: Dreiwertige Logik ▼

- Wir möchten berechnen, wie hoch das tatsächliche Jahresgehalt eines Angestellten ist.
- Die Spalte commission_pct enthält null Werte. Berechnungen auf null Werten sind problematisch. Wird z.B.: zu einer Zahl eine unbekannte Zahl addiert, ist das Ergebnis wieder eine unbekannte Zahl.
- Zur Verarbeitung von Nullwerten definiert die SQL Spezifikation die coalesce Funktion.

Die **coalesce Funktion** erlaubt die Angabe eines Defaultwerts, der immer dann herangezogen wird, wenn der Spaltenwert eines Datensatzes unbekannt ist.

▶ Query: Mit Nullwerten arbeiten ▼

```
1 -- Mit Nullwerten arbeiten
2 -- Mit Nullwerten arbeiten
3 -- -- 
4 SELECT LAST_NAME, FIRST_NAME, DEPARTMENT_ID,
5 (SALARY * 12) +
6 COALESCE(COMMISSION_PCT, 0.3)
7 FROM EMPLOYEES;
```

2.5. Order by Klausel - Sortierung ▼

Mit der order by Klausel kann eine **Sortierung** der Datensätze des Ergebnisses einer Abfrage definiert werden.

Die order by Klausel ist optional.

2.5.1 Order By Klausel

Mit der order by Klausel kann eine **Sortierung** der Datensätze einer Abfrage definiert werden.

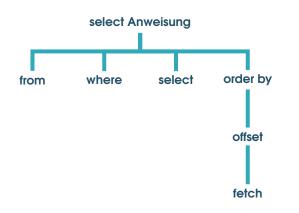
Beachten Sie, dass nur nach Spalten sortiert werden kann, die Teil des Ergenisses der Abfrage sind.

▶ Query: Einsatz der Order By Klausel ▼

```
1 -- ORDER BY Klausel
3 -- ORDER BY Klausel
4 SELECT LAST_NAME, FIRST_NAME, DEPARTMENT_ID,
5 DEPARTMENT_NAME,
6 JOB_ID
7 FROM EMPLOYEES
8 WHERE DEPARTMENT_ID = 30
9 ORDER BY LAST_NAME;
```

▶ Analyse: Order Klausel ▼

- Es werden alle Mitarbeiter der Abteilung 30, sortiert nach ihren Nachnamen, ausgeben.
- Reihenfolge der Auswertung der Klauseln:



2.5.2 Sortierreihenfolge - asc/desc

Durch die Angabe des **asc** bzw. **desc** Schlüsselworts kann die Art der Sortierung zusätzlich präzisiert werden.

▶ Query: Sortieren des Abfrageergebnisses ▼

```
- ORDER BY Klausel - ACS, DESC

SELECT LAST_NAME, FIRST_NAME, DEPARTMENT_ID,

DEPARTMENT_NAME,

FROM EMPLOYEES

WHERE DEPARTMENT_ID = 30

ORDER BY LAST_NAME ASC, SALARY DESC;
```

▶ Analyse: Sortierung ▼

- Im Beispiel wird das Abfrageergebnis zuerst aufsteigend nach den Werten der last_name Spalte sortiert.
- Treten in der last_name Spalte Datensätze mit gleichen Werten auf, werden diese Zeilen absteigend nach den Werten der salary Spalte sortiert.

2.5.3 Optionen - nulls first und nulls last

Eine letzte Erweiterung der order by Klausel betrifft die Behandlung von null Werten.

▶ Erklärung: Null Werte ▼

 Mit dem nulls first bzw. nulls last Schlüsselwort werden Datensätze, die Null Werte enthalten, summarisch dem Ergebnis entweder voran- bzw. nachgestellt.

▶ Query: Null Werte ▼

```
ORDER BY Klausel - Null Werte

SELECT LAST_NAME, FIRST_NAME, DEPARTMENT_ID,

DEPARTMENT_NAME,

JOB_ID,

FROM EMPLOYEES

WHERE DEPARTMENT_ID = 30

ORDER BY LAST_NAME ASC,

NULLS FIRST;
```



Figure 13. Paginierung von Daten

2.6. Fetch Klausel - Limitierung

Mit der fetch Klausel kann das Ergebnis einer Abfrage auf eine bestimmte Zahl von Datensätzen **beschränkt** werden.

Die fetch Klausel ist optional.

Der Einsatz der fetch Klausel macht nur dann Sinn, wenn das Abfrageergebnis in **sortierter Form** vorliegt.

2.6.1 Fetch Klausel

Mit der fetch Klausel wird das Ergebnis einer Abfrage auf die ersten N Datensätze **beschränkt**.

▶ Query: Einsatz der fetch Klausel ▼

 \Box

```
-- FETCH Klausel - Anzahl der Datensaetze

SELECT LAST_NAME, FIRST_NAME, DEPARTMENT_ID

FROM EMPLOYEES

ORDER BY SALARY DESC

FETCH FIRST 5 ROWS ONLY;

-- FETCH Klausel - Prozentangabe

SELECT LAST_NAME, FIRST_NAME, JOB_ID

FROM EMPLOYEES

ORDER BY SALARY DESC

FETCH FIRST 20 PERCENT ROWS ONLY;
```

2.7. Offset Klausel - Paginierung

Mit der offset Klausel kann ein seitenweiser Zugriff auf das Ergebnis einer Abfrage definiert werden.

2.7.1 Offset Klausel

Mit der offset Klausel können die ersten n Datensätze aus dem Ergebnis einer Abfrage entfernt werden.

→ Query: offset Klausel ▼

```
-- OFFSET Klausel
-- OFFSET Klausel
-- Paginierung des Abfrageergebnisses
-- Ergebnis: Datensaetze 21 - 40
SELECT LAST_NAME, FIRST_NAME, MIDDLE_NAME
DEPARTMENT_NAME,
DEPARTEMTN_ID,
SALARY
FROM EMPLOYEES
ORDER BY LAST_NAME ASC,
FIRST_NAME ASC
OFFSET 20 ROWS
FETCH NEXT 20 ROWS ONLY;
```

▶ Erklärung: Offset Klausel ▼

- Die offset Klausel zusammen mit der fetch Klausel werden verwendet um eine Paginierung des Abfrageergebnises zu definieren.
- Eine Paginierung des Abfrageergebnisses erlaubt den seitenweisen Zugriff auf die Datensätze einer Abfrage.

Datenaggregation

3. SQL - Datenaggregation

01. Datenmodellierung	38
02. From Klausel	39
03. Relationale Join	39

3.1. Datenmodellierung



3.1.1 Relationale Modellierung

Relationale Modell -

Das Relationale Modell beschreibt die grundlegende **Tabellen-** bzw. **Beziehungsstruktur** einer relationalen Datenbank.

▶ Erklärung: Relationale Modellierung ▼

- Bei der Arbeit mit relationalen Datenbanken werden die Geschäftsobjekte einer Anwendung auf eine Menge von Tabellen abgebildet.
- Jede Tabelle repräsentiert dabei einem bestimmten Aspekt der Wirklichkeit.
- Das Aufteilen der Daten auf einzelne Tabellen ermöglicht eine klare Strukturierung der Daten in der Datenbank.
- Beim Formulieren einer SQL Abfrage stehen wir oft vor der Herausforderung, die Daten wieder so zusammenzustellen, dass das ursprüngliche Geschaeftsobjekt zum Vorschein kommt.

3.1.2 Datenaggregation



Datenaggregation beschreibt den Prozess der Verdichtung einzelner Aspekte der Geschäftdaten zu neuen Geschäftsobjekten.

▶ Erklärung: Datenaggregation ▼

- Mit dem Aufteilen der Daten auf getrennte Aspekte, können Datensätze ihrerseits wiederum zu neuen Geschäftsobjekten zusammengesetzt werden
- Durch die geschickte Kombination der Aspekte eines Geschäftsfalls kann aus den gegebenen Daten neue Information gewonnen werden.
- Die technische Grundlage der Datenaggregation ist der relationale Join. Ein relationaler Join beschreibt die logische Verbindung zweier Datensätzen. Relationale Datenbanken unterstützen dabei mehrere Formen des relationalen Joins.

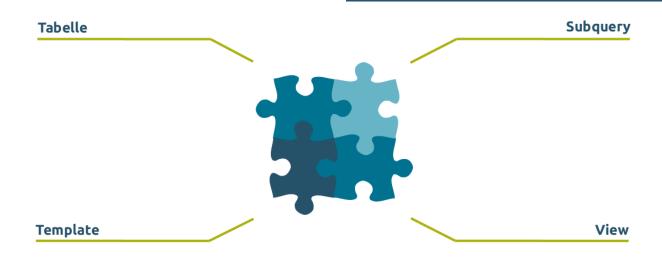


Figure 14. Datenbankobjekte der from Klausel

3.2. From Klausel

In der from Klausel einer select Anweisung wird die **Datenbasis** der Abfrage definiert.

3.2.1 Grundlagen

SQL Abfragen beziehen sich immer auf die in der from Klausel definierte Datenbasis.

▶ Erklärung: From Klausel ▼

- Für select Anweisungen ist die from Klausel obligatorisch. Die Klausel wird vor der Auswertung jeder anderen Klausel einer SQL Abfrage ausgeführt.
- Zur Definition der Datenbasis einer Abfrage werden in der from Klausel jene Datenbankobjekte angegeben, die die gewünschten Daten halten. Mögliche Datenbankobjekte sind dabei Tabellen, Views bzw. Subselects.
- In komplexen Abfragen werden Datenbankobjekte in der from Klausel in Relation gesetzt.



3.3. Relationale Join

Ein relationaler Join definiert die **logische Verknüpfung** zweier Datenbankobjekten.

3.3.1 Virtuelle Tabellen

Das Ergebnis eines Joins wird in einer **virtuellen Tabelle** gespeichert.

▶ Erklärung: Datenbasis einer Abfrage ▼

- In der from Klausel einer select Anweisung wird die Datenbasis der Abfrage definiert. Für komplexe Abfragen werden mehrere Datenbankobjekte in der from Klausel in Beziehung gesetzt.
- Das Ergebnis der Auswertung eines relationalen Joins wird in einer virtuellen Tabelle gespeichert.
- Eine Virtuelle Tabllen entspricht inhaltlich der Kombination der ursprünglichen Datenbankobjekte.
- Die select Abfrage kann nach der Join Stufe jedoch nicht mehr auf die Datensätze der ursprünglichen Datenbankobjekte zugreifen. Es wird eine neue Virtuelle Tabelle generiert, auf die sich die Abfrage nun bezieht.

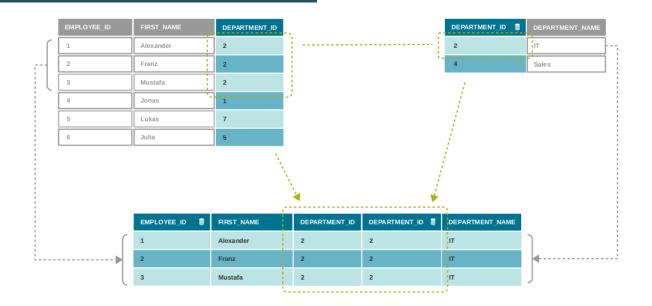


Figure 15. Relationale Join: Inner Join

3.3.2 Jointyp: Inner Join

Ein **Inner Join** führt die Datensätze zweier Datenbankobjekte genau dann zusammen, wenn für die Datensätze die angegebene **join Bedingung** erfüllt ist

▶ Erklärung: Join Bedingung ▼

- Syntaktisch wird die Join Bedingung mit dem Schlüsselwort on eingeleitet.
- Das Inner Schlüsselwort ist dabei optional.

▶ Syntax: Inner Join ▼

```
-- Syntax: INNER JOIN

SELECT ...

FROM <Table1> [INNER] JOIN <Table2>

ON <Bedingung>

-- Beispiel: Inner Join

SELECT E.EMPLOYEE_ID, E.LAST_NAME,

D.DEPARTMENT_NAME

FROM EMPLOYEES E JOIN DEPARTMENTS D

ON E.DEPARTMENT_ID = D.DEPARTMENT_ID;
```

3.3.3 Jointyp: Natural Join

Beim Natural Join handelt es sich um eine besondere Form des **Inner Joins**.

Beim Natural Join werden die Datensätze der Datenobjekte über alle Spalten mit demselben Namen in Beziehung gesetzt.

▶ Syntax: Natural Join ▼



Jointyp	Beschreibung	Seite
CROSS JOIN	Ein cross join führt Datensätze zweier Datenbankobjekte zusammen, indem jeder Datensatz des ersten Objekts mit jedem Datensatz des zweiten Objekts in Beziehung gesetzt wird.	41
INNER JOIN	Ein Inner Join führt die Datensätze zweier Datenbankobjekte genau dann zusammen, wenn für die Datensätze die angegebene join Bedingung erfüllt ist.	40
NATURAL JOIN	Beim Natural Join handelt es sich um eine besondere Form des Inneren Joins. Beim Natural Join werden die Datensätze der Datenobjekte über alle Spalten mit demselben Namen in Beziehung gesetzt.	
LEFT/RIGHT JOIN	Ein Left Join übernimmt alle Datensätze des ersten Datenobjekts und setzt sie mit korrelierenden Datensätzen des zweiten Datenobjekts in Beziehung.	43
FULL OUTER JOIN	Der Full Outer Join entspricht semantisch einer Kombination aus Left- und Rightjoin.	41

Figure 16. Jointypen

3.3.4 Jointyp: Cross Join

Ein **cross join** führt Datensätze zweier Datenbankobjekte zusammen, indem jeder Datensatz des ersten Objekts mit jedem Datensatz des zweiten Objekts in Beziehung gesetzt wird.

▶ Erklärung: Cross Join ▼

Das Ergebnis eines cross joins enthält damit m*n
 Zeilen wenn die eine Tabelle m und die andere
 Tabelle n Zeilen enthält.

▶ Syntax: Cross Join ▼

```
Syntax: CROSS JOIN
   _______
   SELECT ...
   FROM <Table1> CROSS JOIN <Table2>
   -- employees.zeile1 <-> departments.zeile1
   -- employees.zeile1 <-> departments.zeile2
                 ... <-> ...
10
                 ... <-> departments.zeileN
11
   -- employees.zeile2 <-> departments.zeile1
                 ... <-> ...
13
   -- employees.zeileM <-> departments.zeileN
   -- Beispiel: Cross Join
16
   SELECT E.FIRST_NAME, D.DEPARTMENT_NAME
  FROM EMPLOYEES E
  CROSS JOIN DEPARTMENTS D;
```

3.3.5 Jointyp: Full Outer Join

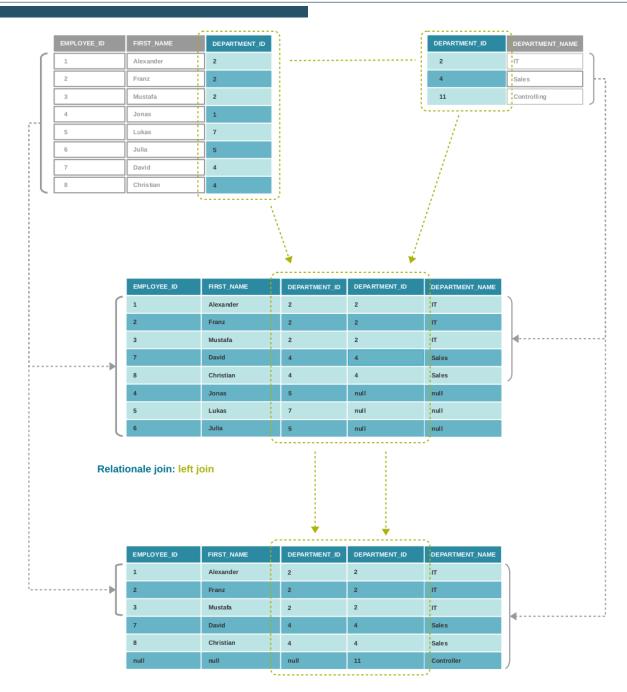
Der **Full Outer Join** entspricht semantisch einer Kombination aus Left- und Rightjoin.

▶ Erklärung: Full Outer Join ▼

- Mengentheoretisch entspricht der Full outer Join zweier Mengen A und B der Vereinigungsmenge der Mengen.
- Der full outer join zweier Mengen als Relation ist kommutativ.

▶ Syntax: Full Outer Join ▼

```
-- Syntax: FULL OUTER JOIN
   __ _____
  SELECT ...
  FROM <Tabele1> FULL OUTER JOIN <Tabele2>
  ON <Bedingung>
  ______
  -- Beispiel: FULL OUTER JOIN
  SELECT E.LAST_NAME, E.FIRST_NAME,
        E.LAST_NAME,
13
        D.DEPARTMENT_NAME,
        D.DEPARTMENT_ID
16 FROM EMPLOYEES E
  FULL OUTER JOIN DEPARTMENTS D
  ON E.DEPARTMENT_ID = D.DEPARTMENT_ID
ORDER BY E.LAST_NAME, E.FIRST_NAME;
```



Relationale join: right join

Figure~17.~~Relationale~Join:~Left/Right~Join

· Communication of the communi

3.3.6 Jointyp: Left-/Right Join

Ein Left Join übernimmt alle Datensätze des ersten Datenobjekts und setzt sie mit korrelierenden Datensätzen des zweiten Datenobjekts in Beziehung.

Left- und Right Join beschreiben denselben **Jointyp**, in jeweils gespiegelter Form.

▶ Erklärung: Left-/Right Join ▼

- Mengentheoretisch entspricht der left join zweier Tabellen A und B der Menge A.
- Die Syntax ist dabei bis auf die Schlüsselwörter left bzw. right identisch zur Syntax des Inner Join.
- Der left- bzw. right Join ist keine kommutative Relation.

▶ Syntax: Left Join/Right Join ▼

```
-- Syntax: LEFT JOIN
   ______
   SELECT ...
  FROM <Table1> LEFT JOIN <Table2>
   ON <Bedingung>
   -- Beispiel: Left Join
  SELECT E.FIRST_NAME,
10
         E.LAST_NAME,
11
  FROM EMPLOYEES E
  LEFT JOIN DEPARTMENTS D
  ON E.DEPARTMENT_ID = D.DEPARTMENT_ID;
15
16
   -- Syntax: RIGHT JOIN
   ______
   SELECT ...
19
  FROM <Table1> RIGHT JOIN <Table2>
   ON <Bedingung>
  -- Beispiel: Right Join
24
  SELECT E.FIRST_NAME,
25
         E.LAST_NAME,
27 FROM EMPLOYEES E
28 RIGHT JOIN DEPARTMENTS D
  ON E.DEPARTMENT_ID = U.DEPARTMENT_ID;
```

4. SQL - Zeilenfunktionen

03

Zeilenfunktionen

01. Grundlagen: Zeilenfunktionen	44
02. Datumsfunktionen	45
03. Textfunktionen	52
04. Numerische Funktionen	55

4.1. Zeilenfunktionen - Grundlagen ▼

4.1.1 Funktionstypen

Die SQL Spezifikation definiert 2 **Arten** von **Funktionen**.

▶ Auflistung: Arten von Funktionen ▼

عر

Zeilenfunktionen -

Zeilenfunktionen verarbeiteten die Daten eines einzelnen **Datensatzes**. Der Rückgabewert einer Zeilenfunktion ist stets ein einzelner Wert.

4

Aggregatfunktionen ▼

Aggregatfunktionen **verdichten** mehrere **Datensätze** zu einem einzelnen Wert.

4.1.2 Zeilenfunktionen



Syntaktisch gesehen haben alle **Zeilenfunktionen** gemeinsam, dass sie die Daten eines einzelnen Datensatzes, zu einem einzelnen Wert verdichten.

▶ Erklärung: Zeilenfunktionen ▼

 Die SQL Spezifikation definiert eine Reihe von Zeilenfunktionen.

```
-- Zeilenfunktionen

-- Die Funktion gibt das aktuelle Datum
-- des Datenbankservers zurueck
-- Da die FROM Klausel fuer eine select
-- Abfrage obligatorisch ist wird die
-- Pseudotabelle dual verwendet

SELECT SYSDATE FROM DUAL;

-- Funktion zum Berechnen des aktuellen
-- Zeitpunkts
SELECT SYSTIMESTAMP FROM DUAL;

-- Funktion zum Berechnen der Laenge eines
-- alphanumerischen Wertes
SELECT LENGTH(LAST_NAME) FROM EMPLOYEES;
```

- Ein Großteil, der in der SQL Spezifikation definierten Zeilenfunktionen erwartet dabei Funktionsparameter.
- Funktionsparameter sind Werte, die einer Funktion zur Verarbeitung mitgegeben werden.

```
-- Funktionsparameter

SELECT LOWER(ENAME) ERGEBNIS FROM EMP;
```

4.1.3 Kategorien von Zeilenfunktionen

Die SQL Spezifikation unterscheidet mehrere **Kategorien** von Zeilenfunktionen.

▶ Auflistung: Kategorien ▼

 Datumsfunktionen: Funktionen zum Bearbeiten zeitbezogener Daten.

 Zeichenfunktionen: Funktionen zum Bearbeiten von Zeichenketten.

- Mathematische Funktionen: Funktionen zur Trans formation von Zahlenwerten.
- Konvertierungsfunktionen: Funktionen zum Konvertieren von Werten eines Datentyps zu einem anderen Datentyp.

4.2. Datumsfunktionen

Datumsfunktionen werden zur Verarbeitung **zeitbezogener Daten** verwendet.

▶ Auflistung: Datumsfunktionen ▼

```
-- Datumsfunktionen
   ______
   FUNCTION TO_DATE (
      P_TIME_LITERAL IN VARCHAR2,
      P_TIME_MASK IN VARCHAR2
6
   )
   RETURN DATE;
9
   FUNCTION TO_CHAR(
10
      P_DATE IN DATE,
11
      P_TIME_MASK IN VARCHAR2
12
13
   RETURN VARCHAR2;
14
15
  FUNCTION TRUNC (
      P_DATE IN DATE,
17
      P_MASK IN VARCHAR2
18
19 )
20 RETURN DATE;
```

4.2.1 Datumstypen vs. Zeichenketten

(P)

Datumswerte ▼

Datumswerte werden verwendet um **zeitbezogene Werte** in einer Datenbank abzubilden.

Die SQL Engine speichert Datumswerte dabei als die Anzahl von **Millisekunden**, die seit dem 01.01.1972 vergangen sind.

- ▶ Erklärung: Darstellung von Datumstypen ▼
- Bevor ein Datumswert angezeigt werden kann, muß er durch die Datenbankengine entsprechend formatiert werden.
- Durch die Angabe sogenannter Masken bestimmt der Benutzer die Art der Formatierung für die Ausgabe eines Datumwertes.

4.2.2 Erzeugen eines Datums

Zum **Erzeugen** von Datumswerten definiert die SQL Spezifikation 3 Möglichkeiten.

▶ Auflistung: Erzeugen eines Datums

عر

Konstruktorfunktionen ▼

Funktionen zum direkten Erzeugen von **Datumswerten**.

æ

Konvertierungsfunktionen ▼

Funktionen zum **Konvertieren** von Zeichenketten in **Datumswerte**.

Literale ▼

Erzeugen von **Datumswerten** aus **Literalen**.

4.2.3 Konstrukturfunktionen

Die SQL Spezifikation definiert die sysdate und systimestamp Funktionen zum Erzeugen von Datumswerten.

Die sysdate und systimestamp Funktionen werden ohne Parameter aufgerufen, und liefern als Ergebnis die aktuelle Zeit des Datenbankservers.

▶ Query: Konstruktorfunktionen ▼

```
-- Konstruktorfunktionen
   ______
   -- Generieren eines Date Datumswertes. Es
   -- wird das aktuelle Datum ausgegeben.
   SELECT SYSDATE FROM DUAL;
   -- Ausgabe: 2018-10-30 18:18:27
9
10
   -- Generieren eines Timestamp Datumswertes.
  -- Es wird das aktuelle Datum ausgegeben.
12
  SELECT SYSTIMESTAMP FROM DUAL;
13
14
   -- Ausgabe:
  -- 2018-10-30 18:18:27.590954 +01:00
```

4.2.4 Konvertierungsfunktionen - to date

Die to_date() Funktion konvertiert Zeichenketten in Datumswerte. Die Funktion erwartet beim Aufruf 2 Parameter.

▶ Parameter: to date Funktion ▼

- p_time_literal: Der Parameter beschreibt einen Datumswert.
- p_time_mask: Der Parameter beschreibt eine Formatmaske.

▶ Syntax: to date Funktion ▼

```
______
  -- Syntax: to_date
    _____
  FUNCTION TO_DATE (
     P_TIME_LITERAL IN VARCHAR2,
     P_TIME_MASK IN VARCHAR2
6
  RETURN DATE;
  -- Aufruf: to_date()
  SELECT TO DATE (
     '15.05.2012 17:30:56',
12
     'dd.mm.yyyy hh24:mi:ss'
13
  )
15 FROM dual;
```

4.2.5 Datumsliterale

Datumswerte selbst, können ebenfalls aus einem Literal generiert werden. Ein **Datumsliteral** muß dabei dem ISO Datumsformat entsprechend aufgebaut sein.

▶ Query: Datumsliterale ▼

```
Literale
Literal: yyyy-mm-dd
SELECT DATE '2012-05-15' DATUM
FROM DUAL;

Literal: yyyy-mm-dd hh24:mi:ss
SELECT TIMESTAMP '2012-05-15 15:00:00' DATUM
FROM DUAL;
```

Rundungsparameter	Beschreibung	Seite
YEAR, Y	Das Datum wird auf den ersten Tag des Jahres gerundet. Die round Funktion rundet Datumswerte ab dem 1.Juli auf.	47
Q	Das Datum wird auf den ersten Tag des Quartals gerundet in das der Datumswert fällt. Werte ab dem 16den des zweiten Monats eines Quartals werden von der round Funktion aufgerundet.	
MONTH, MM	Der Datumswert wird auf den ersten Tag des Monats gerundet. Wert ab dem 16den des Monats werden von der round Funktion aufgerundet.	47
DAY, D	Der Datumswert wird auf den ersten Tag der Woche gerundet. Die round Funktion rundet Werte vom Donnerstag weg auf.	47
DD	Der Datumswert wird auf den Tag gerundet. Zeitangaben gehen verloren.	47
НН	Der Datumswert wird auf den Stundenanteil gerundet.	47
MI	Der Datumswert wird auf den Minutenanteil gerundet.	47

Figure 18. Rundungsparameter: round, trunc

4.2.6 Datumswerte umwandeln - to char()

Die to_char() Funktion konvertiert Datumswerte in Zeichenketten.

▶ Parameter: to char Funktion ▼

- p_date: Der Parameter beschreibt einen Datumswert.
- p_time_mask: Der Parameter beschreibt eine Formatmaske zur Formatierung eines Datumswertes.

```
▶ Syntax: to char Funktion ▼
```

```
-- Syntax: to_char

FUNCTION TO_CHAR(

P_DATE IN DATE,

P_TIME_MASK IN VARCHAR2

))

RETURN VARCHAR2;

-- Datumswerte umwandeln

-- Datumswerte umwandeln

SELECT TO_CHAR( HIREDATE, 'dd.mm.yyyy')

HIREDATE

FROM EMPLOYEES

WHERE EMPLOYEE_ID = 7839;

-- Ausgabe: 10.09.2008
```

4.2.7 Rundungsfunktionen - trunc(), round() ■

Die SQL Spezifikation definiert 2 Funktionen zum Runden von Datumswerten: trunc() und round().

Die round und trunc Funktionen unterscheiden sich ausschließlich in ihrem **Rundungsverhalten**. Beide Funktionen arbeiten mit denselben Parametern.

▶ Erklärung: trunc, round Funktion ▼

- Die trunc() Funktion wird verwendet um Datumswerte zu runden.
- Das Rundungsverhalten der Funktionen wird dabei über Parameterwerte gesteuert.
 - Kein Rundungsparameter: Das Datum wird auf '00:00:00' gesetzt.
 - MM: Das Datum wird auf den 1.ten des Monats gerundet.
 - Q: Das Datum wird auf das Quartal zurückgesetzt in das das Datum fällt.
 - Y: Das Datum wird auf den Iten Tag des Jahres gerundet.
 - DD: Das Datum wird auf den gegenwärtigen Tage des Datums gerundet. Etwaige Zeitangaben gehen verloren.
- Die round und trunc Funktion sind bis auf ihr Rundungsverhalten identisch. Die round Funktion rundet im Gegensatz zur trunc Funktion kaufmännisch.

Funktion	Beschreibung	Seite
add_months()	Die add_months Funktion arbeitet analog zur Datumsarithmetik und erlaubt die Addition von Monaten zu einem Datumswert.	50
extract()	Die extract Funktion erlaubt die Extraktion bestimmter Teile aus einem Datum.	50
last_day()	Die last_day Funktion berechnet den letzten Tag des Monats in den das Datum fällt.	50
months_between()	Die months_between Funktion berechnet die Differenz zweier Datumswerte. Der Wert wird dabei auf Monate gerundet. Dabei werden Schaltjahre und Monatslängen berücksichtigt.	
next_day()	Die next_day Funktion berechnet für ein gegebenes Datum das Datum des nachfolgenden Tages.	51
to_char()	Die to_char() Funktion konvertiert eine Datumsangaben in eine Zeichenketten.	47

Figure 19. Datumsfunktionen

▶ Syntax: trunc, round Funktion ▼

```
_____
   -- Syntax: trunc(), round()
     _____
   FUNCTION TRUNC (
      P_DATE IN DATE,
      P_MASK IN VARCHAR2 DEFAULT ''
   )
   RETURN DATE;
   FUNCTION ROUND (
      P_DATE IN DATE,
      P_MASK IN VARCHAR2 DEFAULT ''
12
   RETURN DATE;
14
   ______
16
   -- trunc Funktion
18
   SELECT
   TRUNC(TO_DATE('12.05.2017')) HIREDATE,
   TRUNC(TO_DATE('12.05.2017'), 'MM') MONTH,
21
   TRUNC(TO_DATE('12.05.2017'), 'Q') QUARTER,
   TRUNC(TO_DATE('12.05.2017'), 'Y') YEAR
23
   FROM DUAL;
26
   -- Ausgabe
   12.05.2017 00:00:00 -- hiredate
   01.05.2017 00:00:00 -- month
  01.04.2017 00:00:00 -- quarter
  01.01.2017 00:00:00 -- year
```

4.2.8 Erzeugen von Intervallen

Die SQL Spezifikation erlaubt neben dem Verarbeiten von Datumswerten auch das Arbeiten mit **Zeitintervallen**.

▶ Erklärung: Erzeugen von Intervallen ▼

- Die SQL Spezifikation erlaubt neben der Berechnung von Zeitangaben auch das Arbeiten mit Zeitintervallen.
- Zeitintervalle werden durch die Angabe von Literalen definiert.

→ Query: Erzeugen von Intervallen ▼

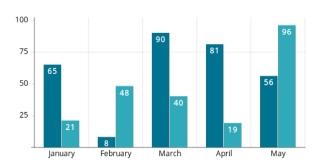
```
Erzeugen von Intervallen
   ______
   SELECT INTERVAL '3' YEAR JAHRE,
      INTERVAL '32' MONTH MONATE,
      INTERVAL '64' DAY TAGE,
      INTERVAL '36' HOUR STUNDEN,
      INTERVAL '105' MINUTE MINUTEN,
      INTERVAL '635' SECOND SEKUNDEN
  FROM DUAL;
10
   -- Ausgabe
   3-0
               -- Jahre
               -- Monate
   64 0:0:0.0
               -- Tage
  1 12:0:0.0
              -- Stunden
  0 1:45:0.0
               -- Minuten
  0 0:10:35.0
               -- Sekunden
```

Intervall	Beschreibung	Seite
year to month	Das Literal repräsentiert ein Zeitintervall aus Jahren und Monaten.	
day to minute	Das Literal repräsentiert ein Zeitintervall. Der Wert beschreibt ein Zeitintervall von Tagen Stunden und Minuten.	,
day to second	Das Literal repräsentiert ein Zeitintervall. Der Wert beschreibt ein Zeitintervall von Tagen Stunden, Minuten und Sekunden.	,

Figure 20. Datumsfunktionen

4.2.9 Geschachtelte Intervalle

Die SQL Spezifikation erlaubt die Definition geschachtelter Intervalle. Die Intervalle werden als Literale definiert.



→ Query: Geschachtelten Intervallen ▼

```
1 -- Geschachtelte Intervalle
3 -- Geschachtelte Intervalle
4 SELECT
5 INTERVAL '2-11' YEAR TO MONTH INTERVALL_1,
6 INTERVAL '4 3:30' DAY TO MINUTE INTERVALL_2,
7 INTERVAL
8 '4 3:30:45' DAY TO SECOND INTERVALL_3
9 FROM DUAL;
10
11 -- Ausgabe
12 2-11 -- intervall_1
13 3:30:0.0 -- intervall_2
14 3:30:45.0 -- intervall_3
```

4.2.10 Datumsarithmetik

Das Rechnen mit **Datumswerten** ist dann leicht, wenn wir uns vergegenwärtigen, daß ein Datum eine Zahl darstellt mit einem **Ganzzahlanteil**,

der die Anzahl der Tage seit einem Startdatum wiedergibt, und einen **Nachkommaanteil**, der den Anteil des Tages benennt, der bereits vergangen ist.

▶ Erklärung: Datumsarithmetik ▼

- Die SQL Spezifikation erlaubt das Rechnen mit Datumswerten. Durch die Angabe von Intervallen k\u00f6nnen einfache Berechnungen mit Datumswerten durchgef\u00fchrt werden.
- Dabei kümmert sich die Datenbankengine um Findigkeiten wie wieviele Tage ein bestimmtes Monat hat oder ob ein Jahr ein Schaltjahr ist.
- Die Datumsarithmetik unterstütz dabei die Addition bzw. die Subtraktion von Datumswerten ausgehend von einem bestimmten Zeitpunkt.
- Die Addition ist dabei eine arithmetische Operation auf einem Datumswert und einem Zeitintervall.
- Die Subtraktion ist die einzige sinnvolle direkte arithmetische Operation auf 2 Datumswerten.
 - Im Fall der Subtraktion des Datentyps date ist das Ergebnis eine Zahl.
 - Im Fall der Subtraktion des Datentyps timestamp ein Interval.

▶ Query: Datumsarithmetik ▼

```
Datumsarithmetik

SELECT TRUNC(SYSDATE)

HINTERVAL '3' MONTH

HINTERVAL '1' DAY

HINTERVAL '2 15:20' DAY TO MINUTE

FROM DUAL;
```

4.2.11 Datumsfunktion: add months()

Die add_months() Funktion arbeitet analog zur **Datumsarithmetik** und erlaubt die Addition von Monaten zu einem Datumswert.

▶ Parameter: add months Funktion ▼

- Die Funktion erwartet 2 Parameter. add_months arbeitet mit Datenwerten vom Typ Date bzw.
 Timestamp und liefert als Ergebnis jedoch immer einen Wert vom Typ Date zurück.
- Ein negativer Wert der Monatsangabe subtrahiert die entsprechende Anzahl von Monaten.

▶ Syntax: add months Funktion ▼

4.2.12 Datumsfunktion: next day()

Die next_day() Funktion berechnet für ein gegebenes Datum das Datum des nachfolgenden Tages.

▶ Syntax: next day Funktion **▼**

```
Syntax: next_day

FUNCTION NEXT_DAY (

P_DATE IN DATE,

P_DAY IN VARCHAR2

RETURN DATE_EXP;

SELECT NEXT_DAY(SYSDATE, 'Freitag')

FROM DUAL;
```

4.2.13 Datumsfunktion: extract()

Die extract() Funktion ermöglicht die Extraktion bestimmter Teile eines Datumswertes.

▶ Syntax: extract Funktion **▼**

```
-- Syntax: extract
   ______
   FUNCTION EXTRACT (
     P_PARAM IN EXPR
  ) RETURN INTEGER;
   __ _____
   -- Datumsfunktion: extract
10
  SELECT EXTRACT (YEAR FROM SYSDATE) YEAR,
11
        EXTRACT (MONTH FROM SYSDATE) MONTH,
        EXTRACT (DAY FROM SYSDATE) DAY
  FROM DUAL;
14
15
  2017
        -- year
16
17 7
        -- month
  30
        -- day
```

4.2.14 Datumsfunktion: last day()

Die **last_day()** Funktion berechnet den letzten Tag des Monats in den der angegebene Datumswert fällt.

▶ Syntax: last day Funktion ▼

4.2.15 Datumsfunktion: next day()

Die $next_{day}()$ Funktion berechnet für ein gegebenes Datum, das Datum des nachfolgenden Tages.

4.2.16 Datumsfunktion: months between()

Die months_between() Funktion berechnet wieviele Monate zwischen 2 Datumswerten liegen. Dabei werden Schaltjahre und Monatslängen berücksichtigt.

▶ Parameter: months between Funktion ▼

- Als Parameter erwartet die Funktion zwei Datumsangaben, wobei das spätere Datum als erstes übergeben werden sollte.
- Die Funktion eignet sich in erster Linie zur Berechnung von Zeitdauern.

```
▶ Syntax: months between Funktion ▼
```

```
-- Syntax: months_between

FUNCTION MONTHS_BETWEEN (

P_DATE_1 IN DATE,

P_DATE_2 IN DATE

P_DATE_2 IN DATE

P_DATE_EXP;

MONTHS_BETWEEN(SYSDATE, HIREDAT)

FROM EMPLOYEES;
```

4.3. Textfunktionen

Die SQL Spezifikation definiert eine Zahl von Funktionen zur Verarbeitung von Zeichenketten.

4.3.1 Textfunktion: instr()

Die instr() Funktion prüft, ob ein Token in einer Zeichenkette enthalten ist und gibt die Position bei einer Übereinstimmung zurück.

▶ Parameter: instr() Funktion ▼

- p_content: Der Parameter beschreibt die zu durchsuchende Zeichenkette.
- p_token: Der Parameter beschreibt den Token nach dem gesucht wird.
- p_start_index: Der Paramter beschreibt die Position ab der die Zeichenkette durchsucht werden soll. Der Parameter ist optional und ist defaultmäßig mit dem Wert 1 initialisiert.
- p_count: Der Parameter definiert welches Vorkommen des Tokens ermittelt werden soll.
 Der Parameter ist optional und ist defaultmäßig mit dem Wert 1 initialisiert.

▶ Syntax: instr Funktion **▼**

```
Syntax: instr
   -- -----
   FUNCTION INSTR (
       P_CONTENT
                   IN VARCHAR2,
                   IN VARCHAR2,
       P_TOKEN
       P_START_INDEX IN INTEGER DEFAULT 1,
       P COUNT
               IN INTEGER DEFAULT 1
   RETURN NUMBER;
12
     Textfunktion: instr
   SELECT
     INSTR('/home/foo.txt', '/', 1, 2) POS_2
16
     INSTR('/home/foo.txt', '/') POS_1,
17
   FROM DUAL;
18
   -- Ausgabe
   6 -- pos_2
  1 -- pos_1
```

4.3.2 Textfunktionen: trim()

Die trim() Funktion wird verwendet um Token am Ende bzw. am Anfang einer Zeichenkette zu entfernen. Die SQL Spezifikation definiert mehrere Formen der trim() Funktion.

```
▶ Syntax: trim(), Itrim(), rtrim()
   -- Syntax: trim, ltrim, rtrim
   ______
  FUNCTION ...TRIM... (
      P_TEXT IN VARCHAR2,
      P TOKEN IN VARCHAR2
   ) RETURN VARCHAR2;
   -- Textfunktion: lefttrim, righttrim
   ______
   SELECT LTRIM('<Das ist ein Element/>','<')</pre>
13
   FROM DUAL;
15
  -- Ausgabe
   Das ist ein Element/>
16
17
   -- rtrim
18
   SELECT RTRIM('<Das ist ein Element/>', '/>')
19
   FROM DUAL;
20
21
   -- Ausgabe
22
   <Das ist ein Element
   ______
      Textfunktion: trim
   SELECT
  TRIM(BOTH '.' FROM '...SMITH...') TEXT_1,
  TRIM(LEADING '.' FROM '...SMITH...') TEXT_2,
  TRIM(TRAILING '.' FROM '...SMITH...') TEXT_3
   FROM dual;
31
32
  -- Ausgabe
  SMITH
            -- text 1
   SMITH...
           -- text_2
  ...SMITH -- text_3
36
37
   SELECT TRIM(' SMITH ') FROM DUAL;
  -- Ausgabe
41 SMITH
```

Funktion	Beschreibung	Seite
instr()	Die instr() Funktion prüft, ob ein Token in einer Zeichenkette enthalten ist und gibt die Position bei einer Übereinstimmung an.	52
length()	Mit der length Funktion wird die Länge einer Zeichenkette berechnet. Der Rückgabewert ist dabei als die Anzahl von bytes bzw. die Anzahl von Zeichen zu lesen.	53
lower()	Mit der lower() und upper() Funktion werden Zeichenfolgen transformiert.	54
replace()	Mit der replace Funktion wird eine Zeichenkette in einem Text durch eine andere Zeichenkette ersetzt.	54
soundex()	Die soundex Funktion führt einen Vergleich zwischen Zeichenketten durch. Der Vergleich bewertet die phonetische Änlichkeit von Zeichenketten.	53
substr()	Die substr Funktion wird verwendet um aus einer Zeichenkette einen Teilstring zu extrahieren.	54
trim()	Mit den unterschiedlichen Formen der trim Funktion werden am Ende bzw. Anfang einer Zeichekette Zeichenfolgen entfernt.	52
upper()	Mit der lower() und upper() Funktion werden Zeichenfolgen transformiert.	54

Figure 21. Textfunktionen

4.3.3 Textfunktion: length()

Mit Hilfe der length() Funktion wird die Länge einer Zeichenkette bestimmt. Der Rückgabewert kann dabei in Form von bytes bzw. als Anzahl von Zeichen ausgegeben werden.

▶ Syntax: length Funktion **▼**

```
-- Syntax: length
  -- -----
  FUNCTION LENGTH (
    P_TEXT IN VARCHAR2
  RETURN INTEGER;
  ______
  -- Textfunktion: length
  ______
  SELECT
    LENGTH ('Toromtomtom') ZEICHEN,
    LENGTHB('Toromtomtom') BYTE
  FROM DUAL:
15
16
  -- Ausgabe
 11 -- zeichen
19 15 -- byte
```

4.3.4 Textfunktion: soundex()

Mit der soundex() Funktion wird die phonetische Kennzahl einer Zeichenkette bestimmt werden.

▶ Syntax: soundex Funktion **▼**

```
_______
  -- Syntax: soundex
  __ ____
  FUNCTION SOUNDEX (
      P_TEXT IN VARCHAR2
  )
  RETURN VARCHAR2;
  -- Textfunktion: soundex
  ______
12 SELECT LAST_NAME, JOB_ID
  FROM EMPLOYEES
  WHERE SOUNDEX_GER(LAST_NAME) IN (
      SOUNDEX_GER('Meier'),
      SOUNDEX_GER('Mayer'),
16
      SOUNDEX_GER('Meyer'),
17
      SOUNDEX_GER('Mair'),
18
      SOUNDEX_GER('Maier'),
      SOUNDEX_GER('Meir')
21 );
```

4.3.5 Textfunktionen: lower(), upper()

Mit der lower() bzw. upper() Funktion können Zeichenketten transformiert werden.

▶ Syntax: lower(), upper(), initcap() ▼

```
Syntax: lower, upper
   __ _____
   FUNCTION LOWER (
     P_TEXT IN VARCHAR2
  RETURN VARCHAR2;
     Textfunktion: lower, upper
   __ _____
   SELECT LOWER (LAST_NAME)
                        L_NAME,
        UPPER(LAST_NAME)
                         U_NAME,
        INITCAP (LAST_NAME) IC_NAME
14
  FROM EMPLOYEES
15
  WHERE LOWER(LAST_NAME) = LOWER('Miller');
18
  -- Ausgabe
  miller -- lower
19
  MILLER -- upper
  Miller -- initcap
```

4.3.6 Textfunktion: replace()

Mit der replace() Funktion wird ein Token in einem Text durch einen anderen Token ersetzt. Das gilt für jedes Vorkommen der Zeichenkette im Text. Der Token, der als Ersatzzeichen angegeben werden kann ist optional. Wird er nicht angegeben wird der Token lediglich aus dem Text entfernt.

▶ Query: replace Funktion ▼

```
Textfunktion: replace

Textfunktion: replace

SELECT REPLACE(
Katalog 2014: ICD_2014', '2014', '2015'

FROM DUAL;

-- Ausgabe
Katalog 2015: ICD_2015
```

```
1 -- -- replace ohne Ersatzzeichen
3 -- -- SELECT REPLACE('SALEMAN', 'MAN')
5 FROM DUAL;
6 -- Ausgabe
8 SALE
```

4.3.7 Textfunktion: substr()

Die substr Funktion wird verwendet um aus einer **Zeichenkette** einen **Teilstring** zu extrahieren.

▶ Parameter: substr Funktion ▼

- Die substr() Funktion erwartet 3 Parameter: p_text, p_begin und p_length.
- Der p_length Parameter ist optional. Wird er weggelassen, wird der String bis zum Ende der Zeichenkette extrahiert.

```
▶ Syntax: substr Funktion ▼
```

```
Syntax: substr
   FUNCTION SUBSTR(
      P_TEXT IN VARCHAR2,
      P_BEGIN IN INTEGER,
      P_LENGTH IN INTEGER DEFALUT LENGTH(P_TEXT)
   ) RETURN VARCHAR2;
   __ _____
11
   -- Textfunktion: substr
12
   SELECT SUBSTR('Das ist ein Text', 9, 3)
13
   FROM DUAL;
15
   -- Ausgabe
16
17
   __ _____
   -- substr ohne 3ten Parameter
   SELECT SUBSTR('Das ist ein Text', 9)
21
   FROM DUAL;
22
23
  -- Ausgabe
25 ein Text
```

Element	Bemerkung	Beispiel
G	Liefert den Tausendertrenner. Im deutschen Sprachraum wird das Komma verwendet.	9G999G999
,(Komma)	Wird als Tausendertrenner nach amerikaischem Standard verwendet und kann mehrfach vorhanden sein, allerdings weder als erstes Zeichen noch rechts vom Dezi- maltrenner bzw. Punkt.	9,999,999
D	Liefert das Dezimaltrennzeichen. Im deutschen Sprachraum ist das ein .	9G999D00
.(Punkt)	Wird als Dezimaltrenner nach amerikanischem Standard verwendet und darf daher nur einmal vorkommen.	9,999.00
C	Liefert das ISO Währungssymbol an der angegebenen Stelle	C9G990D00
\$	Liefert die Zahl mit einem führenden Dollarzeichen	\$9,990.00
9	Optionale Ziffer. Ist die Ziffer dieser Position nicht vorhanden, wird sie nicht ausgegeben.	9,99
0	Verpflichtend auszugebende Ziffer. Ist die Ziffer dieser Position nicht vorhanden, wird eine 0 ausgegeben.	0.00
FM	Entfernt Leerzeichen aus der Zeichenkette.	FM99G999
FM	Entfernt Leerzeichen aus der Zeichenkette.	FM99G999
FM	Entfernt Leerzeichen aus der Zeichenkette.	FM99G999
В	Lierfert Leerzeichen falls die Ziffern des Ganzzahlanteils nicht vorhanden sind.	BS99G999

Figure 22. Formatoption für numerische Konvertierungsfunktionen

4.4. Numerische Funktionen

Numerische Funktionen werden zur Verarbeitung numerischer Werte in SQL verwendet.

4.4.1 Rundungsfunktionen

Zum **Runden** numerischer Werte stellt die SQL Spezifikation 2 Funktionen zur Verfügung: trunc und round.

▶ Analyse: Rundungsfunktionen ▼

- Mit der trunc Funktion werden numerische Werte abgerundet, w\u00e4hrend round nach kaufm\u00e4nischem Verfahren auf- bzw. abrundet.
- Der 2te Parameter spezifiziert die Genauigkeit des Rundungsvorgangs. Dazu wird die Anzahl der Nachkommastellen angegeben.
- Zusätzlich kann für den 2ten Parameter ein neagitver Wert übergeben werden, wodurch die Funktion auf ganze Zehner, Hunderter bzw. Tausender etc. rundet.

▶ Syntax: round Funktion **▼**

```
Syntax: round
      _____
   FUNCTION ROUND (
      P_NUMBER IN NUMBER,
      P_ROUND IN PLS_INTEGER
   )
   RETURN VARCHAR2;
9
   SELECT ROUND (12345.678) N_1,
10
         ROUND(12345.678, 1) N_2,
         ROUND(12345.678, 2) N_3,
12
         ROUND(12345.678, -2) N_6,
   FROM DUAL;
14
15
   -- Ausgabe
   12346
            -- n_1
   12345.7
          -- n_2
19 12345.68 -- n_3
   12300
           -- n_6
```

▶ Syntax: trunc Funktion **▼**

```
__ _____
  -- Syntax: trunc
  FUNCTION TRUNC (
     P_NUMBER IN NUMBER,
            IN PLS_INTEGER
     P_ROUND
  )
  RETURN VARCHAR2;
  __ _____
  -- Syntax: trunc
  -- -----
  SELECT TRUNC(12345.678) N_1,
      TRUNC(12345.678, 1) N_2,
14
      TRUNC(12345.678, 2) N_3,
      TRUNC(12345.678, -2) N_6,
      TRUNC(12345.678, -1) N_7
17
  FROM DUAL;
18
19
  -- Ausgabe
  12345
          -- n 1
22
  12345.6 -- n_2
23
  12345.67 -- n_3
 12300
        -- n_6
          -- n_7
  12340
```

4.4.2 Konvertierungsfunktionen

12.345,67EUR -- s_3

Zum Konvertieren numerischer Wert in **Zeichenketten** wird die to_char Funktion verwendet. Dazu werden durch den User **Formatmasken** definiert.

▶ Query: to_char Funktion ▼

```
TO_CHAR(123456.89, '999G999D99') S_1,
TO_CHAR(12345.67, '999G999D99') S_2,
TO_CHAR(12345.67, '999G999D99C') S_3
FROM DUAL;

TO_CHAR(12345.67, '999G999D99C') S_3
```

▶ Query: to number Funktion ▼

```
-- Syntax: to_number
  __ ____
  FUNCTION TO_NUMBER (
     P_NUMBER_LITERAL IN VARCHAR2,
            IN VARCHAR2
     P_MASK
  )
  RETURN NUMBER;
9
11
     Konvertierungsfunktion: to_number
  ______
12
13
     TO_NUMBER('123.45,21', '999G99D99') N_3
14
     TO_NUMBER('12345') N_1,
     TO_NUMBER('123,45') N_2,
  FROM DUAL;
17
18
  -- Ausgabe
19
 12345 -- n_1
21 123.45 -- n_2
22 12345.45 -- n_3
```

4.4.3 Numerische Funktion: abs()

Die abs Funktion gibt den absoluten Wert einer Zahl zurück.

→ Query: abs Funktion ▼

```
-- Syntax: abs
  ______
  FUNCTION ABS (
     P_VALUE IN NUMBER
6
  RETURN NUMBER;
  __ _____
  -- Example: abs
10
11
  SELECT
12
     ABS(-4) N_1, ABS(4) N_2
14 FROM DUAL;
1.5
16 4 -- n_1
17 4 -- n_2
```

Funktion	Beschreibung	Seite
round(), trunc()	Funktionen zum Runden numerischer Werte	55
to_char()	Funktion zum Konvertieren numerischer Werte in Zeichenketten.	56
to_number()	Funktion zum Konvertieren von Zeichenketten in numerische Werte.	56
abs()	Die abs Funktion gibt den absoluten Wert einer Zahl zurück	56
mod()	Die mod Funktion gibt den Rest von m geteilt durch n als Ergebis zurück.	57
exp()	Die \exp Funktion berechnet die mathematische Exponentialfunktion für einen numerischen Wert.	57
log()	Die log Funktion gibt den Logarithmus von n zur Basis m zurück.	57

Figure 23. Numerische Funktionen

4.4.4 Numerische Funktion: exp(), log()

Die \exp Funktion berechnet die mathematische Exponentialfunktion für einen numerischen Wert. Die \log Funktion gibt den Logarithmus von n zur Basis m zurück.

▶ Query: exp, log Funktion ▼

```
-- Syntax: exp, log
   FUNCTION EXP (
      P_M IN NUMBER
   ) RETURN NUMBER;
   FUNCTION LOG (
      P_N IN NUMBER,
      P_M IN NUMBER
10
11
  RETURN NUMBER;
14
   -- Example: exp, log
15
   __ _____
   SELECT
      EXP(3) N_1,
18
      LOG(10, 20) N_2,
19
      LOG(100, 1) N_3
20
  FROM DUAL;
22
  -- Ergebnis
23
   20.0855369 -- n_1
  1.30203999 -- n_2
```

4.4.5 Numerische Funktion: mod()

Die \bmod Funktion gibt den Rest von m geteilt durch n als Ergebis zurück.

→ Query: mod Funktion ▼

```
______
  -- Syntax: mod
  ______
  FUNCTION MOD (
     P_M IN NUMBER,
     P_N IN NUMBER
  ) RETURN NUMBER;
   -- Example: mod
  SELECT
     MOD(15, 4) N_1,
     MOD(15,
             3) N_2,
14
     MOD(15,
             0) N_3,
     MOD(11.6, 2) N_4,
     MOD(-15, 4) N_5,
     MOD(-15, 0) N_6,
  FROM DUAL;
19
20
  -- Ergebnis
21
  3 -- n_1
23 0 -- n_2
24 15 -- n_3
25 1.1 -- n_4
26 -3 -- n_5
  -15 -- n_6
```

5. SQL - Aggregatfunktionen

Gruppenfunktionen

01.	Aggregatfunktionen	58

Group By Klausel

5.1. Aggregatfunktionen

Funktionen, die eine Menge von Werten zu einem einzelnen Wert verdichten, werden als Aggregatfunktionen bezeichnet.

60

Aggregation ▼

Aggregation bezeichnet das **Zusammenfassen** einer Reihe von Werten zu einem einzelnen Wert.

Beispielsweise läßt sich aus einer Menge von Zahlen der Mittelwert, das Minimum bzw. das Maximum oder die Summe der Werte bestimmen.

5.1.1 Aggregatfunktionen

Im Gegensatz zu einer Zeilenfunktion, die für einen Datensatz einen einzelnen Wert berechnet, verdichtet eine Aggregatfunktion mehrere Datensätze zu einem einzelnen Wert.

▶ Erklärung: Einfache Aggregatfunktionen ▼

- Die SQL Spezifikation definiert eine Reihe von Aggregatfunktionen: avg, max, min, sum und count.
- Aggregatfunktionen werden in der Regel in Kombination mit der group by Klausel verwendet.

5.1.2 Median

Median ▼

Der **Median** oder **Zentralwert** ist einer der statistischen Mittelwerte.

Zur Berechnung des Medians einer Menge von Zahlen, werden die Werte zunächst sortiert und dann der **mittlere** dieser Werte gewählt.

▶ Query: Median berechnen ▼

5.1.3 Standardabweichung

Standardabweichung ▼

Die **Standardabweichung** einer Menge gibt an wie stark die Werte der Menge von deren Mittelwert abweichen.

Die Standardabweichung ist ein **Streuungswert** der Statistik.

► Erklärung: Standardabweichung ▼

- Bei einer Menge von Zahlen, die um den Mittelwert herum angeordnet sind, ist es oft von Interesse zu wissen, wie nahe diese Werte am Mittelwert bleiben.
- Als Mittelwert wird in diesem Zusammenhang das arithmetische Mittel verwendet.
- Bleiben die Werte dicht am Mittelwert, ist die Streuung der Datenwerte gering.
- Der Abstand der Werte vom Mittelwert, wird als Quadrat der Differenz der Einzelwerte berechnet.

```
1 -- -- Standardverteilung
3 -- SELECT STDEV(SALARY) FROM EMPLOYEES;
```

5.1.4 Aggregatfunktionen und NULL Werte

Bei der Verdichtung von Datensätzen zu einem einzelnen Wert werden **null Werte** ignoriert.

Damit können Aggregatfunktionen auch auf Spalten angewandt werden die null Werte enthalten.

▶ Query: NULL Werte ▼

```
-- Aggregatfunktionen und NULL Werte
-- SELECT AVG(SALARY), MAX(SALARY)
FROM EMPLOYEES;
```

5.1.5 UNIQUE Operator

Für Aggregatfunktionen muß entschieden werden ob alle oder nur alle unterschiedlichen Werte einer Spalte für die Berechnung eines Ergebnisses herangezogen werden sollen.

▶ Erklärung: Werte einer Spalte zählen ▼

- Durch die Verwendung des distinct Schlüsselworts in der select Klausel, wird die Datenbankengine angehalten, alle redundanten Datensätze aus dem Ergebnis einer Abfrage zu entfernen.
- Da die group Klausel jedoch vor der select Klausel ausgewertet wird, hat die Verwendung des distinct Schlüsselworts keinen Auswirkung auf den Datenbestand der group Klausel.

Sollen nur die disjunkten Werte einer Spalte für die Auswertung einer Aggregatfunktion herangezogen werden, muß das unique Schlüsselwort verwendet werden.

 \Box

5.2. Group by Klausel

Die **group by** Klausel führt eine Neustrukturierung der Daten einer Abfrage durch.

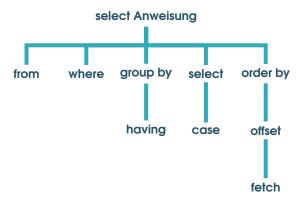
Bislang ist es zwar ganz interessant, das höchste Gehalt bzw. das Durchschnittsgehalt aller Angestellten im Unternehmen zu berechnen, vielmehr würde uns aber der Vergleich der Gehälter der einzelnen Abteilungen im Unternehmen interessieren.

5.2.1 Neustrukturierung von Daten

Group by Klausel ▼

Die group by Klausel führt eine **Neustrukturierung** der Daten einer Abfrage durch.

▶ Erklärung: Ausführungsreihenfolge ▼



▶ Beispiel: Group By Klausel ▼

- Wir möchten für jede Abteilung die Anzahl der Mitarbeiter, die dort arbeiten, bestimmen.
- Mit der gegenwärtigen Struktur des Datenbestands ist eine Lösung der Aufgabe nicht möglich.
- Zur Lösung der Aufgabe wäre es notwendig die Angestellten jeder Abteilung in einer eigenen Tabelle zu speichern. Die Anzahl der Mitarbeiter pro Abteilung könnte dann durch das Aufsummieren der Datensätze der Tabellen, ermittelt werden.
- Die group by Klausel ermöglicht eine entsprechende Neustrukturierung der Daten.

5.2.2 Group by Klausel

Mit der group by Klausel kann eine Neustrukturierung der Daten einer Abfrage durchgeführt werden.

▶ Erklärung: Neustrukturierung von Daten ▼

- Die durch die group by Klausel angestossene Neustrukturierung der Daten einer Abfrage erfolgt in 2 Schritten: der Map Phase und der Aggregate Phase.
- Map Phase: In der Map Phase werden die Daten der Datenbasis auf disjunkte Gruppen verteilt.
- Aggregate Phase: In der Aggregate Phase werden die Daten jeder Gruppe zu einm einzelnen Datensatz verdichtet. Die Menge aller so bestimmten Datensätze wird zur Datenbasis der Abfrage. Die Struktur des Datenbestandes wurde damit einer Neustrukturierung unterzogen.





5.2.3 Map Phase

Map Phase ▼

In der Map Phase werden die Daten einer SQL Abfrage auf disjunkte **virtuelle Tabellen** verteilt.

▶ Erklärung: Map Phase ▼

- Wir möchten für jede Abteilung eines Unternehmens, die Anzahl der dort beschäftigten Mitarbeiter, bestimmen.
- Für jede Abteilung legt die Datenbankengine eine eigene virtuelle Tabelle an. Die Angestelltendaten werden nun in die virtuellen Tabellen der zugehörigen Abteilungen übernommen.
- Nach der Map Phase liegen die Angestelltendaten gruppiert auf ihre Abteilungen vor.
- Mit der group by Klausel wird bestimmt nach welchen Kriterien der Datenbestand nun gruppiert werden soll.

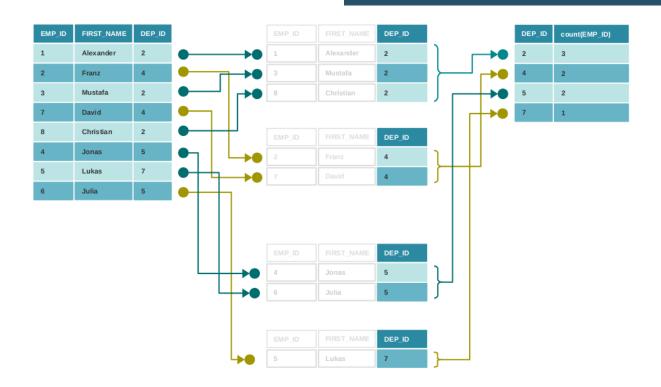


Figure 24. Group by: Neustrukturierung von Daten

5.2.4 Group by Klausel

Mit der group by Klausel wird bestimmt nach welchen Kriterien der Datenbestand gruppiert werden soll.

▶ Erklärung: Group by Klausel ▼

- Die disjunkten Werte, der in der group by Klausel angegebenen Spalten, definieren die Gruppen auf die der Datenbestand verteilt werden soll.
- Wird in einer Abfrage beispielsweise nach der department_id Spalte gruppiert, erfolgt eine Verteilung der Datensätze auf die unterschiedlichen Abteilungen des Unternehmens.

 Die Spaltenbezeichner der group by Klausel definierten dabei die Kriterien für die Neustrukturierung der Daten.

→ Query: Group by Klausel ▼

```
-- Group by Klausel
   ______
   -- Wir moechten nun wissen, wieviele Mitarbei-
   -- ter in den einzenen Abteilungen, der unter-
   -- schiedlichen Laender, arbeiten.
   SELECT DEPARTMENT_ID, COUNTRY_ID
       COUNT (EMPLOYEE_ID) EMPLOYEE_COUNT,
       MAX(SALARY) MAX_SALARY,
9
10
       MIN(SALARY) MIN_SALARY,
       SUM(SALARY) DEPARTMENT_COST
11
12 FROM EMPLOYEES
     JOIN DEPARTMENTS USING (DEPARTMENT_ID)
13
     JOIN REGIONS USING(REGION_ID)
15 GROUP BY COUNTRY_ID, DEPARTMENT_ID;
```

5.2.5 Semantik der Gruppenbildung

Wird der Datenbestand einer Abfrage nach mehreren **Kriterien** gruppiert, die im **Kontext** der Anwendung denselben Sachverhalt beschreiben, wird für die **Gruppierung** nur eines der Kriterien herangezogen.

▶ Query: Semantik der Gruppenbildung ▼

```
Semantik der Gruppenbildung

-- Semantik der Gruppenbildung

-- Die Spalten department_id und depart

-- ment_name beschreiben im Kontext der

-- Anwendung denselben Sachverhalt.

SELECT DEPARTMENT_ID, DEPARTMENT_NAME

FROM EMPLOYEES
NATURAL JOIN DEPARTMENTS
GROUP BY DEPARTMENT_ID, DEPARTMENT_NAME;
```

5.2.6 Fallbeispiel: Gruppierung

SQL Abfragen mit einer group by Klausel.

▶ Query: Group by Klausel ▼

 \Box

```
Anzahl der Angestellten pro Abteilung
    _ _____
   SELECT DEPARTMENT_ID, COUNT(EMPLOYEE_ID),
          AVG(SALARY)
   FROM EMPLOYEES
   GROUP BY DEPARTMENT ID:
   -- Anzahl der Angestellten fuer jedes Land
   SELECT COUNTRY_ID, COUNT(EMPLOYEE_ID)
   FROM EMPLOYEES
   GROUP BY COUNTRY_ID;
14
15
       Anzahl der Angestellten pro Abteilung
17
       fuer jedes Land
19
   SELECT COUNTRY_ID, COUNT(EMPLOYEE_ID)
   FROM EMPLOYEES
   GROUP BY COUNTRY_ID, DEPARTMENT_ID;
```

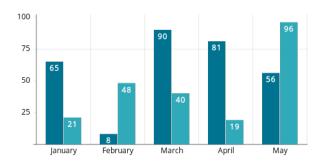
5.2.7 Aggregate Phase

Aggregate Phase ▼

In der Aggregate Phase werden die **Datensätze** der virtuellen Gruppen auf einen einzelnen Datensatz **verdichtet**.

Die Datenbasis der Abfrage besteht nun aus den aggregierten Datensätzen.

Nach der **Map Phase** des Gruppierungsvorgangs, liegen die Datensätze der Abfrage verteilt auf **virtuelle Tabellen** vor.



▶ Erklärung: Aggregate Phase ▼

- In der Aggregate Phase werden die Datensätze der einzelnen virtuellen Tabelle auf einen einzelnen Datensatz verdichtet.
- Die Verdichtung der Datensätze erfordert dabei eine Neustrukturierung der Daten. Für die Neustrukturierung der Daten gelten bestimmte Vorgaben.
- Umstrukturierte Datensätze dürfen nur Werte enthalten, nach denen ursprünglich gruppiert worden ist.
- Zusätzlich kann einem Zieldatensatz das Ergebnis beliebiger Aggregatfunktionen zugeordnet werden.
- Klauseln einer select Abfrage, die von der Datenbankengine nach der group by Klausel ausgewertet werden, haben nur mehr Zugriff auf die neustrukturierten Daten.

5.2.8 Having Klausel

Mit der having Klausel können für die in der group by Klausel definierten Gruppen, Filterkriterien definiert werden.

▶ Analyse: Filter: having Klausel ▼

Mit der where Klausel kann der Datenbestand einer Abfrage nach bestimmten Kriterien gefiltert werden.

Zeitlich erfolgt die **Auswertung** der where Klausel in SQL Abfragen vor der Auswertung der group by Klausel. Es fehlt damit die Möglichkeit die **virtuellen Gruppen** einer group by Klausel zu filtern.

- Mit der having Klausel stellt die SQL Spezifikation eine Möglichkeit zur Verfügung, die virtuellen Gruppen der group by Klausel zu filtern.
- Wir haben damit eine Möglichkeit an der Hand eine Selektion auf Gruppenebene durchzuführen.

5.2.9 Null Aggregat

Null Aggregat ▼

Als **Null Aggregat** werden **virtuelle Gruppen** bezeichnet, die aus Datensätzen bestehen die keiner konkreten Gruppe zugeordnet werden können.

▶ Erklärung: Null Aggregat ▼

- Alle Datensätze einer SQL Abfrage, die für eines der Gruppierungskriterien keinen Wert besitzen, werden in einer eigenen virtuellen Gruppe zusammengefasst: dem Nullaggregat.
- Das NULLS FIRST bzw. NULLS LAST Schlüsselwort bestimmt ob das Null Aggregat dem Ergebnis vorangestellt oder als letzte virtuelle Gruppe im Ergebnis figuriert.

6. SQL - Komplexe Abfragen



01. U	Interabfragen	64
02. V	Vith Klausel	67
03. P	aarweise Vergleich	??
04. N	Mengenoperationen	68
05. 6	Quantoren	72

6.1. Unterabfragen





Unterabfragen ▼

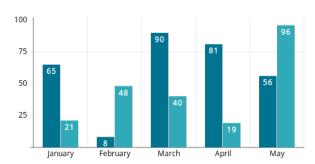
Unterabfragen sind **select Ausdrücke**, die in SQL Abfragen eingebettet werden.

6.1.1 Unterabfragen

Off gibt es **Fragestellungen**, die auf einfache Weise in SQL nicht zu beantworten sind: z.B.: Wie heissen die Mitarbeiter mit dem geringsten Einkommen im Unternehmen?

▶ Analyse: Unterabfragen ▼

- Um diese Fragestellung beantworten zu können, müßten wir erst einmal wissen wie hoch das geringste Einkommen im Unternehmen ist, um anschließend zu ermitteln, welche Mitarbeiter ein entsprechendes Einkommen beziehen.
- Das Problem: Zur Beantwortung der vorhergehenden Frage müßten 2 Abfragen zur selben Zeit abgesetzt werden können.
- Wir brauchen damit einen neuen Ansatz: Unterabfragen.



▶ Erklärung: Unterabfragen **▼**

- Unterabfragen sind select Ausdrücke die in SQL Abfragen eingebettet werden. Die SQL Spezifikation erlaubt dabei Unterabfragen in der select, from, where bzw. having Klausel.
- Beim Auswerten einer SQL Abfrage, berechnet die Datenbankengine zuerst das Ergebnis der Unterabfragen. Das Ergebnis der Unterabfrage steht der Abfrage dann in Form einer virtuellen Tabelle zur Verfügung.





6.1.2 Formen von Unterabfragen

Die SQL Spezifikation definiert mehrere Formen von Unterabfragen.

▶ Auflistung: Formen von Unterabfragen ▼



Innere View ▼

Unterabfragen in der from Klausel werden als Innere Views bezeichnet.

In der from Klausel einer Abfrage wird die **Datenbasis** einer Query definiert. Das **Ergebnis** der Inneren View bildet in diesem Fall die Datenbasis der Abfrage.

杏

Skalare Abfragen ▼

Subqueries die nach der Auswertung durch die SQL Engine als Ergebnis lediglich einen einzelnen Datensatz enthalten, werden als Skalare Abfragen bezeichnet.

In der **select Klausel** dürfen nur Skalare Abfragen definiert werden.

O₀

Konditionale Abfragen ▼

Unterabfragen in der **where Klausel** bzw. **having Klausel** werden als Konditionale Abfragen bezeichnet.

Das Ergebins einer Konditionale Abfrage wird für die Auswertung der having bzw. where Klausel herangezogen.

6.1.3 Subqueryform: Innere View

Unterabfragen in der from Klausel werden als Innere Views bezeichnet.

▶ Erklärung: Innere View ▼

In der from Klausel einer Abfrage wird die Datenbasis einer Query definiert.

Das Ergebnis der Inneren View wird dabei in einer virtuellen Tabelle gepeichert.

▶ Query: Innere View Beispiele ▼

```
Subqueryform: Innere View
   SELECT E.FIRST_NAME, E.LAST_NAME, E.SALARY
   FROM (SELECT MAX(SALARY) MAX_SAL,
               DEPARTMENT_ID
         FROM EMPLOYEES
         GROUP BY DEPARTMENT_ID) SUB
   JOIN EMPLOYEES E
   ON E.DEPARTMENT_ID = SUB.DEPRATMETN_ID
   AND E.SALARY = SUB.MAX_SAL;
11
12
   SELECT E.FRIST_NAME, E.LAST_NAME, E.SALARY
13
14
           E.DEPARTMENT_ID,
           E.JOB_ID
   FROM EMPLOYEES E JOIN
16
        (SELECT MIN(SALARY) M_SAL
17
         FROM EMPLOYEES) SUB_QUERY
18
   ON E.SALARY = SUB_QUERY.M_SAL
   ORDER BY E.DEPARTMENT_ID;
```

Konzept	Beschreibung	Seite
Innere View	Unterabfragen in der from Klausel werden als Innere Views bezeichnet. Das Ergebnis einer Inneren View bildet in diesem Fall die Datenbasis einer Abfrage.	65
Skalare Abfrage	Subqueries die nach Ihrer Auswertung durch die Datenbankengine als Ergebnis lediglich einen einzelnen Datensatz enthalten, werden als Skalare Abfragen bezeichnet. Skalare Abfragen können in der select, from, where bzw. having Klausel definiert werden.	66
Konditionale Abfrage	Unterabfragen in der where Klausel bzw. having Klausel werden als Konditionale Abfragen bezeichnet. Das Ergebins einer Konditionale Abfrage wird für die Auswertung der having bzw. where Klausel herangezogen.	
With Klausel	Mit der with Klausel kann SQL Code einfach und lesbar strukturiert werden. Dazu wird in der with Klausel eine Liste von Queries definiert, die anschließend in der eigentlichen Abfrage referenziert werden können.	
Union	Die union Klausel wird verwendet, um die Ergebnismengen zweier oder mehrerer select Anweisungen miteinander zu kombinieren.	68
Intersect	Die intersect Klausel wird verwendet, um die Durchschnittsmenge zweier oder mehrerer select Anweisungen zu bilden.	69
Except	Die except Klausel wird verwendet, um die Differenzmenge zweier oder mehrerer select Anweisungen zu bilden.	69
Quantoren	Zur Prüfung einer Menge von Datensätzen auf bestimmte Eigenschaften können die logischen Operatoren ALL, ANY bzw. EXISTS verwendet werden.	72
Hierarchische Abfragen	Hierarchische Abfragen ermöglichen Auswertungen zu Hierarchischen Strukturen im Datenbestandes.	70

Figure 25. Konzepte komplexer Abfragen

6.1.4 Subqueryform: Skalare Abfragen

Subqueries die nach der Auswertung durch die SQL Datenbankengine im Ergebnis lediglich einen einzelnen Datensatz enthalten, werden als Skalare Abfragen bezeichnet.

Unterabfragen in der **select Klausel** müssen Skalare Abfragen sein.

▶ Query: Skalare Abfrage ▼

```
SELECT E.FRIST_NAME, E.LAST_NAME,

(SELECT SUM(SALARY) FROM EMPLOYEES)

"company income"

FROM EMPLOYEES E JOIN DEPARTMENTS D

ON E.DEPARTMENT_ID = D.DEPARTMENT_ID

GROUP BY E.DEPARTMENT_ID,

D.DEPARTMENT_NAME

ORDER BY D.DEPARTMENT_NAME, E.LAST_NAME;
```

6.1.5 Subqueryform: Konditionale Abfrage

Unterabfragen in der **where** bzw. **having Klausel** werden als Konditionale Unterabfragen bezeichnet.

▶ Erklärung: Konditionale Abfrage ▼

- Das Ergebins einer Konditionale Abfrage wird für die Auswertung der having bzw. where Klausel herangezogen.
- Verwenden Sie für Vergleiche mit Konditionalen Abfragen den in Operator.

→ Query: Konditionale Unterabfragen ▼

```
2 -- Subqueryform: Unterabfragen
3 -- -- SELECT E.FIRST_NAME, E.LAST_NAME
5 FROM EMPLOYEES E
6 WHERE E.SALARY IN
7 (SELECT MIN(SALARY) FROM EMPLOYEES);
```

Select last_name, job_id, salary FROM employees WHERE (deptartment_id, salary) IN (SELECT department_id, min(salary) FROM employees GROUP BY department_id)

6.2. With Klausel

Mit Hilfe der With Klausel können SQL Abfragen auf einfache Weise **logisch strukturiert** werden.

6.2.1 WITH Klausel - Strukturierung

Komplexe SQL Abfragen sind off schwer lesbar bzw. unverständlich.

▶ Erklärung: Codestrukturierung ▼

- SQL Code wird im Gegensatz zur funktionalen Programmierung nicht über Unterprogrammen, sondern mit der Hilfe von Unterabfragen strukturiert.
- Die Strukturierung von SQL Code mit Unterabfragen führt jedoch zu einer Verschachtelung des Abfragecodes.
- Abfragen dieser Form müssen von innen nach außen ausgewertet.

😋 WITH Klausel - Strukturierung 🔻

Die with Klausel ermöglicht es SQL Code auf einfache Weise logisch zu strukturieren. Dazu wird in der with Klausel eine Liste von Queries definiert, die aus der eigentlichen Abfrage heraus referenziert werden können.

Die in der with Klausel definierten Abfragen werden als Innere Views referenziert.



6.2.2 Syntax: WITH Klausel

In SQL Abfragen wird die with Klausel syntaktisch vor der select Klausel definiert.

▶ Syntax: WITH Klausel ▼

```
Syntax: with Klausel
   WITH query_name1 AS (
            SELECT ...
        ), query_name2 AS (
6
            SELECT ...
        ), query_name3 AS (
            SELECT ...
9
        )
10
   SELECT ...
       FROM query_name1 q1
       JOIN query_name2 q2 on ...
13
       . . . :
14
        Query: with Klausel
18
   WITH REP_EMPLOYEES AS (
19
              SELECT MAX(SALARY) MAX_SAL,
20
                     E.DEPARTMENT_ID
21
              FROM EMPLOYEES E
              GROUP BY E.DEPARTMENT ID
24
   SELECT E.DEPARTMENT_ID
25
           E.FIRST_NAME
   FROM EMPLOYEES E
27
   JOIN REP_EMPLOYEES R ON
           E.SALARY = R.MAX_SAL AND
29
           E.DEPARTMENT_ID = R.DEPARTMENT_ID
30
   JOIN DEPARTMENTS D ON
           D.DEPARTMENT_ID = E.DEPARTMENT_ID
33 ORDER BY D.DEPARTMENT_NAME;
```

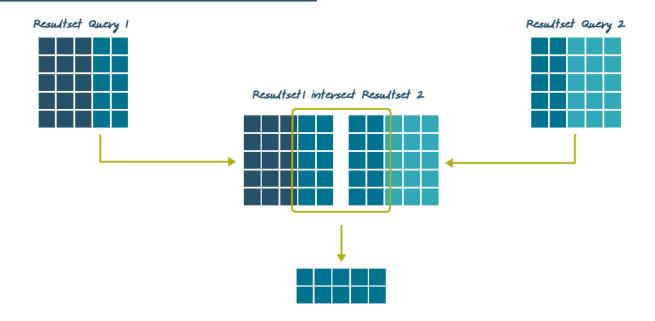


Figure 26. Mengentheoretische Operation: Intersect

6.3. Mengentheoretische Operationen

Mengenlehre ▼

Die Mengenlehre ist ein grundlegendes Teilgebiet der Mathematik, das sich mit der **Untersuchung von Mengen** beschäftigt. Die Mengenlehre ist dabei ein essentialer Bestandteil der SQL Sprachspezifikation.

6.3.1 Mengentheoretische Operationen

SQL als Programmiersprache definiert eine **mengenorientierte Sprachschnittstelle** zur Datendefinition bzw. Datenmanipulation.

▶ Erklärung: Setoperationen ▼

- Mengentheoretische Operationen sind ein fundamentaler Bestandteil der SQL Sprachspezifikation.
- Die Sprache selbst unterstützt dabei alle grundlegenden mengentheoretischen Operationen.

6.3.2 Union Klausel - Vereinigungsmenge

Die union Klausel wird verwendet, um die **Ergebnismengen** zweier oder mehrerer select Anweisungen miteinander zu **kombinieren**.

▶ Erklärung: union, union all Klausel ▼

- Um die Ergebnisse 2er Queries miteinander kombinieren zu können, muss die Struktur der Ergebnisdatensätze beider Abfragen übereinstimmen.
- Verwenden Sie die union Klausel statt der union all Klausel um Kopien des gleichen Datensatzes aus der Ergebnismengen der Abfrage zu entfernen.

▶ Query: union, union all Klausel ▼

```
1 -- Union, Union all Klausel
3 -- Union, Union all Klausel
4 SELECT LAST_NAME, FIRST_NAME
5 FROM EMPLOYESS
6 WHERE SALARY=(SELECT MIN(SALARY) FROM EMP)
7 --> UNION ALL <--
8 SELECT LAST_NAME, FIRST_NAME
9 FROM EMPLOYESS
10 WHERE SALARY=(SELECT MAX(SALARY) FROM EMP);
```

Konzept	Beschreibung	Mengenoperation
Schnittmenge	Die Schnittmenge zweier Mengen A und B ist die Menge aller Elemente die sowohl zu A als auch zu B gehören.	INTERSECT
Vereinigungsmenge	Die Vereinigungsmenge zweier Mengen A und B ist die Menge aller Elemente, die zu A oder zu B oder zu beiden Mengen gehören.	UNION
Differenzmenge	Die Differenzmenge zweier Mengen A und B ist die Menge aller Elemente, die zu A, nicht aber zu B gehören.	EXCEPT

Figure 27. Mengentheoretische Operationen

6.3.3 Intersect Klausel - Durchschnittsmenge

Mit der intersect Klausel kann die **Durchschnittsmenge** der Ergebnisdatensätze zweier oder mehrerer select Anweisungen ermittelt werden.

▶ Syntax: intersect Klausel ▼

```
__ _____
   -- Syntax: intersect Klausel
   ______
   SELECT Ausdruck1, Ausdruck2, ... Ausdruck_n
  FROM Tabellen
  INTERSECT
   SELECT Ausdruck1, Ausdruck2, ... Ausdruck_n
  FROM Tabellen;
10
   -- intersect Klausel
   __ _____
   SELECT P.ID, P.TITLE, P.DESCRIPTION
        P.PROJECT_STATE,
14
        P.PROJECT_TYPE,
   FROM L_PROJECTS P
16
   WHERE ( SELECT SUM(AMOUNT)
         FROM L_FUNDINGS
          WHERE PROJECT_ID = P.ID
19
         GROUP BY PROJECT_ID ) > 0
20
   ORDER BY P.TITLE
   --> INTERSECT <--
   SELECT P.PROJECT_ID, P.TITLE, P.DESCRIPTION
        P.PROJECT_STATE,
24
         P.PROJECT_TYPE
25
  FROM C_PROJECTS P JOIN C_FUNDING F
  ON P.PROJECT_ID = F.PROJECT_ID
  WHERE F.AMOUNT > 0
ORDER BY P.TITLE;
```

6.3.4 Except Klausel - Differenzmenge

Mit der except Klausel kann die **Differenzmenge** der Ergebnisdatensätze zweier oder mehrerer select Anweisungen ermittelt werden.

▶ Syntax: except Klausel ▼

```
-- Syntax: except Klausel
   ______
  SELECT Ausdruck1, Ausdruck2, ... Ausdruck_n
5 FROM Tabellen
  EXCEPT
  SELECT Ausdruck1, Ausdruck2, ... Ausdruck_n
  FROM Tabellen;
  ______
10
   -- except Klausel
11
  ______
  SELECT P.ID, P.TITLE, P.DESCRIPTION
         P.PROJECT_STATE,
14
         P.PROJECT_TYPE,
1.5
  FROM L_PROJECTS P
16
   WHERE ( SELECT SUM(AMOUNT)
17
         FROM L_FUNDINGS
         WHERE PROJECT_ID = P.ID
19
         GROUP BY PROJECT_ID ) > 0
  ORDER BY P.TITLE
  --> EXCEPT <--
   SELECT P.PROJECT_ID, P.TITLE, P.DESCRIPTION
         P.PROJECT_STATE,
24
         P.PROJECT_TYPE
25
FROM C_PROJECTS P JOIN C_FUNDING F
ON P.PROJECT_ID = F.PROJECT_ID
28 WHERE F.AMOUNT > 0
ORDER BY P.TITLE;
```

Pseudospalte	Beschreibung	Seite
CONNECT_BY_ISLEAF	Die connect_by_isleaf Pseudospalte ist ein logischer Verweis auf die hierarchische Abhängigkeit eines Datensatzes. Ein Datensatz ohne Kindelemente hat dabei einen Wert von 1. alle anderen Datensätze haben eine Wert von 0.	
CONNECT_BY_ISCYCLE	Besteht zwischen abhängigen Datensätzen einer hierarchischen Struktur eine wechselseitige Beziehung hat die connect_by_iscycle Spalte einen Wert von 1 anderfalls 0.	
CONNECT_BY_ROOT	Die connect_by_root Pseudospalte ist ein logischer Verweis auf die Wurzel de erarchischen Struktur.	
LEVEL	Der Level eines Datensatze beschreibt die Position des Datensatzes innerhalb einer hierarchischen Struktur. Datensätze an der Wurzel eines Baums haben dabei einen Level von 1.	

Figure 28. Hierarchische Abfragen: Pseudospalten

6.4. Hierarchische Abfragen



Hierarchische Abfragen ▼

Bei Hierarchischen Abfragen handelt es sich um eine besondere Form von **SQL Abfragen**. Hierarchische Abfragen werden zur Auswertung **hierarchischer Strukturen** verwendet.

6.4.1 Hierarchische Strukturen

Hierarchische Strukturen gehören zu den primären **Datenstrukturen** der Datenverarbeitung.

▶ Erklärung: Hierarchische Strukturen ▼

- Hierarchische Strukturen werden in der Datenverarbeitung zur Beschreibung einer Vielzahl von Anwendungsfällen verwendet: Organigramme, Führungsstrukturen, Dateisysteme usw.
- Hierarchische Strukturen werden dazu als logische Baumstrukturen abgebildet.
- Relationale Systeme können Baumstrukturen jedoch nicht direkt darstellen. Zur Definition einer Hierarchie zwischen 2 Datensätzen, werden die Datensätze miteinander in Relation gesetzt. Der Ausgangs- und Zielpunkt der Relation ist in der Regel dieselbe Entität.

6.4.2 CONNECT BY Klausel - Rekursion

Für Abfragen auf hierarchischen Strukturen wird in SQL Abfragen die connect by Klausel verwendet.

▶ Erklärung: Connect by Klausel ▼

- In der connect by Klausel werden die Abhängigkeiten der Eltern- und Kindelementen einer Baumstruktur beschrieben. Das prior Schlüsselwort wird dabei dem Kindelement zugestellt.
- Mit dem starts with Prädikat der connect by Klausel wird der Startpunkt einer hierarchischen Struktur definiert. Eine Baumstruktur kann dabei mehrere Wurzelelmente haben. Wird in der Abfrage kein starts with Prädikat definiert, gelten alle Einträge der Tabelle als Ausgangspunkt der Rekursion.

▶ Query: Connect by Klausel ▼

```
-- Fallbeispiel: Connect By Klausel

SELECT EMPLOYEE_ID, FIRST_NAME, LAST_NAME

MANAGER_ID, LEVEL

FROM EMPLOYEES

STARTS WITH MANAGER_ID IS NULL

CONNECTED BY

PRIOR EMPLOYEE_ID = MANAGER_ID;
```

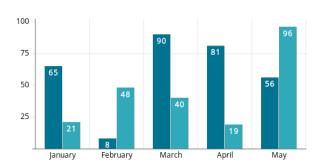
Funktion	Beschreibung	Seite
SYS_CONNECT_BY_PATH	Die SYS_CONNECT_BY_PATH Funktion generiert aus der Liste aller Vorfahren des Datensatzes einen Zeichenkettendarstellung.	71
RPAD	Mit der RPAD Funktion kann eine Zeichenkette rechtsbündig mit einem vorgegebenem Zeichen aufgefüllt werden.	71

Figure 29. Hierarchische Abfragen: Funktionen

6.4.3 Hierarchische Abfragen: Pseudospalten

Zusammen mit der connect by Klausel definiert die SQL Spezifikation eine Reihe von **Pseudospalten** zur Formulierung von hierarchischen Abfragen.

Die Pseudospalten der connect by Klausel halten zusätzliche Informationen zur **Beschreibung** hierarchischer Strukturen.



▶ Query: Pseudospalten ▼

```
Tabellendefinition: trees
      _____
   CREATE TABLE TREES (
       ID NUMBER, PARENT_ID NUMBER,
       CONSTRAINT TREES_PK PRIMARY KEY (ID),
       CONSTRAINT TREES_TREES_FK
           FOREIGN KEY (PARENT_ID)
           REFERENCES TAB1(ID)
9
   );
   SELECT ID, CONNECT_BY_ISLEAF AS LEAF,
         LEVEL, PARENT_ID
13
  FROM TREES
   START WITH PARENT_ID IS NULL
   CONNECT BY PARENT_ID = PRIOR ID;
```

6.4.4 Hierarchische Abfragen: Funktionen

Zusammen mit der connect by Klausel definiert die SQL Spezifikation eine Reihe von Funktionen zur Fromulierung von hierarchischen Abfragen.

▶ Query: Funktionen ▼

```
Syntax: sys_connect_by_path
    __ _____
    -- Die Funktion generiert aus der Liste
    -- aller Vorfahren des Datensatzes eine
   -- Zeichenkettendarstellung.
   SYS_CONNECT_BY_PATH(
        LABEL IN NAME%TYPE,
        SEPERATOR IN VARCHAR2
9
   );
10
12
        Syntax: RPAD
13
   -- Mit der RPAD Funktion kann eine Zeichen-
    -- kette rechtsbuendig mit einem vorgegebenem
   -- Zeichen aufgefuellt werden.
   RPAD(
18
       VALUE IN VARCHAR2,
19
       SIZE IN NUMBER,
20
       LITERAL IN CHAR
21
   );
22
23
   SELECT id, parent_id
24
          LTRIM(SYS_CONNECT_BY_PATH(ID, '-'), '-'),
          RPAD('.', (LEVEL - 1)*2, '.') || id,
          CONNECT_BY_ISLEAF AS LEAF,
27
28 FROM TREES
   START WITH PARENT_ID IS NULL
  CONNECT BY PARENT_ID = PRIOR ID
   ORDER SILBINGS BY ID;
```

6.5. Quantoren

Quantoren -

Quantoren sind **logische Operatoren** mit denen eine Menge von Werten auf eine bestimmte Eigenschaft geprüft werden kann.

6.5.1 ALL Operator

Beim all Operator handelt es sich um einen logischen Operator.

Der all Operator evaluiert zu true wenn alle Elemente einer Menge eine bestimmte Bedingung erfüllen.

➤ Syntax: All Operator ▼

 \Box

```
-- Syntax: ALL Operator
   __ _____
   SELECT <expression>
  FORM <expression>
   WHERE column_name <operator> ALL
      (SELECT <expression> ...)
   ______
   -- ALL Operator
   ______
   -- Finden Sie alle Angestellten deren Gehalt
   -- hoeher ist als alle Werte einer Liste.
14
   SELECT FIRST_NAME, LAST_NAME
         SALARY
  FROM EMPLOYEES
   WHERE SALARY > ALL (
      5000, 6000, 10000
19
  ORDER BY LAST_NAME;
22
   -- Finden Sie alle Angestellten die das hoe-
23
   -- chste Gehalt im Unternehmen beziehen.
   SELECT FIRST_NAME, LAST_NAME
        SALARY
26
  FROM EMPLOYEES
   WHERE SALARY >= ALL (
      SELECT SALARY FROM EMPLOYEES
```

ORDER BY LAST_NAME;

6.5.2 EXISTS Operator

Beim exists Operator handelt es sich um einen **lo-gischen Operator**.

Der exists Operator evaluiert zu true wenn zumindestens ein Element einer Menge eine bestimmte Bedingung erfüllt.

▶ Syntax: Exists Operator ▼

```
Syntax: EXISTS Operator
    __ _____
   SELECT <expression>
   FORM <expression>
   WHERE EXISTS
       (SELECT <expression> ... )
   -- EXISTS Operator
10
   ______
11
   -- Finden Sie alle Angestellten die das hoe-
   -- chste Gehalt im Unternehmen beziehen.
   SELECT E.FIRST_NAME, E.LAST_NAME
          E.DEPARTMENT_NAME,
15
          E.SALARY
16
   FROM EMPLOYEES E
   JOIN DEPARTMENT D
ON E.DEPARTMENT_ID = D.DEPARTMENT_ID
   WHERE NOT EXISTS (
       SELECT E2.LAST_NAME
21
       FROM EMPLOYEES E2
22
       WHERE E2.SALARY > E.SALARY
23
24
   ORDER BY LAST_NAME;
26
27
   -- Finden Sie alle Projekte die keine
   -- Foerderung haben.
   SELECT P.TITLE, P.PROJECT_TYPE
          P.IS_FWF_SPONSORED,
31
          P.IS_EU_SPONSORED,
32
          P.PROJECT_STATE
   FROM PROJECTS P
   WHERE NOT EXISTS (
       SELECT F. AMOUNT
36
        FROM FUNDINGS F
37
        WHERE F.PROJECT_ID = P.PROJECT_ID
   ORDER BY P.TITLE:
```

.

7. SQL - Data Definition Language



_	
01. Datenbankartefakte	74
02. Tabelle	75
03. Constraint	78
04. View	80
05. Index	81
06. Sequenz	84

7.1. Datenbankartefakte

Data Definition Language 🔻

Mit **DDL Befehle** kann die **Struktur** einer relationalen Datenbank definiert bzw. geändert werden.

7.1.1 Datenbankartefakte

()

Datenbankartefakte beschreiben die Struktur einer Datenbank.







▶ Auflistung: Datenbankartefakte ▼

- Schema: Ein Schema ist ein logischer Namensraum für die Tabellen eines Geschäftsfalls. Im Sprachgebrauch wird ein Schema auch als Geschäftsfall bezeichnet. Ein Datenbankserver kann eine beliebige Zahl von Schemen verwalten.
- Tabelle: Ein Datenbankschema ist ein logischer Namensraum für die Daten eines Geschäftfalls. Tabellen repräsentieren dabei die einzelnen Aspekte der Geschäftsdaten. Aus technischer Sicht werden in Tabellen gleichartige Datensätze gesammelt.
- Constraints: Constraints werden verwendet um die Konsistenz der Daten in einer Datenbank sicherzustellen. SQL unterstützt mehrere Formen von Constraints. Damit können die primären Konsistenzanforderungen sichergestellt werden.
- View: Eine View ermöglicht es Datenbankabfragen wie Datenbankobjekte zu behandeln. SQL Queries können so für den späteren Gebrauch gespeichert werden.
- Trigger: Trigger sind Datenbankroutinen deren Ausführung durch bestimmte Ereignisse angestossen wird.
- Index: Ein Datenbankindex ist eine Datenstruktur zur Beschleunigung der Suche und Sortierung von Datensätzen.

Befehl	Beschreibung	Seite
CREATE TABLE	Der CREATE TABLE Befehl wird zum Anlegen einer Tabelle in der Datenbank verwendet. Der Befehl besitzt dabei 2 unterschiedliche Ausprägungen um die Struktur von Tabellen zu definieren.	76
ALTER TABLE	Der ALTER TABLE Befehl wird zum Bearbeiten der Struktur einer Tabelle in der Datenbank verwendet. Der Befehl besitzt dabei unterschiedliche Ausprägungen und Optionen zum Löschen bzw. Hinzufügen von Feldern bzw. Constraints.	77
DROP TABLE	Der DROP TABLE Befehl wird zum Löschen einer Tabelle in der Datenbank verwendet.	76
TRUNCATE TABLE	Der TRUNCATE TABLE Befehl wird zum Löschen der Datensätze einer Tabelle verwendet.	77
CREATE VIEW	Der CREATE VIEW Befehl zum Anlegen einer View in der Datenbank verwendet.	80
DROP VIEW	Der DROP VIEW Befehl zum Löschen einer View in der Datenbank verwendet.	81
CREATE SEQUENCE	Der CREATE SEQUENCE Befehl zum Anlegen einer Sequenz in der Datanbank verwendet. Der Befehl besitzt unterschiedliche Optionen um die Sequenz an den geforderten Geschäftsfall anpassen zu können.	??
DROP SEQUENCE	Der DROP SEQUENCE Befehl zum Löschen einer Sequenz aus der Datenbank verwendet.	??

Figure 30. DDL Befehle

7.2. Datenbankartefakt: Tabelle

Eine Datenbanktabelle repräsentiert einen einzelnen **Aspekt** eines spezifischen Geschäftsfalls.

7.2.1 Tabelle



Datenbanktabelle -

Datenbanktabellen bestehen aus Zeilen und Spalten. Daten werden in Form von Datensätzen in einer Tabelle gespeichert.

- **Zeile**: Jede Zeile einer Tabelle speichert einen einzelnen Datensatz.
- **Spalte:** Die Spalten einer Tabelle beschreiben die Attribute der Datensätze.

▶ Erklärung: Datenbanktabellen ▼

In einer Datenbanktabelle werden alle gleichartigen Datensätze eines Geschäftsfalls gesammelt. Der Einsatz von Tabellen hilft dabei bei der logischen und physischen Strukturierung der Daten.

7.2.2 Tabellendefinition



Tabellendefinition ▼

Zur Beschreibung einer Tabelle werden die Eigenschaften der einzelnen Spalten der Tabelle definiert. **Spaltendefinitionen** folgen dabei einem strikt vorgegebenem Muster:

spaltenbezeicher datentyp [attribute+]

▶ Erklärung: Spaltendefinietion **▼**

- Spaltenbezeicher: Für eine Tabellenspalte kann ein beliebiger Spaltenbezeicher gewählt werden. Es ist jedoch darauf zu achten daß der Bezeicher nicht mehr als 32 Zeichen lang sein kann, sowie keine Sonderzeichen enthalten darf.
- Datentyp: Tabellenspalten haben immer einen spezifischen Datentyp. Lediglich Werte die zum angegebenen Datentyp kompatible sind, können in eine Spalte eingetragen werden.
- Attribute: Optional k\u00f6nnen f\u00fcr eine Spalte eine Reihe von Attributen definiert werden.

7.2.3 Schlüsseldefinition

Eine der Spalten einer Tabelle muß als Schlüsselspalte designiert werden.

()

Primärschlüssel -

Anhand eines Primärschlüssels können die in der Tabelle gespeicherten Datensätze voneinander unterschieden werden.

▶ Erklärung: Schlüsselspalten ▼

- Der Schluessel einer Tabelle besteht dabei aus einer oder mehrerer Spalten der Tabelle. Ein Schlüssel darf jedoch maximal nur soviele Spalten enthalten, wie notwendig sind, um die Datensätze der Tabelle zu differenzieren.
- Bestimmte Spalten einer Tabelle können auch als Fremdschlüsselspalten ausgewiesen wer-Fremdschlüssel sind Verweise auf die Primärschlüssel anderer Tabellen. Über Fremdschlüssel werden die Daten unterschiedlicher Tabellen in Relation gesetzt.





7.2.4 DDL Befehl: create table

Der create table Befehl wird zum Anlegen von Tabellen in einer Datenbank verwendet.

▶ Syntax: create table ▼

```
-- Syntax: CREATE TABEL
   CREATE TABLE table_name (
      column1 datatype [NOT NULL|NULL|UNIQUE],
      PRIMARY KEY (column_name+),
      [CONSTRAINT fk_name FOREIGN KEY
           (column_name+)
           REFERENCES table_name (column_name+)
           [ON DELETE CASCADE]]
   );
11
12
13
   CREATE TABLE table_name AS
       SELECT column1, column2, ...
14
       FROM existing_table_name;
```

7.2.5 Fallbeispiel: create table

Der create table Befehl wird zum Anlegen von Tabellen verwendet.

▶ DDL: employees, departments ▼

```
Fallbeispiel: hr schema
   ______
   CREATE TABLE EMPLOYEES (
5
       EMPLOYEE_ID
                     NUMBER(19,0) NOT NULL,
       SALARY
                     NUMBER(10,0) NOT NULL,
                     NUMBER(19,0) NOT NULL,
       JOB_ID
       FIRST_NAME
                     VARCHAR(30) NOT NULL,
8
       MIDDLE_NAME
                     VARCHAR(30) NOT NULL,
9
                     VARCHAR(30) NOT NULL,
       LAST_NAME
10
       DEPARTMENT_ID NUMBER(19,0) NOT NULL,
11
       PRIMARY KEY (EMPLOYEE_ID),
       CONSTRAINT
                    FK_DEPARTMENTS_DEP_ID
13
14
          FOREIGN KEY (DEPARTMENT_ID)
          REFERENCES DEPARTMENTS (DEPARTMENT_ID)
15
   );
17
   CREATE TABLE DEPARTMENTS (
      DEPARTMENT_ID NUMBER(19,0) NOT NULL UNIQUE,
19
      LOCATION_ID NUMBER(19,0) NOT NULL,
20
      DEP_NAME
                   VARCHAR(30) NOT NULL,
21
     PRIMARY KEY (DEPARTMENT_ID),
22
      CONSTRAINT FK_LOCATION_LOCATION_ID
23
           FOREIGN KEY (LOCATION_ID)
24
           REFERENCES LOCATIONS (LOCATION_ID)
           ON DELETE CASCADE
27 );
```

7.2.6 DDL Befehl: drop table

Der drop table Befehl wird zum Löschen von Tabellen aus der Datenbank verwendet.

▶ DDL: Tabellen verwalten ▼

 \Box

```
______
   Befehl: DROP TABLE
  ______
    Befehl: Table Artefakte loeschen
 DROP TABLE TABLE_NAME;
7 DROP TABLE STUDENTS;
```

7.2.7 DDL Befehl: truncate table

Der truncate table Befehl wird zum Löschen aller Datensätze einer Tabelle verwendet.

▶ DDL: Datensätze löschen ▼

```
1 -- Befehl: TRUNCATE TABLE
3 -- Befehl: Table Artefakte loeschen
5 TRUNCATE TABLE TABLE_NAME;
6 TRUNCATE TABLE STUDENTS;
```

7.2.8 DDL Befehl: alter table

Der alter table Befehl wird verwendet um die Struktur der Tabellen einer Datenbank zu ändern.

▶ Syntax: alter table ▼

```
-- Syntax: ALTER TABLE
   _______
   -- Der ALTER TABLE Befehl besitzt unter-
  -- schiedliche Auspraegungen und Optionen
   -- fuer das Loeschen bzw. Hinzufuegen von
  -- Feldern bzw. Constraints.
   ALTER TABLE table_name {
       RENAME TO new_table_name
10
       MODIFY (column action)
                                     11
       ADD (column_name datatype attribute) |
12
       DROP (column_name)
                                   ADD CONSTRAINT fk_name
14
          FOREIGN KEY (column_name+)
          REFERENCES table (column_name+) |
       RENAME CONSTRAINT old TO new
           CONSTRAINT constraint_name |
       DROP
       DROP
             PRIMARY KEY
19
  }
20
21
   ______
   -- Fallbeispiel: ALTER TABLE
   ______
24
  ALTER TABLE PROJECTS RENAME TO C_PROJECTS;
25
26
  ALTER TABLE C_PROJECTS ADD (
      IS_FFG_SPONSERED NUMBER(1)
28
  );
```

7.2.9 Fallbeispiel: alter table

Der alter table Befehl wird verwendet um die Struktur der Tabellen der Datenbank zu verwalten.

▶ DDL: alter table Beispiele ▼

```
-- Fallbeispiel: ALTER TABLE
3 -- -----
4 -- Befehl: Constraints hinzufuegen/loeschen
   ALTER TABLE C_PROJECT_PARTNERS
   ADD CONSTRAINT FK_PROJECT_PARTNERS
         FOREIGN KEY (PROJECT_ID)
         REFERENCES C_PROJECTS (PROJECT_ID);
8
   ALTER TABLE C_PROJECTS ADD CONSTRAINT
   UQ_PROJECTS_CODE UNIQUE (PROJECT_CODE);
11
12
   ALTER TABLE C_PROJECTS DROP CONSTRAINT
13
   UQ_PROJECTS_CODE;
15
   ALTER TABLE C_PROJECTS ADD CONSTRAINT
16
   CHECK_LEGAL_TYPE CHECK
17
   (LEGAL_FOUNDATION IN ('P_26', 'P_27'));
18
   -- Befehl Constraints ein-/ausschalten
   ALTER TABLE C_PROJECTS DISABLE CONSTRAINT
   UQ_PROJECTS_CODE;
23
   ALTER TABLE C_PROJECTS ENABLE CONSTRAINT
   UQ_PROJECTS_CODE;
   -- Spalteneigenschaften veraendern
27
   ALTER TABLE C_PROJECTS
28
   MODIFY DESCRIPTION VARCHAR2 (4000);
30
   ALTER TABLE C_PROJECTS MODIFY (
31
       IS_FFG_SPONSERED NUMBER(1) NOT NULL,
32
       IS_EU_SPONSERED NUMBER(1) NOT NULL
   );
34
35
   -- Spalten hinzufuegen
36
   ALTER TABLE C_PROJECTS ADD DESCRIPTION
37
   VARCHAR (255);
39
40 ALTER TABLE C_PROJECTS ADD (
        IS_FFG_SPONSERED NUMBER(1),
41
        IS_EU_SPONSERED NUMBER(1)
42
43 );
```

7.3. Datenbankartefakt: Constraint ▼

Datenkonsistenz bzw. Datenintegrität beschreibt die **Korrektheit**, der in einer Datenbank gespeicherten Daten.

7.3.1 Datenkonsistenz und Integrität

Der Datenbestand einer Datenbank ist konsistent, wenn die folgenden Integritätsbedingungen erfüllt werden können.

► Auflistung: Integritätsbedingungen ▼



Bereichsintegrität ▼

Die möglichen Werte der Attribute eines Datensatzes müssen in einem bestimmten **Wertebereich** enthalten sein.

Durch die Verwendung von **Datentypen** kann für die Spalten von Datenbanktabellen Bereichsintegrität erreicht werden.

©[®] Logische Konsistenz ▼

Die logische Konsistenz der Daten wird durch die Vorgaben der Geschäftsprozesse bestimmt.

Durch die Defintion von **check** bzw. **unique Constraints** kann logische Konsistenz in einer Datenbank sichergestellt werden.

Referentielle Konsistenz ▼

Beziehungen dürfen für **Datensätzen** nur zwischen logisch assozierten Objekten definiert werden. Zur Sicherstellung referentieller Konsistenz werden für Tabellen Primär- und Fremdschlüssel definiert.

Entitätsintegrität ▼

Jeder Datensatz des Datenbestands muß eindeutig **identifizierbar** sein. Entitätsintegrität wird durch die Definition von Primärschlüsseln sichergestellt.

7.3.2 Constraints

Constraints definieren **Bedingungen**, die beim Einfügen, Ändern bzw. Löschen von Datensätzen erfüllt sein müssen.

Durch die Verwendung von Constraints kann die Konsistenz der Daten einer Datenbank sichergestellt werden.

▶ Erklärung: Constraints ▼

- Constraints werden der Tabelle zugeschrieben, für die sie mittels des create table bzw. alter table Befehls definiert wurden.
- Constraints sind dabei keine eigenständigen Datenbankobjekte. Wird eine Tabelle gelöscht, werden zusammen mit der Tabelle alle zugehörigen Constraints entfernt.

▶ Syntax: Constraints anlegen ▼

```
-- CREATE TABLE Befehl
   __ _____
   CREATE TABLE table(
       column datatype [column_constraint],
       column datatype [column_constraint],
       [table_constraint]
   );
9
10
   CREATE TABLE EMPLOYEES (
       EMPLOYEE_ID NUMBER(19,0) NOT NULL
12
       FIRST_NAME VARCHAR(30) UNIQUE,
13
       DEP_ID
                   NUMBER(19,0),
14
       PRIMARY KEY EMPLOYEE_ID,
       CONSTRAINT FK_DEPARTMENT_DEP_ID
            FOREIGN KEY (DEP_ID)
18
            REFERENCES DEPARTMENTS (DEP_ID)
19
20
21
   -- ALTER TABLE Befehl
24
   ALTER TABLE table_name
   ADD CONSTRAINT constraint_name <type>
  ALTER TABLE PROJECTS
  ADD CONSTRAINT P_DUR CHECK (DURATION >= 1);
```

Constraint	Beschreibung	Integritätsbedingung
not null	Der not null Constraint fordert, dass für eine bestimmte Spalte zwingend ein Wert eingetragen werden muss.	Logische Konsistenz
unique	Der unique Constraint fordert, dass alle für eine Spalte eingetragenen Werte eindeutig sind.	Logische Konsistenz
check	Der check Constraint ermöglicht die Formulierung spezifische Einschränkungen für die Werte einer Spalte.	Logische Konsistenz
key	Durch die Defintion von Schlüsseln kann für die Daten einer Datenbank Entitätsintegrität und Referentielle Konsistenz sichergestellt werden.	Referentielle Konsistenz

Figure 31. Constrainttypen

7.3.3 Verwalten von Constraints

Zur **Verwaltung von Constraints** definiert die SQL Spezifikation den alter table Befehl.

▶ DDL: Verwalten von Constraints ▼

```
-- Verwalten von Constraints
     _____
   -- Constraint zu einer Tabelle hinzufuegen
   ALTER TABLE PROJECTS
   ADD CONSTRAINT UQ_PRO_CODE
       UNIQUE (PROJECT_CODE);
   -- Constraint deaktivieren
   ALTER TABLE PROJECTS DISABLE UQ_PRO_CODE;
   -- Constraint aktivieren
   ALTER TABLE PROJECTS ENABLE UQ_PRO_CODE;
13
14
   -- Constraint umbenennen
   ALTER TABLE PROJECTS RENAME CONSTRAINT
   UP_PRO_CODE TO UP_PROJECTS_CODE;
18
   -- Constraint loeschen
  ALTER TABLE PROJECTS DROP CONSTRAINT
   UP_PROJECTS_CODE;
```



7.3.4 Constraintmonitoring

Das Constraintartefakt kann zur Laufzeit des Datenbankservers unterschiedliche Zustände haben.

Die user_cons_columns, user_constraints Tabellen werden verwendet um den Zustand von Constraints zu verwalten.

▶ Query: Constraintmonitoring ▼

```
-- Constraintmonitoring
   -- -----
   -- Die user_cons_columns Tabelle ermoeglicht
   -- eine Einsicht auf die Zugriffsrechte
   -- fuer Constraints
   SELECT CONSTRAINT_NAME,
          TABLE_NAME,
          COLUMN_NAME,
          OWNER
  FROM USER_CONS_COLUMNS
11
   WHERE TABLE_NAME = 'PROJECTS';
12
   -- Die user_constraints Tabelle speichert
   -- fuer jeden Constraint seine Zugehoerig-
   -- keit, Namen und Status
   SELECT CONSTRAINT_NAME,
          CONSTRAINT_TYPE,
18
         LAST_CHANGE,
         STATUS
21 FROM USER CONSTRAINTS
WHERE TABLE_NAME = 'PROJECTS';
```

7.4. Datenbankartefakt: View

Mit einer View kann eine **SQL Abfrage** als **Objekt** in einer Datenbank gespeichert werden.

7.4.1 View

Eine **View** ist eine **SQL Abfrage**, die in der Datenbank als Objekt gespeichert wird.

Die Abfrage selbst wird dabei in Form einer **Zeichenkette** hinterlegt. Erst beim Aufruf der View wird die mit der View assozierte Abfrage ausgeführt.

Views spielen eine zentrale Rolle in der **Entwicklung** relationaler Datenbanken.

▶ Auflistung: Einsatz von Views ▼

View ▼

Komplexitätsreduktion: Mit Views kann der Zugriff auf den Datenbestand einer Datenbank wesentlich vereinfacht werden.

Normalisierte Datenbankschema abstrahieren ein komplexes Netzwerk von Tabellen und Relationen. SQL Abfragen in solchen Strukturen sind komplex und umfangreich. Views werden verwendet um die Komplexität von Abfragen für den User zu abstrahieren.

 Datenschutz: Views k\u00f6nnen helfen die Datenstruktur einer Datenbank vor unbefugten Usern zu maskieren.

In der Regel ist es nicht erwünscht, die Struktur einer Datenbank nach außen hin zu publizieren. Views helfen die Details eines Schemas vor Useren zu verstecken. Durch die Vergabe von Rollen und Rechten kann der Zugriff auf die einzelnen Datenbankobjekte einfach gesteuert werden.

- Kompiliersicherheit: Beim Speichern der View, wird die mit der View assozierte Abfrage kompiliert und auf syntaktische Richtigkeit geprüft.
- Datenbankschnittstelle: Durch die Verwendung von Views kann auf einfache Weise eine einheitliche Datenbankschnittstelle entworfen werden.

7.4.2 DDL Befehl: create view

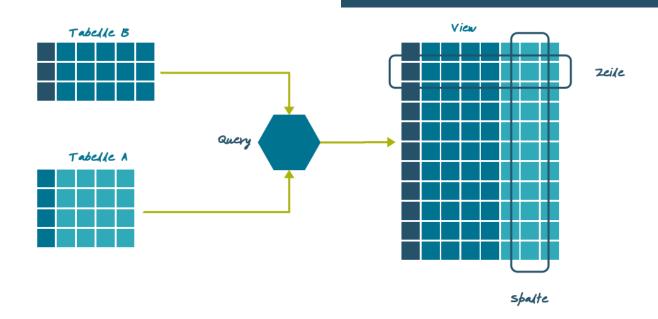
Zum Anlegen von Views definiert die SQL Spezifikation den create view Befehl.

▶ Erklärung: Restriktionen einer View ▼

- Eine mit einer View assozierte SQL Abfrage unterliegt in ihrer Form bestimmten Einschränkungen.
- Die order by Klausel einer View wird ignoriert, wenn in der SQI Abfrage selbst eine Sortierung definiert wird.

▶ Syntax: create view **▼**

```
Syntax: create view
   CREATE OR REPLACE VIEW view_name
    [(spalten_namen)+]
   AS <select Ausdruck>;
      DDL: View anlegen
   CREATE OR REPLACE VIEW employees_dep
   (FIRST_NAME, LAST_NAME, DEPARTMENT_NAME)
12
13
   SELECT e.FIRST_NAME,
           e.LAST_NAME,
15
           D.DEPARTMENT_NAME
16
   FROM EMPLOYEES E JOIN DEPARTMENTS D
17
   USING(DEPARMENT_ID);
19
   CREATE OR REPLACE VIEW MVP_EMPLOYEES
20
21
   SELECT E.FIRST_NAME,
22
23
           E.LAST_NAME,
           E.DEPARTMENT_ID
24
   FROM EMPLOYEES E
25
   JOTN
26
      (SELECT MAX(SALARY) MAX_SALARY,
27
               DEPARTMENT_ID
28
       FROM EMPLOYEES
29
       GROUP BY DEPARTMENT_ID) SUB
30
   ON E.SALARY = SUB.MAX_SALARY AND
31
      E.DEPARTMENT_ID = SUB.DEPARTMENT_ID;
32
   -- Query: View ausfuehren
   SELECT FIRST_NAME, LAST_NAME
35
   FROM EMPLOYEES_DEP;
```



7.4.3 Variable Bedingungen

Eine **view** selbst kann keine **variablen Parameter** für die where Klausel enthalten.

▶ DDL: variable Bedingungen ▼

```
-- DDL: variable Bedinugen

CREATE OR REPLACE VIEW EMPLOYEES_DEPARTMENT

(FIRST_NAME, LAST_NAME, DEPARTMENT_ID)

AS

SELECT E.FIRST_NAME, E.LAST_NAME, E.DEP_ID

FROM EMPLOYEES E JOIN DEPARTMENTS D

USING(DEPARMENT_ID);

-- Query: View ausfuehren

SELECT LAST_NAME, FIRST_NAME

FROM EMPLOYEES_DEP

WHERE DEPARTMENT_ID = 'IT';
```

7.4.4 DDL Befehl: drop view

7.5. Datenbankartefakt: Index

Index ▼

Der **Datenbankindex** einer Tabelle, ist eine von der eigentlichen Tabelle getrennte Struktur, zur Beschleunigung der **Suche** bzw. **Sortierung** von Daten.

7.5.1 Index

Ein Index dient dazu, die Werte einer Spalte zu erschließen.

▶ Erklärung: Datenbankindex ▼

- Ein Index ordnet jedem Eintrag einer indizierten Spalte seine Position im Datenbestand der Tabelle zu.
- Auswertungen auf indizierten Spalten haben im Vergleich zu gewöhnlichen SQL Abfragen eine signifikant verbesserte Laufzeit.
- Der Index einer Spalte wächst jedoch mit der Zahl der Einträge auf die er sich bezieht.
- Die Definition eines Indexes ist deshalb nur für jene Spalten einer Tabelle sinnvoll, die Teil der where, group by, having bzw. order by Klausel sind.

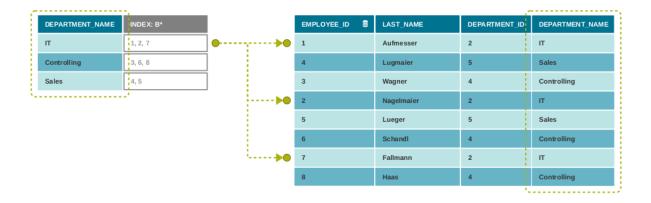


Figure 32. Indexstruktur

7.5.2 Indextyp: B* Index

Der B* Index ist der primäre Indextyp in relationalen Datenbanken.

► Erklärung: B* Index ▼

- Die einem B* Index zugrundeliegende Datenstruktur ist ein B Baum. B Bäume gehören zu den Datenstrukturen der balancierte Suchbäume. Verglichen mit anderen Datenstrukturen ist das Suchen, Einfügen bzw. Löschen von Werten in einem B Baum hoch optimiert.
- Ein B* Index wird dabei in erster Linie für Spalten zur Verwaltung numerischer bzw. alphanumerischer Werte eingesetzt.
- Die Datenbankengine legt zur Beschleunigung von Abfragen für Schlüsselspalten automatisch einen B* Index an.
- Der B* Index unterstützt dabei vordergründig eine Bereichssuche im Datenbestand.

▶ Syntax: create index ▼

```
1 -- B* Index
3 -- B* Index
4 CREATE INDEX IDX_EMP_LAST_NAME
5 ON EMPLOYEES(LAST_NAME);
6
7 -- optimierte Abfrage
8 SELECT FIRST_NAME, LAST_NAME
9 FROM EMPLOYEES
10 ORDER BY LAST_NAME;
```

7.5.3 Indextyp: Funktionsindex

Ein funktionsbasierter Index stellt insofern eine Besonderheit dar, als nicht ein Spaltenwert indiziert wird, sondern das **Ergebnis einer Funktion**.

▶ Erklärung: Funktionsbasierter Index ▼

- Für den funktionsbasierten Index wird also für jede zu inidizierende Zeile der Funktionswert berechnet und das Ergebnis im Index abgelegt.
- Wird nun in einer Abfrage nach einer indizierten Funktion gesucht, braucht diese Funktion nicht mehr berechnet zu werden, sondern das Ergebnis wird direkt aus dem Index gelesen.

▶ Syntax: create index ▼

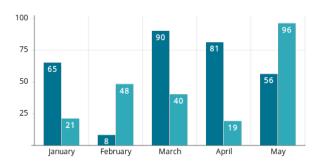
```
Funktionsbasierter Index
   -- Indexdefinition
   CREATE INDEX IDX_F_DEPARTMENT_NAME_SUBSTR
   DEPARTMENTS(SUBSTR(DEPARTMENT_NAME,1,1));
   -- SELECT Anweisung
   SELECT DEPARTMENT_ID, DEPARTMENT_NAME, MAN_ID
         SUBSTR(DEPARTMENT_NAME, 1,1) ||
11
   CASE
12
     WHEN INSTR (DEPARTMENT_NAME, '', 1,1) >0
13
     THEN SUBSTR (DEPARTMENT_NAME,
           INSTR(DEPARTMENT_NAME, '',1,1)+1,1)
   END
   FROM DEPARTMENTS;
```

Indextyp	Beschreibung	Spaltentypen
B* Index	Datenbankindex zum Indexieren von Spalten mit alphanumerischen bzw. numerischen Werten. z.B.: Nachnamen bzw. Ortsnamen	varchar, number
Unique Index	Datenbankindex zum Indexieren von Spalten mit einem unique Constraint. z.B.: Spalten mit einem Primary Key Constraint.	unique Constraint
Funktionsindex	Datenbankindex zum Indexieren von Spalten deren Werte durch Funktionen transformiert werden. z.B.: lower(first_name)	
Volltextindex	Datenbankindex zum Indexieren von Spalten die umfangreiche Texte speichern.	clob, word, pdf, html

Figure 33. Indextypen

7.5.4 Indextyp: Unique Index

Für Datenbankspalten mit einem **unique Constraint**, wird durch die Datenbankengine automatisch ein unique Index angelegt.



► Erklärung: unique Index ▼

- Ein unique Index kann auch über mehrere Spalten hinweg definiert werden. In diesem Fall müssen die kombinierten Werte der Spalten eindeutig sein.
- In der Regel wird dieser Index Typ durch die Datenbankengine angelegt.

▶ Syntax: create index ▼

```
1 -- -- unique Index
2 -- unique Index
3 -- -- 
4 CREATE UNIQUE INDEX idx_department_name
5 on departments(department_name);
6
7 CREATE UNIQUE INDEX IDX_PROJECT
8 ON PROJECTS(TITEL);
```

7.5.5 Indextyp: Volltextindex

Durch die Verwendung eines Volltextindex können Volltextsuchen in relationalen Datenbanken signifikant beschleunigt werden.

Die Volltextsuche wurde entwickelt um Word, Pdf bzw. Html Dokumente, die in der Datenbank gespeichert werden, zu durchsuchen.

▶ Syntax: create index ▼

```
Volltextindizierung: Context
      Tabellendefinition
   CREATE TABLE C_PROJECTS (
        PROJECT_ID
                       NUMBER(19,0) NOT NULL,
                       NUMBER(19,0) NOT NULL,
        MANAGER_ID
        PARENT_ID
                       NUMBER(19,0) NOT NULL,
        IS_FWF_FUNDED NUMBER(1) NOT NULL,
9
        IS_FFG_FUNDED NUMBER(1) NOT NULL,
10
        DESCRIPTION VARCHAR2 (4000),
        TITLE VARCHAR(255) NOT NULL UNIQUE,
12
        PRIMARY KEY (PROJECT_ID)
13
   )
14
   CREATE INDEX idx_full_text_ctx
16
17
   ΩN
   table_name(text)
19
   INDEXTYPE IS ctxsys.context;
20
   CREATE INDEX PRO_DES_INDEX
21
   C_PROJECTS(DESCRIPTION)
   INDEXTYPE IS CTXSYS.CONTEXT;
```

7.6. Sequenz



Sequenz ▼

Eine Sequenz ist ein Datenbankobjekt, mit dem **eindeutige** fortlaufende **Werte** generiert werden.

7.6.1 Anlegen von Sequenzen

Sequenzen werden zur **Generierung** von **Primärschlüsseln** verwendet.

▶ Syntax: create sequence ▼

```
-- -----
       Syntax: create sequence
   __ _____
   <CREATE SEQUENCE-Anweisung > :=
       CREATE SEQUENCE Sequencename
           [ INCREMENT BY integer ]
           [ START WITH integer]
           [ MAXVALUE integer | NOMAXVALUE ]
           [ MINVALUE integer | NOMINVALUE ]
           [ CYCLE | NOCYCLE]
           [ CACHE | NOCACHE]
           [ ORDER | NOORDER ]
13
   INCREMENT BY int
   -- bestimmt die ganze Zahl,um die eine
   -- SEQUENCE erhoeht wird
17
   START WITH int
18
   -- bestimmt die ganze Zahl, mit der die
       SEQUENCE
   -- startet
21
   MAXVALUE int
   -- obere Grenze der SEQUENCE
24
   NOMAXVALUE
   -- SEQUENCE hat keine obere Grenze
26
27
   MINVALUE int.
   -- untere Grenze der SEQUENCE bei absteigenden
   -- SEQUENCEN. Der DEAULT fuer MINVALUE ist 1,
   -- wenn MINVALUE nicht angegeben ist
31
  NOMINVALUE
   -- SEQUENCE hat keine untere Grenze
```

```
35
   CYCLE | NOCYCLE
36
   -- bestimmt, ob nach Erreichen des MAXVALUE
   -- bzw. MINVALUE zyklisch weiter vergeben wird
39
   CACHE int | NOCACHE
40
   -- bestimmt, wie viele Schluesselwerte im
   -- Hauptspeicher bereitgestellt werden.
   -- Bei NOCACHE werden keine Werte
   -- vorgehalten
                    ▶ DDL: create sequence ▼
   -- Beispiele: Sequenzen anlegen
   ______
   CREATE SEQUENCE project_seq INCREMENT BY 1
   STARTS WITH 1
6 NOMAXVALE
7 NOCYCLE
8 CACHE 10;
```

7.6.2 Sequenzen verwenden

Für das Arbeiten mit **Sequenzen** verwenden wir die Attribute curval und nextval.

DDL: Sequenzen verwenden ▼

```
-- Sequenzen verwenden

INSERT INTO projects values
(project_seq.NEXTVAL, 'Simulation');

-- Gegenwaertigen Wert der Sequenz abfragen
project_seq.CURVAL

-- Naechsten Wert der Sequenz abfragen
project_seq.NEXTVAL
```

.

8. SQL - Data Manipulation Language

DML - Data Manipulation Language

01. DML Befehlssatz	86
02. Insert Befehl	87
03. Update Befehl	88
04. Delete Befehl	88
05. Merge Befehl	89

8.1. DML - Befehlssatz

 $\overline{}$



Data Manipulation Language ▼

Die Data Manipulation Language definiert Befehle zur **Verarbeitung von Daten**.

8.1.1 DML Befehlssatz

Der **DML Befehlssatz** wird zur Verarbeitung von Daten in der Datenbank verwendet.

▶ Auflistung: DML Befehlssatz ▼

insert command ▼

Die insert Anweisung ist ein Befehl zum **Einfügen** von Daten in **Datenbanktabellen**.

Der insert Befehl besitzt mehrere Formen.

update command ▼

Die update Anweisung ist ein Befehl zum **Ändern** von Daten.

Der update Befehle besitzt mehrere Formen.



merge command ▼

Die merge Anweisung ist ein Befehl zum **Verarbeiten** von Daten Die Anweisung ist im Kern eine Kombination eines insert und update Befehls.

×

delete command ▼

Die delete Anweisung ist ein Befehl zum **Löschen** von Daten.





Figure 34. DML Befehlssatz

8.2. insert Befehl

Die insert Anweisung ist ein Befehl zum Einfügen von Daten in die Datenbank. Die SQL Spezifikation unterscheidet mehrere Formen des insert Befehls.

8.2.1 INSERT Befehl

Befehl zum **Einfügen** von Datensätzen in die Datenbank.

```
▶ DML: insert command ▼
```

```
-- Syntax: INSERT
   __ ____
      Syntax 1
  INSERT INTO table_name (column1, column2, )
  VALUES (value1, value2, value3, ...);
  -- Syntax 2
  INSERT INTO table_name
  VALUES (value1, value2, value3, ...);
10
  -- Beispiel: INSERT
13
  ______
  INSERT INTO groups (group_id, name) VALUES
  (1, '1 AHIT - 2015');
17 INSERT INTO subjects VALUES
  (1, 'Systemtechnik - Informationssysteme');
```

8.2.2 INSERT SELECT Befehl

Der insert - select Befehl stellt eine Variation des ursprünglichen insert Befehls dar.

Zur **Migration** von Daten ist es möglich den insert Befehl mit der select Anweisung zu koppeln.

▶ DML: insert - select command ▼

```
_____
   -- Syntax: INSERT SELECT
   __ ____
  INSERT INTO table_name VALUES
   (column1, column2)
  SELECT value1, value2
   FROM table_name;
     Beispiel: INSERT SELECT
  INSERT INTO c_projects
  VALUES (
     project_description,
14
     project_title,
15
     project_id,
     is_fwf_sponsored
18 )
19 SELECT id, title, description, fwf
20 FROM l_projects
WHERE project_type = 'REQUEST_FUNDING';
```

87

8.3. update Befehl

Die update Anweisung ist ein Befehl zum Ändern von Daten.

8.3.1 UPDATE Befehl

Die SQL Spezifikation definiert mehrere Formen des update Befehls.

▶ DML: update Syntax ▼

```
-- Syntax: UPDATE

-- Andern aller Werte einer Tabelle

UPDATE table_name

SET column1 = value1, column2 = value2, ...;

-- Andern bestimmte Werte einer Tabelle

UPDATE table_name

SET column1 = value1, column2 = value2, ...

WHERE predicate;
```

▶ DML: Fallbeispiel Schule ▼

```
------
   -- Beispiel: UPDATE
   __ _____
   UPDATE students SET last_name = 'Lang'
   WHERE student_id = 1;
   UPDATE students
   SET last_name, = 'Dreger',
      first_name = 'Nikolaus'
9
   WHERE student_id = 3
10
   UPDATE employees
   SET salary = (
      SELECT avg(salary) FROM employees
14
   WHERE department_id = 103;
16
   UPDATE employees
   SET salary = (
19
       SELECT max(salary) FROM employees
20
21
   WHERE department_id IN (
       SELECT department_id
       WHERE DEPARTMENTS_ID = 101;
24
  )
25
```

8.4. delete Befehl

Die delete Anweisung wird zum Löschen von Daten verwendet.

8.4.1 DELETE Befehl

Mit der delete Anweisung können ein oder mehrere Datensätze aus einer Tabelle gelöscht werden.

Die **Bedingung** der where Klausel steuert dabei welche Datensätze vom Löschvorgang betroffen sind.

▶ DML: delete Syntax ▼

```
1 -- -- Syntax: DELETE
3 -- -- Syntax: DELETE
4 DELETE FROM table_name
5 WHERE [condition];
```

▶ DML: Fallbeispiel HR ▼

```
_______
   -- Beispiel: DELETE
   ______
   -- Loeschen Sie den Angestellten mit der
   -- ID 10
   DELETE FROM employees
   WHERE employee_id = 10;
   -- Loeschen Sie alle Angestellten die in
   -- der SALES Abteilung arbeiten
10
   DELETE FROM employees
11
   WHERE employee_id in (
      SELECT employee_id
13
      FROM employees e JOIN DEPARTMENTS D
14
          ON e.department_id = d.department_id
      WHERE department_name = 'SALES';
16
   );
17
   -- Loeschen Sie alle Angestellten die in
   -- Saudi Arabien arbeiten.
   DELETE FROM employees
21
   WHERE employee_id in (
      SELECT employee_id from employees e
23
      JOIN departments d on e.dep_id = d.dep_id
24
      JOIN locationos 1 on d.loc_id = 1.loc_id
25
      WHERE 1.country_name = 'Saudi Arabia'
26
27 );
```

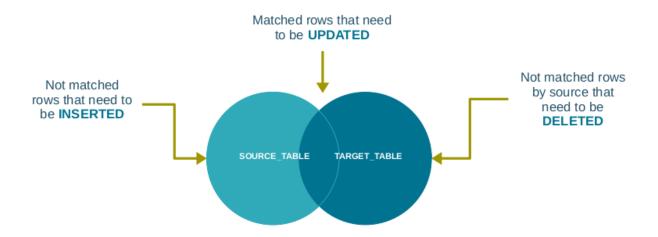


Figure 35. MERGE Befehl

8.5. merge Befehl

Mit der merge Anweisung können Daten auf Basis einer Bedingung mittels einer einzigen Anweisung eingefügt, aktualisiert bzw. gelöscht werden.

8.5.1 Fallbeispiel: Verkauf

Für ein Unternehmen soll eine Berichtstabelle der täglichen Verkaufsstatistiken erstellt werden.

▶ Erklärung: Vorgang Berichtswesen ▼

- Im klassischen Szenario werden die Datensätze dazu zuerst in eine Stagingtabelle geladen.
- Anschließend wird eine Reihe von DDL Befehlen ausgeführt, um die täglichen Verkaufsdaten zu aktualisieren.
- Mit der MERGE Anweisung kann die Stagingtabelle mittels einer einzigen Anweisung aktualisiert werden, anstatt verschiedene DDL Anweisungen benutzen zu müssen.



8.5.2 MERGE Befehl

Der Mergebefehl wird zum **Synchronisieren** zweier Datenquellen verwendet.

▶ DML: merge command ▼

```
Syntax: MERGE
   MERGE INTO target_table USING source_table
   ON merge_condition
   WHEN MATCHED
       THEN update_statement
   WHEN NOT MATCHED
       THEN insert_statement;
10
11
        Fallbeispiel: MERGE
12
13
   -- target table
15
   CREATE TABLE CATEGORIES (
16
        category_id
                       NUMBER(19,0) NOT NULL,
17
        category_name VARCHAR(100) NOT NULL,
18
        amount
                       NUMBER(5,2) NOT NULL,
        PRIMARY KEY (category_id)
21 );
```

8.5.3 Fallbeispiel: MERGE

```
▶ DML: merge command ▼
                       ______
       Fallbeispiel: MERGE
   -- -----
   -- source table (staging table)
   CREATE TABLE CATEGORIES_STAGING (
       category_id
                    NUMBER(19,0) NOT NULL,
       category_name VARCHAR(100) NOT NULL,
       amount
                    NUMBER(5,2) NOT NULL,
       PRIMARY KEY (category_id)
   );
10
11
   INSERT INTO CATEGORIES
   VALUES(1, 'Children Bicycles',
                                15000),
         (2,'Comfort Bicycles',
                                25000),
         (3,'Cruisers Bicycles', 13000),
15
         (4, 'Cyclocross Bicycles', 10000);
16
17
   INSERT INTO CATEGORIES_STAGING
```

```
-- MERGE Befehl

MERGE CATEGORIES t

USING CATEGORIES_STAGING s

ON (s.category_id = t.category_id)

WHEN MATCHED THEN UPDATE SET

t.category_name = s.category_name,

t.amount = s.amount

WHEN NOT MATCHED THEN

INSERT (category_id, category_name, amount)
```

(5, 'Electric Bikes', 10000);

(4, 'Cyclocross Bicycles', 20000),

20

21

22

35

36

39);
40
41 -- 1 15000 Children Bicycles
42 -- 3 13000 Cruisers Bicycles
43 -- 4 20000 Cyclocross Bicycles
44 -- 5 10000 Electric Bikes

s.amount

s.category_id,

s.category_name,

VALUES (

Informationssysteme - Theorieskriptum

Programmierung relationaler Datenbanken

August 19, 2020

PL/SQL Grundlagen

Grundlagen

02. Block

9. PL/SQL - Grundlagen

9.1. PL/SQL Grundlagen

PL/SQL als Programmiersprache stellt eine **prozedurale Erweiterung** der SQL Sprachspezifikation dar.

9.1.1 PL/SQL

92

96

PL/SQL kombiniert den **SQL Befehlssatz** mit Strukturen zur Entscheidungsfindung und Schleifenkonstrukten.

PL/SQL Programme haben **direkten Zugriff** auf die Strukturen und Daten einer Datenbank.

▶ Erklärung: PL/SQL Grundlagen ▼

- Durch die Integration des SQL Befehlssatz in der PL/SQL Sprachspezifikation haben PL/SQL Programme direkten Zugriff auf die Daten und Strukturen einer Datenbank.
- Damit wird es möglich Teile der Anwendungslogik vom Applikatonsserver in den Datenbankserver zu verlagern.
- Die Verlagerung der Anwendungslogik in den Datenbankserver, resultiert dabei in einer signifikanten Steigerung der Verarbeitungsgeschwindigkeit datenzentrierter Anwendungen.
- Der Datenbankzugriff erfolgt in PL/SQL Programme dabei gekapselt über die PL/SQL Sprachschnittstelle in Form von Modulen.
- Logisch zusammenhängende Routinen werden dazu in Funktionen und Prozeduren zusammengefaßt.
- PL/SQL Programme können direkt in einer Datenbank gespeichert und ausgeführt werden.
- Zur Ausführung von PL/SQL Programmen verwendet eine Datenbank ein eigenes Programm: die PL/SQL Engine.
- Gegenwärtig können PL/SQL Programme nur in Oracle Datenbanken ausgeführt werden. Hersteller anderer Datenbanken unterstützen nur Teile des PL/SQL Standards.
- Neben dem direkten Datenzugriff unterstützt PL/SQL eigene Mechanismen zur Transaktionssteuerung, Cursor- und Fehlerbehandlung.

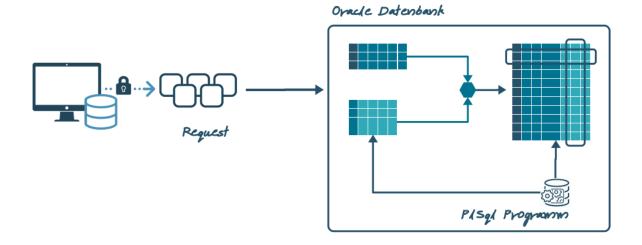


Figure 36. PlSql Ausführung

9.1.2 PL/SQL Sprachspezifikation

PL/SQL als Programmiersprache wurde für den Einsatz in Datenbanken konzipiert.

► Erklärung: PL/SQL Sprachspezifikation ▼

- Der Datenbankzugriff in PL/SQL Programme erfolgt gekapselt über die PL/SQL Sprachschnittstelle in Form von Prozeduren bzw. Funktionen.
- Deklarative Anweisungen können in PL/SQL Prgrammen als Programmelemente in einer Datenbank gespeichert und ausgeführt werden. Der Datenbankzugriff kann damit als freie Abfolge von Anweisungen und Routinen formuliert werden.
- Ein PL/SQL Programm kann im Grunde als stukturelle Hülle des SQL Befehlssatzes abstrahiert werden. Prominentester Befehl eines PL/SQL Programms bleibt die select Anweisung.
- Neben dem direkten Datenzugriff unterstützt PL/SQL eigene Mechanismen zur Transaktionssteuerung, Cursor- und Fehlerbehandlung.

9.1.3 Einsatzgebiete von PL/SQL

PL/SQL Programme erfüllen in der Datenbankenentwicklung ein weites Feld von Aufgaben.

▶ Auflistung: Einsatzgebiete von PL/SQL ▼

© Datenbankfunktionalität ▼

Mit PL/SQL Programmen kann die SQL **Sprach-spezifiktion** um zusätzliche Funktionen erweitert werden.

Die Sicherstellung der Konsistenz des Datenbestandes gehört zu den grundlegenden Aufgaben eines Informationssystems. PL/SQL abstrahiert die Integrationsprüfung dazu in Form von ereignisgesteuerten Routinen.

■ Datensicherheit ▼

PL/SQL stellt dem Datenbankentwickler ein weites Feld von **Authorisierungskonzepten** zur Verfügung.



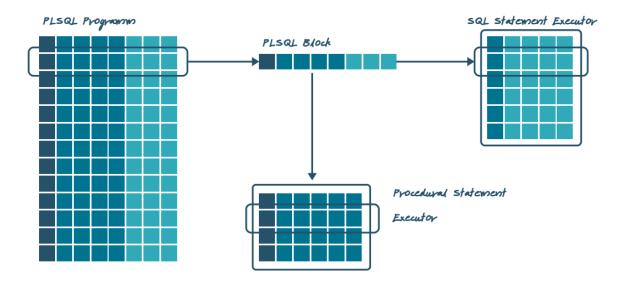


Figure 37. Kontextswitch pl/sql Engine

C

Datenzugriff ▼

Unterliegt die **Verarbeitung** der Daten einer Anwendung einer komplexen Geschäftslogik, muß der direkte Zugriff auf den Datenbestand verhindert werden.

Der Datenzugriff erfolgt in solchen Fällen mit PL/SQL **Prozeduren**.

O.

Datenmigration ▼

Eine Datenmigration bzw. Portierung beschreibt alle Prozesse die notwendig sind um die Daten eines Schemas in ein anderes Schema zu überführen.

4

Anwendungsentwicklung ▼

Die Verantwortung datenzentrierter **Anwendungen** liegt in der Datenerfassung bzw. Datenpräsentation.

Anwendungen solcher Art können in Gänze in PL/SQL programmiert werden.

9.1.4 PL/SQL Engine

PL/SQL Programme werden in Datenbanken in einem eigenem Prozess, der **PL/SQL Engine** ausgeführt.

▶ Erklärung: PL/SQL Engine ▼

- Ein PL/SQL Programm stellt eine freie Abfolge von PL/SQL Anweisungen und SQL Befehlen dar.
- PL/SQL Programme können im Grunde als strukturelle Hülle für SQL Befehle verstanden werden.
- Im Gegensatz zu PL/SQL Blöcken, werden SQL Befehl jedoch nicht von der PL/SQL Engine ausgeführt. Die Befehle werden zur Ausführung an einen eigenen Prozess, den SQL Statement Executor weitergeleitet.
- Der Aufruf des SQL Statement Executors wird als Kontextswitch bezeichnet. Ein Kontextswitch ist dabei mit einem gewissen Ressourcenaufwand verbunden.

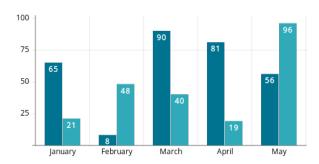


9.1.5 PL/SQL Block

PL/SQL ist eine **blockorientierte** Programmiersprache.

▶ Erklärung: PL/SQL Block ▼

- Das grundlegende Element eines PL/SQL Programms ist der PL/SQL Block.
- PL/SQL Blöcke erfüllen in PL/SQL Programmen 2 Aufgaben:
 - Codestrukturierung: PL/SQL Blöcke beschreiben die Struktur von PL/SQL Programmen.
 - Programmausführung: PL/SQL Blöcke können von der PL/SQL Engine ausgeführt werden.



▶ Syntax: PL/SQL Block ▼

```
Syntax: Anonymer Block
   ______
  BEGIN
    Executable Statements
  END;
   -- Codebeispiel: Block
10
     _____
     DBMS_OUTPUT.PUT_LINE('Hello World');
  END:
14
15
  BEGIN
16
     FOR COUNTER IN 1..10 LOOP
17
        DBMS_OUTPUT.PUT_LINE(COUNTER);
     END LOOP;
19
  END;
```

9.1.6 Fallbeispiel: PL/SQL Programm

► Codebeispiel: PL/SQL Programm ▼

```
Codebeispiel: plsql Programm
   DECLARE
       -- DEFINITION: Tabellentyp
       TYPE PROJECT_TABLE_TYPE IS TABLE OF
6
              HR.L_PROJECTS%ROWTYPE;
       -- DEKLARATION: Virtuelle Tabelle
       L_PROJECTS PROJECT_TABLE_TYPE :=
10
           PROJECT_TABLE_TYPE();
11
       -- DEFINITION: Strukturierter Datentyp
       TYPE PROJECT_REPORT_TYPE IS RECORD (
              TITLE HR.L_PROJECTS.TITLE%TYPE,
              DESCRIPTION VARCHAR (4000),
              PROJECT_ID NUMBER(19,2)
16
       );
       -- DEFINITION: Tabellentyp
       TYPE PR_TABLE_TYPE IS TABLE OF
20
           PROJECT_REPORT_TYPE;
21
       -- DEKLARATION: Virtuelle Tabelle
22
       L_PROJECT_REPORTS PR_TABLE_TYPE :=
           PR_TABLE_TYPE();
   BEGIN
       SELECT L.ID, L.FUNDING, L.TITLE
             L.DESCRIPTION, 1
       BULK COLLECT INTO L_PROJECT_REPORST
27
       FROM HR.L_PROJECTS L
28
       WHERE L.PROJECT_TYPE = 'STIPENDIUM';
       FOR I IN 1..L_PROJECT_REPORTS.COUNT
32
          DBMS_OUTPUT.PUT_LINE(
33
               'project data: '
               | | L_PROJECTS(I).TITLE
               || chr(13)
               | | L PROJECTS(I).DESCRIPTION
37
               || chr(13)
38
               | | L_PROJECTS(I).PROJECT_TYPE
          );
       END LOOP;
42 END;
```

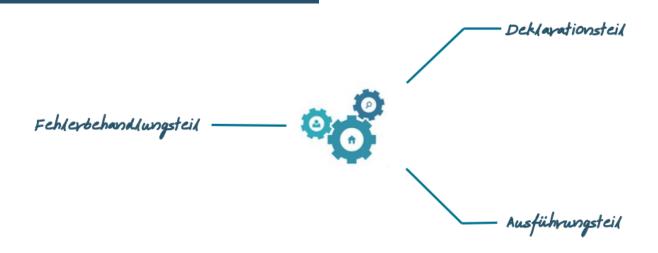


Figure 38. Aufbau eines plsql Blocks

9.2. PL/SQL Block

9.2.1 PL/SQL Block

₽

PL/SQL Block ▼

PL/SQL Blöcke sind die grundlegenden Elemente eines PL/SQL Programms:

- PL/SQL Blöcke definieren die Struktur von PL/SQL Programmen.
- PL/SQL Blöcke können im Kontext einer Datenbank ausgeführt werden.

Strukturell gliedert sich ein PL/SQL Block in drei **Teile**.

▶ Erklärung: Aufbau eines Blocks ▼

- Deklarationsteil: Der Deklarationsteil eines Blocks enthält die für ein Programm erforderlichen Vereinbarungen in Form von Variablen, Konstanten, Cursor bzw. Fehlerzuständen. Der Deklarationsteil wird mit den Schlüsselwörtern declare bzw. is oder as eingeleitet. Der Deklarationsteil ist ein optionaler Bestandteil eines Blocks.
- Ausführungsteil: Der Ausführungsteil enthält die eigentliche Funktionalität eines PL/SQL Programms als freie Abfolge von Anweisungen und Befehlen. Der Ausführungteil wird durch das Schlüsselwort begin eingeleitet.

Der Ausführungsteil ist obligatorisch.

Fehlerbehandlungsteil: Tritt im Ausführungsteil eines PL/SQL Blocks ein Fehler auf, verzweigt die Ausführung des PL/SQL Programms in den Fehlerbehandlungsteil des Blocks. Der Fehlerbehandlungsteil wird durch das Schlüsselwort exception eingeleitet.

Der Fehlerbehandlungsteil ist optional.

▶ Codebeispiel: Anonymer Block ▼

```
Syntax: Anonymer Block
    DECLARE
       Declaration Statements
    BEGIN
6
       Executable Statements
    EXCEPTION
       Exception handling Statements
    END
10
11
      Codebeispiel: Block
   DECLARE
       L_INDEX NUMBER DEFAULT 10;
17 BEGIN
18
19 EXCEPTION
END;
```

Baustein	Beschreibung	Vorkommen
Deklarationsteil	Der Deklarationsteil enthält die Vereinbarungen der für das Programm erforderlichen Variablen, Konstante, Cursor bzw. Fehlerzustände.	optional
Ausführungsteil	Der Ausführungsteil enthält die eigentliche Funktionalität eines PL/SQL Programms als freie Abfolge von Anweisungen und Befehlen.	obligatorisch
Fehlerbehandlungsteil	Im Fehlerbehandlungsteil wird die Fehlerbehandlung eines PL/SQL Programms implementiert.	optional

Figure 39. Blockstruktur

9.2.2 Anonymer Block

Ein PL/SQL Programm ist grundsätzlich immer als **Blockstruktur** aufgebaut.

▶ Erklärung: Anonymer Block ▼

- Die PL/SQL Spezifikation unterscheidet 2 Arten von Blocktypen: anonyme Blöcke und benannte Blocktypen.
- Ein anonymer Block besitzt keine Definitionsvereinbarung und keinen Namen und kann daher nicht aus anderen PL/SQL Programmen heraus aufgerufen werden.
- Anonyme Blöcke können in einer Datenbank direkt ausgeführt werden.
- Anonyme Blöcke können im Vergleich zu benannten Blocktypen jedoch nicht in Datenbanken gespeichert werden.

▶ Codebeispiel: Anonymer Block ▼

9.2.3 Benannte Blocktypen

Die PL/SQL Spezfikation definiert mehrere Typen von benannten Block.

▶ Auflistung: Arten von Blöcken ▼

Package Block ▼

Ein Package faßt logisch zusammenhängende Objekte zu einer modularen Einheit zusammen.

Packages werden zur **Strukturierung** von PL/SQL Programmen verwendet.

Prozedure Block ▼

Eine Prozedur beschreibt eine freie Abfolge von Anweisungen und Routinen. Prozeduren können in der PL/SQL Engine ausgeführt werden. Prozeduren werden zur **Strukturierung** von PL/SQL Programmen verwendet.

♥ Function Block ▼

PL/SQL Funktionen sind **Prozeduren** die einen **Rückgabewert** an den Aufrufer der Funktion zurückgeben.

Trigger Block ▼

Trigger sind eine besondere Form von Prozeduren, die in Reaktion auf ein bestimmtes datenbankinternes Ereignis ausgelöst werden.

10. PL/SQL - Datentypen

PLSQL Datentypen

01. Datentypen und Variablen	98
02. Baisdatentypen	100
03. Abgeleitete Datentypen	103
04. Strukturierte Datentypen	103
05. Tabellentypen	104

10.1. Datentypen und Variablen

Variablen werden in Programmen zur Verwaltung von Daten verwendet.

10.1.1 Definition von Variablen

Variablen haben einen Namen und einen Datentyp.

▶ Erklärung: Definition von Variablen ▼

- Bevor eine Variable in einem PL/SQL Programm verwendet werden kann, muss sie im **Deklara**tionsteil eines PL/SQL Blocks definiert werden.
- Der Datentyp einer Variable bestimmt dabei den Wertebereich und die Operationen die für die Variable zulässig sind.
- Mit dem Zuweisungsoperators := wird einer Variable ein Wert zugewiesen.

▶ Codebeispiel: Definition von Variablen ▼

```
Definition von Variablen
   DECLARE
       -- Definition einer Variable
       -- Name: l_tax_rate
       -- Typ: NUMBER
       L_TAX_RATE NUMBER;
       -- Definition und Initialisierung
10
       -- Name: l_index_high
       -- Typ: NUMBER
       -- Initialisierungswert: 10
       L_INDEX_HIGH NUMBER := 10;
       -- Definition einer Konstante
       -- Name: l_day_amount
       -- Typ: NUMBER
       -- Wert: 30
       L_DAY_AMOUNT CONSTANT NUMBER := 30;
21
       DBMS_OUTPUT.PUT_LINE(
22
           'data output: '
           || 'tax rate:' || L_TAX_RATE
           | | L_INDEX_HIGH
       );
26
   END:
```





10.1.2 Gültigkeit von Variablen

Variablen gelten in jenem Block, indem sie definiert wurden.

▶ Erklärung: Gültigkeit von Variablen ▼

- Blöcke können in PL/SQL Programmen ineinander verschachtelt werden.
- Um Namenskonflikte bei der Vergabe von Variablennamen zu vermeiden, verbergen Variablen innerer Blöcke, Variablen umgebender Blöcke.

▶ Codebeispiel: Gültigkeit von Variablen ▼

```
Gueltigkeit von Variablen
   DECLARE
        L_NAME VARCHAR2(20) := 'A. Gusenbauer';
   BEGIN
        -- GUELTIGKEIT: Innerer Block
        DECLARE
           L_NAME VARCHAR2(20);
        BEGIN
10
            L_NAME := 'Alfred Peter';
11
            DBMS_OUTPUT.PUT_LINE(
                 'kundenname: ' || L_NAME
14
                 || chr(13)
15
                 || chr(13)
            );
        END;
18
        DBMS_OUTPUT.PUT_LINE(L_NAME);
20
   END;
21
```

10.1.3 Qualifier

Qualifier -

Ein Qualifier ist ein logischer **Verweis** auf einen PL/SQL Block. Als Qualifier wird der Namen des Blocks verwendet.

Der **Zugriff** auf einen Qualifier erfolgt über den Namen eines PL/SQL Blocks.

▶ Codebeispiel: Qualifier **▼**

```
Qualifier
   DECLARE
       L_COUNT PLS_INTEGER DEFAULT 0;
   BEGIN
       DECLARE
           L_INNER NUMBER;
       BEGIN
9
           SELECT COUNT(PROJECT_ID)
10
           INTO LOCAL_BLOCK.L_INNER
11
           FROM PROJECTS;
           INIT.L_COUNT := LOCAL_BLOCK.L_INNER;
14
       END LOCAL_BLOCK;
15
16
       PROJECT.G_PROJECT_COUNT := INIT.L_COUNT;
       DBMS OUTPUT.PUT LINE(
19
           'PROJECT COUNT: ' || INIT.L_COUNT
20
21
       );
   END init;
```

10.1.4 Datentypen

Ein Datentyp bestimmt den **Wertebereich** und die **Operationen**, die für eine Variable zulässig sind.

▶ Auflistung: Arten von Datentypen ▼

Basisdatentypen ▼

Als Basisdatentypen wird eine Gruppe von **Datentypen**, zur Verwaltung von Zahlen, einzelner Zeichen bzw. logischer Werte bezeichnet.



Abgeleitete Datentypen ▼

Neben der direkten Angabe eines Datentyps, kann in PL/SQL Programmen der Datentyp einer Variable implizit **referenziert** werden.

Wir sprechen in diesem Fall von **abgeleiteten Datentypen**.

63

Strukturierte Datentypen ▼

Strukturierte Datentypen fassen logisch zusammenhängende Basisdatentypen zu einem **struktuellen Verbund** zusammen.



Tabellentypen ▼

Tabellentypen ermöglichen die Verwaltung von Werte in einer **Tabellenstruktur**.

10.2. Basisdatentypen





Basisdatentypen ▼

Als Basisdatentypen wird eine Gruppe von Datentypen zur Verwaltung von Zahlen, einzelner Zeichen bzw. logischer Werte bezeichnet.

Die PL/SQL Spezifikation definiert 4 **Basisdatentypen**.

▶ Auflistung: Kategorien ▼

- Numerische Datentypen: Numerische Datentypen kommen bei der Verarbeitung von Zahlenwerten zum Einsatz.
- Alphanumerische Datentypen: Alphanumerische Datentypen kommen bei der Verarbeitung von Zeichenketten zum Einsatz.
- Zeitbezogene Datentypen: Zeitbezogene Datentypen kommen bei der Verarbeitung von Datumswerten zum Einsatz.

10.2.1 Numerische Datentypen



Numerische Werte: Number ist der grundlegende Datentyp zur Verwaltung numerischer Datenwerte.

▶ Codebeispiel: Numerische Datentypen ▼

```
Datentyp: numerische Werte

DECLARE

L_WEEKS_TO_PAY NUMBER(2) := 52;

L_RAISE_FACTOR NUMBER := 0.05;

L_SALERY NUMBER(2,9) := 1234567.89;

L_FACTOR NATURAL DEFAULT 0;

BEGIN

DBMS_OUTPUT.PUT_LINE(

L_WEEKS_TO_PAY

|| chr(13)

|| L_RAISE_FACTOR

|| chr(13)

|| L_RAISE_FACTOR

|| chr(13)

|| L_SALARAY

|| ;

END;
```

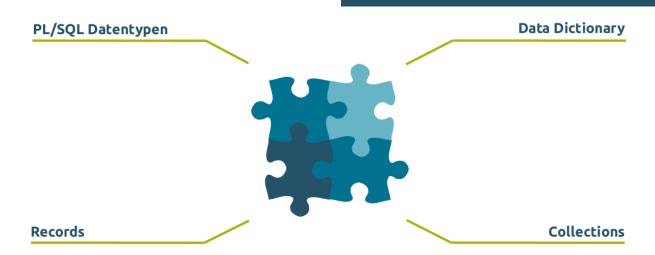


Figure 40. Typen von Datentypen

▶ Codebeispiel: Precision und Scale ▼

```
Datentyp: Precision und Scale
   DECLARE
       L_V1_NR NUMBER(10) := 2.567;
       L_V2_NR NUMBER(5,2) := 123.567;
6
       L_V3_NR NUMBER
                          := 2/3;
       L_V4_NR NUMBER(5,2) := 2/3;
       L_V5_NR PLS_INTEGER := 201;
       L_V6_NR BINARY_FLOAT := 323.332;
10
       L_V7_NR BINARY_DOUBLE := 323321.32
11
   BEGIN
       DBMS_OUTPUT.PUT_LINE(
13
            L_V1_NR
14
            || 'v2: ' || L_V2_NR
            || 'v3: ' || L_V3_NR
            || 'v4: ' || L_V3_NR * 3
            || 'v5: ' || L_V4_NR * 3
       );
19
   END;
20
21
   -- Ausgabe
   v1: 3
   v2: 123,57
24
   v3: 2
25
   v4: 2.01
26
   v5: 201
   v6: 323.332
   v7: 323321.32
```

10.2.2 Alphanumerische Datentypen

Alphanumerische Datentypen kommen bei der Verarbeitung von Zeichenketten zum Einsatz.

Verwendent Sie den VARCHAR2 Datentyp zur Verarbeitung von Zeichenketten in PISql.

▶ Auflistung: PL/SQL Datentypen ▼

■ Zeichenketten - Char: Datentypen zur Verwaltung alphanumerischer Werte, besitzen 2 Ausprägungen: Datentypen mit einer variablen und Datentypen mit einer festgelegten Länge.

Char² ist ein Datentyp mit **festgelegter** Länge. Bei einem Datentyp mit festgelgter Länge wird die gespeicherte Zeichenkette solange mit Leerzeichen aufgefüllt bis die Zeichenkette die in der Varaiblendefinition angegebene Länge hat.

Zeichenketten - Varchar2: Varchar2 ist ein Datentyp mit variabler Länge. Zeichenketten die einer Variable eines Datentyps variabler Länge zugeordnet werden benötigen in der Datenbank genauso viel Platz wieviele Zeichen sie beinhalten.

Varchar2 ist der wichtigste Datentyp zur Verarbeitung von Zeichenketten.

² Char ist ein veralteter Datentyp und hat in der PlSQL Programmierung keine Bedeutung mehr.

Datentyp	Beschreibung	Zuordnung
NUMBER	Numerischer Datentyp zur Verwaltung von Gleitkommazahlen	Double
NUMBER(10)	Numerischer Datentyp zur Verwaltung ganzzahliger Zahlenwerte - 10 stelliger Integer	Integer
NUMBER(2,9)	Numerischer Datentyp zur Verwaltung von Fixpunktzahl Fixpunktzahl mit 7 Stellen vor dem Komma und 2 Stellen nach dem Komma.	Float
PLS_INTEGER	Numerischer Datentyp zur Verwaltung von ganzzahligen Zahlenwerten. PLS_INTEGER ist ein PLSQL interner Datentyp. PLS_INTEGER ist ein binärer Datentyp der weniger Platz beansprucht und schneller verarbeitet werden kann als NUMBER.	Integer
NATURAL	Numerischer Datentyp zur Verwaltung von ganzzahligen positiven Zahlen- positive Ir werten bzw. dem null Wert. Natural ist PLSQL interner Datentyp.	
BINARY_FLOAT	Numerischer Datentyp zur Verwaltung von Fixkommazahlenwerten. BINARY_FLOAT ist ein PLSQL interner Datentyp. BINARY_FLOAT ist ein binärer Datentyp der weniger Platz beansprucht und schneller verarbeitet werden kann als NUMBER.	Float
BINARY_DOUBLE	Numerischer Datentyp zur Verwaltung von Fixkommazahlenwerten. BINARY_DOUBLE ist ein PLSQL interner Datentyp. BINARY_FLOAT ist ein binärer Datentyp der weniger Platz beansprucht und schneller verarbeitet werden kann als NUMBER.	Double
VARCHAR(255)	Alphanumerischer Datentyp zur Verwaltung von Zeichenketten . Zeichenketten die einer Variable eines Datentyps mit variabler Länge zugeordnet werden nehmen bei der Speicherung genauso viel Platz ein wieviele Zeichen sie beinhalten.	String
CHAR(100)	Alphanumerischer Datentyp zur Verwaltung von Zeichenketten. Char ist ein Datentyp mit festgelegter Länge. Bei einem Datentyp mit festgelegter Länge wird die gespeicherte Zeichenkette solange mit Leerzeichen aufgefüllt bis die Zeichenkette die in der Varaiblendefinition angegebene Länge hat.	String
VARCHAR(255)	Alphanumerischer Datentyp zur Verwaltung von Zeichenketten. Zeichenketten die einer Variable eines Datentyps mit variabler Länge zugeordnet werden nehmen bei der Speicherung genauso viel Platz ein wieviele Zeichen sie beinhalten.	String
DATE	Datentyp zur Verwaltung von zeitbezogenen Daten	Date
TIMESTAMP	Datentyp zur Verwaltung von zeitbezogenen Daten	Date
BOOLEAN	Datentyp zur Verwaltung von boolschen Wahrheitswerten	Boolean

Figure 41. Skalare Datentypen

10.3. Abgeleitete Datentypen

Bei der Definition einer Variable kann alternativ zur Angabe eines Datentyps, der Datentyp einer Variable auch **implizit referenziert** werden.

10.3.1 Data Dictionary

Mit dem %TYPE bzw. %ROWTYPE Attribut kann der Datentyp für eine Variable implizit referenziert werden.

➤ Codebeispiel: Ableiten von Datentypen ▼

```
Abgeleitete Datentypen
   DECLARE
       -- Implizite Referenzierung
       L GIVEN NAME EMPLOYEES.FIRST NAME%TYPE:
       L_SURNAME EMPLOYEES.LAST_NAME%TYPE;
       -- Implitzite Referenzierung
       L_PERSON_REC EMPLOYEES%ROWTYPE;
   BEGIN
11
       L_GIVEN_NAME := 'Tobias';
       L_SURNAME := 'Huber';
13
14
       SELECT E.*
16
       INTO L_PERSON_RES
17
       FROM EMPLOYEES E
18
       WHERE E.FIRST_NAME = L_GIVEN_NAME AND
19
              E.LAST_NAME = L_SURNAME;
21
       DBMS_OUTPUT.PUT_LINE(
22
             'employee data: '
23
             || chr(13)
             // 'firstname: '
             || L_PERSON_REC.FIRST_NAME
26
             || chr(13)
27
             || 'lastname: '
             | | L_PERSON_REC.LAST_NAME
             || chr(13)
             // 'salary: '
31
             | | L_PERSON_REC.SALARY
32
             || chr(13)
33
34
       );
   END;
```

10.4. Strukturierte Datentypen

Strukturierte Datentyp ▼

Strukturierte Datentypen fassen logisch zusammenhängende Variablen zu einem strukturellen Verbund zusammen.

10.4.1 Record - Strukturierte Datentypen

Ein Record ist eine Variable mit einem strukturierten Datentyp.

▶ Erklärung: Komplexe Datentypen **▼**

- Records werden zur Verarbeitung von Datensätzen verwendet.
- Der Zugriff auf die Felder eines Records erfolgt über den Punktoperator.

▶ Syntax: Record ▼

```
__ _____
     Syntax: Strukturierter Datentyp
   __ _____
   TYPE <typename> IS RECORD (
     <fieldname> <type> [NOT NULL {:=} <exp>],
   )
      Datentyp: Strukturierter Datentyp
   DECLARE
12
       -- Typdefinition
      TYPE L_PERSON_REC_T IS RECORD (
13
          FIRST_NAME EMPLOYEES.FIRST_NAME%TYPE,
14
          LAST_NAME EMPLOYEES.LAST_NAME%TYPE,
          ID NUMBER NOT NULL DEFAULT 1,
          PUBLICATION_DATE DATE
       );
18
      -- Record
19
      L_PERSON_REC_T;
20
   BEGIN
21
       L_PERSON_REC.ID := 17;
23
       . . .
       DBMS_OUTPUT.PUT_LINE (
24
           | | L_PERSON_REC.FIRST_NAME
           || L_PERSON_REC.LAST_NAME
       );
27
   END;
```

10.5. Tabellentypen

Tabellentypen ▼

Tabellentypen ermöglichen die Verwaltung von Werte in **Tabellenstrukturen**.

10.5.1 Tabellentypen

Varibalen mit einem Tabellentyp werden als Virtuelle Tabellen bezeichnet.

Bevor eine Virtuelle Tabelle definiert werden kann, muss ein entsprechender Tabellentyp definiert werden.

▶ Syntax: Tabellentypen ▼

```
-- Syntax: Tabellentyp
   __ ____
   TYPE <type_name> IS TABLE OF <datatype>
   -- Tabellentyp: Basisdatentypen
   __ _____
   DECLARE
      -- DEFINITION: Tabellentypen
10
      TYPE NAME_TABLE_TYPE IS TABLE OF
         VARCHAR2(10);
12
13
      TYPE CODE_TABLE_TYPE IS TABLE OF
14
          NATURAL;
      -- VARIABLE: Virtuelle Tabelle
17
      L_NAMES NAME_TABLE_TYPE :=
18
          NAME_TABLE_TYPE(
19
               'Franz', 'Josef', 'Daniel'
20
      );
22
      L_CODES CODE_TABLE_TYPE :=
23
          CODE_TABLE_TYPE(12,3,12);
   BEGIN
      FOR i IN L_NAMES.FIRST..L_NAMES.LAST
25
      LOOP
26
         DBMS_OUTPUT.PUT_LINE(
27
             L_NAMES(i) || L_CODES(i)
28
         );
      END LOOP;
   END;
```

10.5.2 Virtuelle Tabellen: Strukturierte Daten

```
► Codebeispiel: Virtuelle Tabellen ▼
```

```
-- Tabellendatentypen: Strukturierte D.
   DECLARE
       -- DEFINITION: Tabellentyp
       TYPE PROJECT_TABLE_TYPE IS TABLE OF
             HR.L_PROJECTS%ROWTYPE;
       -- DEKLARATION: Virtuelle Tabelle
       L_PROJECTS PROJECT_TABLE_TYPE :=
10
           PROJECT_TABLE_TYPE();
       -- DEFINITION: Strukturierter Datentyp
       TYPE PROJECT_REPORT_TYPE IS RECORD (
13
              TITLE HR.L_PROJECTS.TITLE%TYPE,
14
              DESCRIPTION VARCHAR (4000),
              PROJECT_ID
                           NUMBER(19,2)
       );
18
       -- DEFINITION: Tabellentyp
19
       TYPE PR_TABLE_TYPE IS TABLE OF
           PROJECT_REPORT_TYPE;
21
       -- DEKLARATION: Virtuelle Tabelle
22
       L_PROJECT_REPORTS PR_TABLE_TYPE :=
23
           PR_TABLE_TYPE();
   BEGIN
       SELECT L.ID, L.FUNDING, L.TITLE
25
             L.DESCRIPTION, 1
26
       BULK COLLECT INTO L_PROJECT_REPORST
27
       FROM HR.L_PROJECTS L
28
       WHERE L.PROJECT_TYPE = 'STIPENDIUM';
30
31
           L_PROJECT_REPORTS.FIRST..L_PROJECT_REPORTS.LAST
       LOOP
          DBMS_OUTPUT.PUT_LINE(
               'project data: '
              || L_PROJECTS(i).TITLE
               || chr(13)
36
               | | L_PROJECTS(i).DESCRIPTION
          );
       END LOOP;
   END;
```

Pseudospalte Beschreibung

Vorkommen

prior, next Navigiert zum vorangegangenen oder nachfolgenden Element

count Zählt die Einträge

first, last Navigiert zum ersten bzw. letzten Element.

extend Mit der extend Funktion wird die Größe einer virtuellen Tabelle explizit gesteuert.

Figure 42. Virtuelle Tabellen: Pseudospalten

10.5.3 Virtuelle Tabellen

Mit der extend Funktion kann die Größe einer Virtuellen Tabelle explizit gesteuert werden.

10.5.4 DQL: Virtuelle Tabellen 7ur Vergrheitung der Daten einer V

Zur Verarbeitung der Daten einer Virtuellen Tabelle wird die select Anweisung verwendet.

▶ Codebeispiel: Virtuelle Tabellen ▼

```
Virtuelle Tabellen
                                                          DQL: Virtuelle Tabellen
   DECLARE
                                                      DECLARE
        -- DEFINITION: Tabellentyp
                                                           -- DEFINITION: Tabellentyp
        TYPE PROJECT_TABLE_TYPE IS TABLE OF
                                                           TYPE PROJECT_TABLE_TYPE IS TABLE OF
                                                   6
            HR.C_PROJECTS%ROWTYPE;
                                                               HR.L_PROJECTS%ROWTYPE;
        -- DEKLARATION: Virtuelle Tabelle
                                                           -- DEKLARATION: Virtuelle Tabelle
        L_PROJECTS PROJECT_TABLE_TYPE :=
                                                           L_PROJECTS PROJECT_TABLE_TYPE :=
            PROJECT_TABLE_TYPE();
                                                                PROJECT_TABLE_TYPE();
        P_I PLS_INTEGER DEFAULT 1;
                                                   1.1
                                                           TYPE PROJECT_REPORT_TABLE_TYPE IS TABLE
        L_PROJECT HR.C_PROJECTS%ROWTYPE;
                                                   12
   BEGIN
                                                                OF HR.L_PROJECT_REPORT%ROWTYPE;
        FOR PROJECT IN
                                                   13
             ( SELECT P.* FROM L_PROJECTS)
                                                           L_PROJECT_REPORTS
                                                   14
        LOOP
                                                                PROJECT_REPORT_TABLE_TYPE :=
           -- EXPLIZITE AENDERUNG DER GROESSE
                                                                PROJECT_REPORT_TABLE_TYPE();
16
          L_PROJECTS.EXTEND;
          L_PROJECTS(p_i).TITLE := PROJECT.TITLE; 16
                                                      BEGIN
          L_PROJECTS(p_i).DESCRIPTION :=
                                                           -- Verarbeiten der Daten der Virtuellen
                                                   17
               PROJECT.DESCRIPTION;
                                                           -- Tabelle. Speichern des Ergegnisses
                                                   18
                                                           SELECT L.*
20
                                                   19
                                                           BULK COLLECT INTO L_PROJECT_REPORTS
          p_i := p_i + 1;
                                                   20
21
        END LOOP;
                                                   21
                                                           FROM HR.PROJECT_REPORT L
                                                           JOIN TABLE(L_PROJECTS) P
                                                   22
        DBMS OUTPUT.PUT LINE(
                                                               ON L.PROJECT_ID = P.PROJECT_ID
24
                                                   23
            'project count: ' || l_projects.COUNT 24
                                                           WHERE P.FOUNDING_AMOUNT > 10000;
        );
   END;
                                                   END;
```

11. PL/SQL - Befehle



_	_
01. SQL Befehle in PL/SQL	106
02. Kontrollstrukturen	109
03. Schleifenkonstrukte	110
04. Fehlerbehandlung	112
05. Cursor	116
06. Transaktionen	??

11.1. SQL Befehle in PLSQL

PL/SQL stellt eine **prozedurale Erweiterung** der SQL Sprachspezifikation dar.

Ein PL/SQL Programm stellt eine freie Abfolge von PL/SQL Anweisungen und SQL Befehlen dar.

11.1.1 DQL - Data Query Language

Die select Anweisung wird in PL/SQL Programmen zum Lesen von Daten verwendet.

▶ Erklärung: select Anweisung ▼

- Gelesene Daten können dabei in der INTO Klausel einer Variable zugewiesen werden.
- Besteht das Ergebnis der select Anweisung aus mehreren Datensätzen, wird anstelle der into Klausel die bulk collect into Klausel verwendet.

▶ Codebeispiel: select Befehl ▼

```
Befehl: DQL Befehle
   __ _____
   DECLARE
      L_TITLE VARCHAR2(50);
      TYPE PROJECT_TABLE_TYPE IS TABLE OF
          HR.L_PROJECTS%ROWTYPE;
      L_PROJECTS PROJECT_TABLE_TYPE :=
           PROJECT_TABLE_TYPE();
   BEGIN
       -- Auslesen eines einzelnen Datensatzes
       -- Speichern des Ergebnisses in einer
12
       -- Variable
13
       SELECT P.TITLE INTO L_TITLE
      FROM HR.L_PROJECTS P
      WHERE P.PROJECT_ID = 123;
       -- Auslesen mehrerer Datensaetze
18
       SELECT L.*
      BULK COLLECT INTO L_PROJECTS
      FORM HR.L_PROJECTS L;
21
      DBMS_OUTPUT.PUT_LINE('select into ...');
23
   END;
```

11.1.2 DML - Data Manipulation Language

DML Befehle werden in PL/SQL Programmen zur Verarbeitung von Daten verwendet.

▶ Codebeispiel: DML Befehle ▼

```
Befehl: DML Befehle
   DECLARE
       TYPE PROJECT_TABLE_TYPE IS TABLE OF
           HR.L_PROJECTS%ROWTYPE;
6
       TYPE REPORT_TABLE_TYPE IS TABLE OF
           HR.PROJECT_REPORT%ROWTYPE;
       L_PROJECTS PROJECT_TABLE_TYPE :=
           PROJECT_TABLE_TYPE();
       L_PROJECT_REPORT
           HR.PROJECT_REPORT%ROWTYPE;
12
   BEGIN
13
       -- Auslesen der Projektdaten in eine
14
       -- virtuelle Tabelle
       SELECT P.*
       BULK COLLECT INTO L PROJECTS
17
       FROM HR.L_PROJECTS P;
18
19
       -- Loeschen aller Projektreportdaten
       DELETE FROM HR.PROJECT_REPORT;
21
22
       FOR i IN L_PROJECTS.FIRST..L_PROJECTS.LAST 18
23
       LOOP
          L_PROJECT_REPORT.TITLE :=
              L_PROJECTS(i).TITLE;
          L_PROJECT_REPORT.COMPLEXITY := 100;
26
27
          INSERT INTO HR.PROJECT_REPORT VALUES
              L_PROJECT_REPORT;
       END LOOP;
30
       -- Aendern der Projektdaten mit einer
31
       -- bestimmten ID.
       UPDATE HR.PROJECT REPORT
33
       SET COMPLEXTY = 200
       WHERE PROJECT_ID = 23;
35
36
```

END;

11.1.3 FORALL Anweisung

Bei der Ausführung von DML Befehl leitet die PL/SQL Engine die SQL Anweisung an den SQL Executor weiter.

▶ Erklärung: forall Anweisung ▼

- Ein solcher Kontextswitch ist immer mit einem bestimmten Resourcenaufwand verbunden.
- Zur Resourcenschonung k\u00f6nnen mit der forall Anweisung mehrere DML Befehle als einzelne PL/SQL Anweisung ausgef\u00fchrt werden.

▶ Syntax: forall Anweisung ▼

```
Syntax: FORALL
   ______
   FORALL index IN
        [ lower_bound .. upper_bound |
          INDICES OF indexing_collection |
          VALUES OF indexing_collection
        1
        [ SAVE EXCEPTION ]
        sql_statement;
10
   -- Codebeispiel: FORALL
14
   DECLARE
1.5
       -- DEFINITION: Tabellentyp
16
       TYPE PROJECT_REPORT_TYPE IS TABLE OF
           HR.PROJECT_REPORT%ROWTYPE;
       -- DEKLARATION: Virtuelle Tabelle
19
       L_PROJECT_REPORTS PROJECT_REPORT_TYPE :=
20
           PROJECT_REPORT_TYPE();
  BEGIN
21
       -- Auslesen von Datensaetzen
22
       SELECT P.PROJECT_ID, P.TITLE, 0
23
       BULK COLLECT INTO L_PROJECT_REPORTS
       FROM HR.L_PROJECTS P
       -- Schreiben von Datensaetzen in die
27
       -- Datenbank
28
       FORALL i IN L_PROJECT_REPORTS.FIRST ...
29
           L_PROJECT_REPORTS.LAST
         INSERT INTO HR.PROJECT_REPORT VALUES
30
             L_PROJECT_REPORTS(i);
31 END;
```

11.1.4 FORALL - RETURNING Klausel

Der Zugriff auf mögliche Rückgabewerte von DML Befehlen erfolgt für forall Anweisungen in der returning Klausel.

▶ Codebeispiel: returning Klausel ▼

```
Codebeispiel: FORALL RETURNING
   __ _____
   DECLARE.
       -- DEFINITION: Tabellentyp
                                                      DECLARE
       TYPE PROJECT_REPORT_TYPE IS TABLE OF
           HR.PROJECT_REPORT%ROWTYPE;
       -- DEFINTION: Tabellentyp
       TYPE PROJECT_ID_TYPE IS TABLE OF
           HR.PROJECT_REPORT.PROJECT_ID%TYPE;
       -- DEKLARATION: Virtuelle Tabelle
                                                   11
       L_PROJECT_REPORTS PROJECT_REPORT_TYPE :=
           PROJECT_REPORT_TYPE();
                                                   13
13
       -- DEKLARATION: Virtuelle Tabelle
                                                          );
       L_PROJECT_IDS PROJECT_ID_TYPE :=
                                                   16
           PROJECT_ID_TYPE();
                                                   17
   BEGIN
16
       -- Auslesen von Projektdaten
                                                   19
17
       SELECT P.PROJECT_ID, P.TITLE, 0
                                                   20
18
       BULK COLLECT INTO L_PROJECT_REPORTS
                                                   21
19
       FROM HR.L_PROJECTS P;
                                                      BEGIN
                                                   22
20
21
       FORALL i IN L_PROJECT_REPORTS.FIRST...
                                                   24
22
           L_PROJECT_REPORTS.LAST
                                                   25
           INSERT INTO HR.PROJECT_REPORT
                                                   26
          VALUES L_PROJECT_REPORTS(i)
                                                   27
           -- returning Klausel
                                                   28
          RETURNING PROJECT_ID
26
           BULK COLLECT L_PROJECT_IDS;
                                                   30
                                                   31
       -- Wertausgabe
                                                   32
29
       FOR i IN
30
           L_PROJECT_IDS.FIRST..L_PROJECT_IDS.LAST34
       LOOP
31
          DBMS_OUTPUT.PUT_LINE(
32
                                                   36
              L_PROJECT_IDS
                                                   37
          );
34
       END LOOP;
35
```

11.1.5 DDL - Data Definition Language

DDL Befehle werden zum Verwalten der Struktur einer Datenbank verwendet.

DDL Befehle müssen im Kontext der **execute immediate** Anweisung definiert werden.

▶ Codebeispiel: DDL Befehle ▼

```
Befehl: DLL Befehle
   L_IS_TABLE_PRESENT PLS_INTEGER DEFAULT 0;
   -- Definition eines DDL Befehls in Form
   -- eines Zeichenkettenliterals
   L_C_CREATE_TABLE_DDL VARCHAR2(500) :=
   'CREATE TABLE PROJECT_REPORT (
         PROJECT_ID INTEGER NOT NULL,
         TITLE VARCHAR(50) NOT NULL,
         DESCRIPTION VARCHAR (4000),
         FUNDING_AMOUNT NUMBER(19),
         PRIMARY KEY (PROJECT_ID)
   -- Definition eines DDL Befehls in Form
   -- eines Zeichenkettenliterals
   L_C_DROP_TABLE_DDL CONSTANT VARCHAR2 (500)
   DEFAULT 'DROP TABLE PROJECT_REPORT';
   -- Pruefen ob eine bestimmte Tabelle
   -- bereits existiert.
   SELECT COUNT(L.TABLE_NAME)
   INTO L_IS_TABLE_PRESENT
   FROM USER_TABLES L
   WHERE L.TABLE_NAME = 'PROJECT_REPORT';
   -- Existiert die Tabelle noch nicht
   -- wird sie mit der EXECUTE IMMEDIATE
   -- Anweisung angelegt.
   IF L_IS_TABLE_PRESENT = 0 THEN
      EXECUTE IMMEDIATE L_C_DROP_TABLE_DDL;
   END IF:
   -- Die Tabelle wird nach dem Ausfuehren
   -- des Programms wieder geloescht.
   EXECUTE IMMEDIATE L_C_CREATE_TABLE_DDL;
END:
```

END;

11.2. Kontrollstrukturen

Kontrollstrukturen sind Routinen zur Steuerung des **Programmflusses**.

11.2.1 IF THEN Block

Kontrollstrukturen bestimmen die Reihenfolge, in der die Anweisungen eines Programms ausgeführt werden.

Trifft die Bedingung einer if Anweisung zu, werden die Befehle im if then Blocks ausgeführt.

▶ Syntax: IF THEN ▼

```
Syntax: IF THEN
   __ _____
   IF condition THEN
      Statement1;
   ELSIF condition2 THEN
      Statement1;
      . . .
9
   ELSE
      StatementN;
   END IF:
14
   -- Beispiel: IF THEN
   __ ____
   DECLARE
17
      L_EMPLOYEES_COUNT NUMBER := 0;
18
19
      L_NUMBER NUMBER := 8;
   BEGIN
      SELECT COUNT(EMPLOYEES_ID)
      INTO L_EMPLOYEES_COUNT
22
      FROM EMPLOYEES;
23
      IF L_EMPLOYEES_COUNT THEN
         DBMS_OUTPUT.PUT_LINE(
26
              'Inside the if'
27
         );
28
      END IF;
30
      DBMS_OUTPUT.PUT_LINE(
31
            'Outside the if'
32
      );
33
   END;
```

11.2.2 Kontrollstruktur - Case Block

Alternativ zur if Anweisung steht in PL/SQL Programmen die case Anweisung zur Verfügung.

▶ Syntax: Case Block ▼

```
Syntax: CASE Block
      _____
   CASE
      WHEN condition1 THEN
         Statement1;
         . . .
      WHEN condition2 THEN
         Statement1;
10
      [ ELSE
11
          Statement1;
12
          . . .
      ]
   END CASE;
16
17
      Beispiel: CASE Block
   DECLARE
       L_VERSION PLS_INTEGER DEFAULT 12;
22
       -- read database version
       SELECT VERSION
       INTO L_VERSION
       FROM DMB_SESSION;
26
27
       CASE L_VERSION
          WHEN 11 THEN
              DBMS_OUTPUT.PUT_LINE(
30
                  'no feature support'
31
              );
32
          WHEN 12 THEN
              DBMS_OUTPUT.PUT_LINE(
                 'feature suport'
35
              );
36
          ELSE
37
              DBMS_OUTPUT.PUT_LINE(
                 'no information'
39
              );
40
        END CASE;
41
42
   END;
```

```
Beispiel: CASE Block
   DECLARE
       L_COUNTRY VARCHAR2(30) := &user_input;
   BEGIN
       CASE
          WHEN L_COUNTRY = 'at' THEN
              DBMS_OUTPUT.PUT_LINE(
                  'AUSTRIA'
10
              );
11
          WHEN V_COUNTRY = 'de' THEN
12
              DBMS_OUTPUT.PUT_LINE(
13
                   'GERMANY'
              );
15
       END CASE;
16
17
   END;
```

11.3. Schleifenkonstrukte

 $\overline{}$

Schleifenkonstrukte ▼

Eine Schleife ist eine Programmroutine, die einen bestimmten **Programmabschnitt** solange abarbeitet, bis eine bestimmte Bedingung eintritt.

11.3.1 Loop Block

Der 100p Block ist die grundlegende Schleifenvariante in PL/SQL. Der Block definiert dabei keine Abbruchbedingung.

▶ Syntax: Loop Block ▼

```
-- Syntax: Loop Block
   __ _____
   LOOP
     Statement1;
      . . .
     StatementN;
   END LOOP;
10
   -- Beispiel: Loop Block
   DECLARE
      L_COUNTER NUMBER := 0;
      L_RESULT NUMBER;
15
   BEGIN
16
      LOOP
17
         IF L_COUNTER > 10 THEN
           EXIT;
         END IF:
20
         L_COUNTER := L_COUNTER + 1;
         L_RESULT := L_COUNTER * 5;
         RDBMS_OUTPUT.PUT_LINE(
            '5 * ' || L_COUNTER
26
            || ' = '
27
            || L_RESULT
         );
30
     END LOOP;
31
   END;
```

11.3.2 WHILE Block

Mit der WHILE Schleifenvariante wird ein bestimmter Programmabschnitt solange wiederholt bis eine bestimmte **Bedingung** eintritt.

▶ Syntax: WHILE Block ▼

```
__ _____
   -- Syntax: WHILE LOOP
   -- -----
   WHILE condition LOOP
      Statement1;
      . . .
      StatementN;
   END LOOP;
9
   -- -----
   -- Beispiel: WHILE LOOP
   ______
   DECLARE
      TYPE PROJECT TABLE TYPE IS TABLE OF
14
         HR.L_PROJECTS%ROWTYPE;
      L_PROJECTS PROJECT_TABLE_TYPE :=
16
         PROJECT_TABLE_TYPE();
17
      1_i PLS_INTEGER DEFAULT 1;
18
   BEGIN
      SELECT L.*
20
      BULK COLLECT INTO L_PROJECTS
21
      FROM HR.L_PROJECTS L
22
      WHERE L.PROJECT_TYPE =
23
          'REQUEST_FUNDING_PROJECT';
24
      WHILE 1_i < L_PROJECTS.LAST
25
26
        DBMS_OUTPUT.PUT_LINE(
27
            'project id: '
             | | L_PROJECTS(1_i).PROJECT_ID
29
             || CHR(13)
30
             || L_PROJECTS(1_i).TITLE
31
             | CHR(13)
32
             || L_PROJECTS(1_i).IS_FWF_FUNDED
         );
34
35
         l_i := l_i + 1;
36
     END LOOP;
```

END;

11.3.3 FOR Block

```
▶ Syntax: FOR Block ▼
   ______
   -- Syntax: FOR LOOP
   __ ____
   FOR loop_counter in [REVERSE]
      lower limit .. upper_limit
  LOOP
     Statement1; ...
   END LOOP;
   ______
10
   -- Syntax: FOR SQL LOOP
11
   -- -----
12
   FOR row IN (sql statement)
13
  LOOP
     Statement1;
16
17 END LOOP:
18
19
20
  -- Beispiel: FOR LOOP
   ______
21
  DECLARE
22
23
      TYPE PROJECT_TABLE_TYPE IS TABLE OF
         HR.L_PROJECTS%ROWTYPE;
24
      L_PROJECTS PROJECT_TABLE_TYPE :=
25
         PROJECT_TABLE_TYPE();
   BEGIN
      FOR ROW IN (SELECT P.* FROM HR.L_PROJECTS)
27
28
        DBMS_OUTPUT.PUT_LINE( ROW.PROJECT_ID);
29
      END LOOP;
30
31
      SELECT L.*
      BULK COLLECT INTO L_PROJECTS
33
      FROM HR.L_PROJECTS;
34
35
      FOR i IN 1_projects.FIRST..1_projects.LAST
36
      LOOP
        DBMS_OUTPUT.PUT_LINE(
38
            L_PROJECTS(i).PROJECT_ID
39
        );
41
      END LOOP;
  END:
42
```

11.4. Fehlerbehandlung

Tretten zur Laufzeit eines PL/SQL Programms Fehler auf, wird das entsprechende Programm bei fehlender Fehlerbehandlung beendet.

11.4.1 Exceptionhandling

Tritt im Ausführungsteil eines PL/SQL Blocks ein **Fehler** auf, verzweigt die Ausführung eines Programms in den Fehlerbehandlungsteil des entsprechenden Blocks.

Die **Fehlerbehandlung** erfolgt in PL/SQL Programmen im Exceptionteil eines Blocks.

▶ Erklärung: Exceptionhandling ▼

- Für jedes fehlerbezogene Ereignis, das in einem PL/SQL Programm auftritt, kann im Exceptionteil eines Blocks, ein Exceptionhandler definiert werden.
- Exceptionhandler werden zur Verarbeitung, der in einem Programm auftrettenden Fehlerzustände definiert.
- Fehlerzustände werden in PL/SQL als Exception, die Fehlerbehandlung als Exceptionhandling bezeichnet.

__ _____

▶ Codebeispiel: Exceptionhandling ▼

```
-- Beispiel: Exceptionhandling
   __ _____
   DECLARE
      L_AMOUNT PLS_INTEGER := 300;
      L_RELATIVE PLS_INTEGER := 0;
      L_RESULT PLS_INTEGER;
   BEGIN
      -- Fehlerzustand: Division by zero
9
      L_RESULT := L_AMOUNT/L_RELATIVE;
      -- Programmlogik
13
      DBMS_OUTPUT.PUT_LINE( L_RESULT );
14
   EXCEPTION
15
      -- Exceptionhanlder: ZERO_DIVIDE
16
      WHEN ZERO_DIVIDE THEN
17
18
   END;
19
```

11.4.2 Exceptionhandler

Mit der Hilfe von Exceptionhandlern kann in PL/SQL Programmen auf eintretende Fehler Bezug genommen werden.

▶ Erklärung: Exceptionhandler ▼

- Ein Exceptionhandler beginnt mit dem Schlüsselwort when und endet mit der letzten Anweisung des zugeordneten then Blocks.
- Exceptionhandler werden im Fehlerbehandlungsteil eines PL/SQL Blocks definiert. Ein Exceptionteil kann dabei eine freie Abfolge von Exceptionhandlern enthalten.
- Die Bezeichnung einer Exception stellt dabei den Bezug zwischen der Exception und einem Exceptionhandler her.
- Wird für einen Fehlerzustand kein Exceptionhanlder definiert, bricht das PL/SQL Programm ohne Fehlerbehandlung ab.

▶ Codebeispiel: Exceptionhandling ▼

```
__ _____
      Beispiel: Exceptionhandler
   DECLARE
      L_AMOUNT PLS_INTEGER := 300;
      L_RELATIVE PLS_INTEGER := 0;
6
      L_RESULT PLS_INTEGER;
   BEGIN
      L_RESULT := L_AMOUNT/L_RELATIVE;
10
   EXCEPTION
12
       -- Exceptionhandler: NEGATIVE_BALANCE
13
       WHEN NEGATIVE_BALANCE THEN
14
        -- Exceptionhandler: NO_DATA_FOUND bzw.
       -- ZERO_DIVIDE
       WHEN NO_DATA_FOUND OR ZERO_DIVIDE THEN
19
       -- Exceptionhandler: OTHERS
20
        -- Der Exceptionhandler behandelt alle
21
        -- Ereignisse fuer die kein Exception-
        -- handler definiert worden ist.
       WHEN OTHERS THEN
24
          . . .
25
   END;
```

Exceptiontyp	Beschreibung	Seite
Standardexception	Standardexceptions sind die durch die PL/SQL Spezifikation definierten internen PL/SQL Exceptions.	112
Anwendungsfehler	Anwendungsfehler sind für Anwendungen spezifische Fehlerzustände.	112
Unbenannte Fehler	Die restlichen Fehler, die keinen vordefinierten Namen besitzen, liefen nur eine Fehlernummer mit zugeordneter Fehlermeldung.	112

Figure 43. Typen von Fehlerobjekten

11.4.3 Arten von Exceptions

Die PL/SQL Spezifikation unterscheidet mehrere Formen von Fehlerzuständen.

▶ Erklärung: Arten von Exceptions ▼

Standardexceptions: Standardexceptions sind Fehlerzustände, die in der PL/SQL Spezifikation definiert werden. Sie beschreiben die grundlegenden in einer Datenbankanwendung auftretenden Fehlerzustände.

Standardexceptions besitzten eine interne Beschreibung und einen Fehlercode.

Anwendungsfehler: Anwendungsfehler sind Fehlerzustände, die explizit für Datenbankanwendungen definiert werden. Sie beschreiben, die für eine Anwendung spezifischen Fehlerzustände.

Anwendungsfehler besitzen eine durch die Anwendung vorgegebene Beschreiung und einen Fehlercode.

Unbenannte Fehler: Unklassifizierte Fehler besitzten in PL/SQL keinen Namen. Unbenannte interne Exceptions müssen in PL/SQL Programmen über die pragma exception_init Routine verankert werden.



11.4.4 Anwendungsfehler

Anwendungsfehler sind die durch die **Geschäft-slogik** einer Anwendung vorgegebenen Fehlerobjekte.

▶ Erklärung: Anwendungsfehler ▼

- Bevor ein Anwendungsfehler in einem PL/SQL Programm verwendet werden kann, muß er vorher deklariert werden.
- Optional k\u00f6nnen f\u00fcr ein Fehlerobjekt ein Fehlercode und eine Beschreibung definiert werden.
- Fehlerzustände werden in PL/SQL Programm über die raise Routine ausgelöst.

▶ Codebeispiel: Applikationsexceptions ▼

```
Beispiel: Anwendungsexceptions
       -- DEKLARATION: Anwendungsexception
       INCREASE_AMOUNT EXCEPTION;
       -- INITIALISIERUNG: Anwendungsexception
       pragma exception_init(
             INCREASE_AMOUNT, -20999
       );
11
   BEGIN
12
       -- Anwendungsexception ausloesen
13
       RAISE INCREASE_AMOUNT;
14
15
   EXCEPTION
       -- EXCEPTIONHANDLING
       WHEN INCREASE AMOUNT THEN
18
19
   END
```

CASE_NOT_FOUND None of the choices in the WHEN clauses of a case statement were selected and there is no ELSE clause. COLLECTION_IS_NULL Program attempted to apply collection methods other than EXISTS to an uninitialized nested table or varray, or program attempted to assign values to the elements of an uninitialized nested table or varray. CURSOR_ALREADY_OPENED Program attempted to open an already opened cursor. DUP_VAL_ON_INDEX Program attempted to insert duplicate values in a column that is constrained by a unique index. INVALID_CURSOR There is an illegal cursor operation. DARA-06511 INVALID_NUMBER Conversion of character string to number failed. DARA-01722 NO_DATA_FOUND Single row SELECT returned no rows or your program referenced a deleted element in a nested table or an uninitialized element in an associative array (index-by fable). PROGRAM_ERROR Pisql has an internal problem. ROWTYPE_MISMATCH The host cursor variable and Pisql cursor variable involved in an assignment have incompatible return types. SELF_IS_NULL A program attempts to call a member method, but the instance of the object type has not been initialized. SUBSCRIPT_BEYOND_COUNT A program referenced a nested table or varray using an index number larger than the number of elements in the collection. SUBSCRIPT_BEYOND_COUNT A program referenced a nested table or varray element using an index number larger than the number of elements in the collection. SUBSCRIPT_OUTSIDE_LIMIT A program referenced a nested table or varray element using an index number that is outside the legal range (for example, -1). SYS_INVALID_ROWID The conversion of a character string into a universal rowid failed because the character string does not represent a ROWID value. TOO_MANY_ROWS Single row SELECT returned multiple rows. GRA-06502 TRANSACTION_BACKED_OUT The remote portion of a transaction has rolled back. An arithmetic, conversion, fruncation, or size constraint error occurred.	Exceptionname	Beschreibung	SQL Code
COLLECTION_IS_NULL Program attempted to apply collection methods other than EXISTS to an uninitialized nested table or varray, or program attempted to assign values to the elements of an uninitialized nested table or varray. CURSOR_ALREADY_OPENED Program attempted to open an already opened cursor. DUP_VAL_ON_INDEX Program attempted to insert duplicate values in a column that is constrained by a unique index. INVALID_CURSOR There is an illegal cursor operation. INVALID_NUMBER Conversion of character string to number failed. NO_DATA_FOUND Single row SELECT returned no rows or your program referenced a deleted element in a nested table or an uninitialized element in an associative array (index-by table). PROGRAM_ERROR Pisql has an internal problem. ROWTYPE_MISMATCH The host cursor variable and Pisql cursor variable involved in an assignment have incompatible return types. SELF_IS_NULL A program attempts to call a member method, but the instance of the object type has not been initialized. STORAGE_ERROR Pisql ran out of memory or memory was corrupted. SUBSCRIPT_BEYOND_COUNT A program referenced a nested table or varray using an index number larger than the number of elements in the collection. SUBSCRIPT_OUTSIDE_LIMIT A program referenced a nested table or varray element using an index number that is outside the legal range (for example, -1). SYS_INVALID_ROWID The conversion of a character string into a universal rowid failed because the character string does not represent a ROWID value. TOO_MANY_ROWS Single row SELECT returned multiple rows. ORA-006502 VALUE_ERROR An arithmetic, conversion, fruncation, or size constraint error occurred. DRA-006502 VALUE_ERROR An arithmetic, conversion, fruncation, or size constraint error occurred.	ACCESS_INTO_NULL		ORA-06530
uninitialized nested table or varray, or program attempted to assign values to the elements of an uninitialized nested table or varray. CURSOR_ALREADY_OPENED Program attempted to open an already opened cursor. DUP_VAL_ON_INDEX Program attempted to insert duplicate values in a column that is constrained by a unique index. INVALID_CURSOR There is an illegal cursor operation. ORA-01001 INVALID_NUMBER Conversion of character string to number falled. NO_DATA_FOUND Single row SELECT returned no rows or your program referenced a deleted element in a nested table or an uninitialized element in an associative array (index-by table). PROGRAM_ERROR Plsql has an internal problem. OAR-06504 ROWTYPE_MISMATCH The host cursor variable and Plsql cursor variable involved in an assignment have incompatible return types. SELF_IS_NULL A program attempts to call a member method, but the instance of the object type has not been initialized. STORAGE_ERROR Plsql ran out of memory or memory was corrupted. OAR-06504 SUBSCRIPT_BEYOND_COUNT A program referenced a nested table or varray using an index number larger than the number of elements in the collection. SYS_INVALID_ROWID The conversion of a character string into a universal rowid failed because the character string does not represent a ROWID value. TOO_MANY_ROWS Single row SELECT returned multiple rows. ORA-006502 VALUE_ERROR An arithmetic, conversion, truncation, or size constraint error occurred. ORA-006502	CASE_NOT_FOUND	None of the choices in the WHEN clauses of a case statement were selected and there is no ELSE clause.	ORA-06592
DUP_VAL_ON_INDEX Program attempted to insert duplicate values in a column that is constrained by a unique index. INVALID_CURSOR There is an illegal cursor operation. ORA-01001 INVALID_NUMBER Conversion of character string to number failed. ORA-01722 NO_DATA_FOUND Single row SELECT returned no rows or your program referenced a deleted element in a nested table or an uninitialized element in an associative array (index-by table). PROGRAM_ERROR Plsql has an internal problem. OAR-06501 ROWTYPE_MISMATCH The host cursor variable and Plsql cursor variable involved in an assignment have incompatible return types. SELF_IS_NULL A program attempts to call a member method, but the instance of the object type has not been initialized. STORAGE_ERROR Plsql ran out of memory or memory was corrupted. OAR-06503 SUBSCRIPT_BEYOND_COUNT A program referenced a nested table or varray using an index number larger than the number of elements in the collection. SUBSCRIPT_OUTSIDE_LIMIT A program referenced a nested table or varray element using an index number that is outside the legal range (for example, -1). SYS_INVALID_ROWID The conversion of a character string into a universal rowid failed because the character string does not represent a ROWID value. TOO_MANY_ROWS Single row SELECT returned multiple rows. ORA-06502 TRANSACTION_BACKED_OUT The remote portion of a transaction has rolled back. ORA-06502 ORA-06502	COLLECTION_IS_NULL	uninitialized nested table or varray, or program attempted to assign values	ORA-06531
INVALID_CURSOR There is an illegal cursor operation. INVALID_NUMBER Conversion of character string to number failed. INVALID_NUMBER Conversion of character string to number failed. INO_DATA_FOUND Single row SELECT returned no rows or your program referenced a deleted element in a nested table or an uninitialized element in an associative array (index-by table). PROGRAM_ERROR Plsql has an internal problem. Internal problem. A program attempts to call a member method, but the instance of the object type has not been initialized. SELF_IS_NULL A program attempts to call a member method, but the instance of the object type has not been initialized. STORAGE_ERROR Plsql ran out of memory or memory was corrupted. SUBSCRIPT_BEYOND_COUNT A program referenced a nested table or varray using an index number larger than the number of elements in the collection. SUBSCRIPT_OUTSIDE_LIMIT A program referenced a nested table or varray element using an index number that is outside the legal range (for example, -1). SYS_INVALID_ROWID The conversion of a character string into a universal rowid failed because the character string does not represent a ROWID value. TOO_MANY_ROWS Single row select returned multiple rows. TRANSACTION_BACKED_OUT The remote portion of a transaction has rolled back. VALUE_ERROR An arithmetic, conversion, truncation, or size constraint error occurred. ORA-06502	CURSOR_ALREADY_OPENED	Program attempted to open an already opened cursor.	ORA-06511
INVALID_NUMBER Conversion of character string to number failed. NO_DATA_FOUND Single row SELECT returned no rows or your program referenced a deleted element in a nested table or an uninitialized element in an associative array (index-by table). PROGRAM_ERROR Plsql has an internal problem. ROWTYPE_MISMATCH The host cursor variable and Plsql cursor variable involved in an assignment have incompatible return types. SELF_IS_NULL A program attempts to call a member method, but the instance of the object type has not been initialized. STORAGE_ERROR Plsql ran out of memory or memory was corrupted. DAR-06508 SUBSCRIPT_BEYOND_COUNT A program referenced a nested table or varray using an index number larger than the number of elements in the collection. SUBSCRIPT_OUTSIDE_LIMIT A program referenced a nested table or varray element using an index number that is outside the legal range (for example, -1). SYS_INVALID_ROWID The conversion of a character string into a universal rowid failed because the character string does not represent a ROWID value. TOO_MANY_ROWS Single row SELECT returned multiple rows. ORA-06508 ORA-06508 TRANSACTION_BACKED_OUT The remote portion of a transaction has rolled back. ORA-06508 ORA-06508 ORA-06509 OR	DUP_VAL_ON_INDEX		ORA-06511
NO_DATA_FOUND Single row SELECT returned no rows or your program referenced a deleted element in a nested table or an uninitialized element in an associative array (index-by table). PROGRAM_ERROR Plsql has an internal problem. DAR-06504 ROWTYPE_MISMATCH The host cursor variable and Plsql cursor variable involved in an assignment have incompatible return types. SELF_IS_NULL A program attempts to call a member method, but the instance of the object type has not been initialized. STORAGE_ERROR Plsql ran out of memory or memory was corrupted. DAR-06506 SUBSCRIPT_BEYOND_COUNT A program referenced a nested table or varray using an index number larger than the number of elements in the collection. SUBSCRIPT_OUTSIDE_LIMIT A program referenced a nested table or varray element using an index number number that is outside the legal range (for example, -1). SYS_INVALID_ROWID The conversion of a character string into a universal rowid failed because the character string does not represent a ROWID value. TOO_MANY_ROWS Single row SELECT returned multiple rows. The remote portion of a transaction has rolled back. ORA-06502 VALUE_ERROR An arithmetic, conversion, truncation, or size constraint error occurred. ORA-06502	INVALID_CURSOR	There is an illegal cursor operation.	ORA-01001
element in a nested table or an uninitialized element in an associative array (index-by table). PROGRAM_ERROR Plsql has an internal problem. DAR-06504 ROWTYPE_MISMATCH The host cursor variable and Plsql cursor variable involved in an assignment have incompatible return types. SELF_IS_NULL A program attempts to call a member method, but the instance of the object type has not been initialized. STORAGE_ERROR Plsql ran out of memory or memory was corrupted. DAR-06506 SUBSCRIPT_BEYOND_COUNT A program referenced a nested table or varray using an index number larger than the number of elements in the collection. SUBSCRIPT_OUTSIDE_LIMIT A program referenced a nested table or varray element using an index number that is outside the legal range (for example, -1). SYS_INVALID_ROWID The conversion of a character string into a universal rowid failed because the character string does not represent a ROWID value. TOO_MANY_ROWS Single row SELECT returned multiple rows. DRA-006502 TRANSACTION_BACKED_OUT The remote portion of a transaction has rolled back. DRA-006502 ORA-006502	INVALID_NUMBER	Conversion of character string to number failed.	ORA-01722
ROWTYPE_MISMATCH The host cursor variable and Plsql cursor variable involved in an assignment have incompatible return types. SELF_IS_NULL A program attempts to call a member method, but the instance of the object type has not been initialized. STORAGE_ERROR Plsql ran out of memory or memory was corrupted. DAR-06508 SUBSCRIPT_BEYOND_COUNT A program referenced a nested table or varray using an index number larger than the number of elements in the collection. SUBSCRIPT_OUTSIDE_LIMIT A program referenced a nested table or varray element using an index number that is outside the legal range (for example, -1). SYS_INVALID_ROWID The conversion of a character string into a universal rowid failed because the character string does not represent a ROWID value. TOO_MANY_ROWS Single row SELECT returned multiple rows. TRANSACTION_BACKED_OUT The remote portion of a transaction has rolled back. ORA-006502 VALUE_ERROR An arithmetic, conversion, truncation, or size constraint error occurred. ORA-06502	NO_DATA_FOUND	element in a nested table or an uninitialized element in an associative	100
SELF_IS_NULL A program attempts to call a member method, but the instance of the object type has not been initialized. STORAGE_ERROR Plsql ran out of memory or memory was corrupted. A program referenced a nested table or varray using an index number larger than the number of elements in the collection. SUBSCRIPT_OUTSIDE_LIMIT A program referenced a nested table or varray element using an index number that is outside the legal range (for example, -1). SYS_INVALID_ROWID The conversion of a character string into a universal rowid failed because the character string does not represent a ROWID value. TOO_MANY_ROWS Single row SELECT returned multiple rows. ORA-01412 TRANSACTION_BACKED_OUT The remote portion of a transaction has rolled back. ORA-06502 VALUE_ERROR An arithmetic, conversion, truncation, or size constraint error occurred. ORA-06502	PROGRAM_ERROR	Plsql has an internal problem.	OAR-06501
STORAGE_ERROR Plsql ran out of memory or memory was corrupted. SUBSCRIPT_BEYOND_COUNT A program referenced a nested table or varray using an index number larger than the number of elements in the collection. SUBSCRIPT_OUTSIDE_LIMIT A program referenced a nested table or varray element using an index number that is outside the legal range (for example, -1). SYS_INVALID_ROWID The conversion of a character string into a universal rowid failed because the character string does not represent a ROWID value. TOO_MANY_ROWS Single row SELECT returned multiple rows. TRANSACTION_BACKED_OUT The remote portion of a transaction has rolled back. VALUE_ERROR An arithmetic, conversion, truncation, or size constraint error occurred. ORA-06502	ROWTYPE_MISMATCH		OAR-06504
SUBSCRIPT_BEYOND_COUNT A program referenced a nested table or varray using an index number larger than the number of elements in the collection. SUBSCRIPT_OUTSIDE_LIMIT A program referenced a nested table or varray element using an index number that is outside the legal range (for example, -1). SYS_INVALID_ROWID The conversion of a character string into a universal rowid failed because the character string does not represent a ROWID value. TOO_MANY_ROWS Single row SELECT returned multiple rows. ORA-01422 TRANSACTION_BACKED_OUT The remote portion of a transaction has rolled back. ORA-00061 VALUE_ERROR An arithmetic, conversion, truncation, or size constraint error occurred. ORA-06502	SELF_IS_NULL		5432
SUBSCRIPT_OUTSIDE_LIMIT A program referenced a nested table or varray element using an index number that is outside the legal range (for example, -1). SYS_INVALID_ROWID The conversion of a character string into a universal rowid failed because the character string does not represent a ROWID value. TOO_MANY_ROWS Single row SELECT returned multiple rows. ORA-01422 TRANSACTION_BACKED_OUT The remote portion of a transaction has rolled back. ORA-00061 VALUE_ERROR An arithmetic, conversion, truncation, or size constraint error occurred. ORA-06502	STORAGE_ERROR	Plsql ran out of memory or memory was corrupted.	OAR-06500
number that is outside the legal range (for example, -1). SYS_INVALID_ROWID The conversion of a character string into a universal rowid failed because the character string does not represent a ROWID value. TOO_MANY_ROWS Single row SELECT returned multiple rows. ORA-01422 TRANSACTION_BACKED_OUT The remote portion of a transaction has rolled back. ORA-00061 VALUE_ERROR An arithmetic, conversion, truncation, or size constraint error occurred. ORA-06502	SUBSCRIPT_BEYOND_COUNT	A program referenced a nested table or varray using an index number larger than the number of elements in the collection.	ORA-06533
the character string does not represent a ROWID value. TOO_MANY_ROWS Single row SELECT returned multiple rows. TRANSACTION_BACKED_OUT The remote portion of a transaction has rolled back. VALUE_ERROR An arithmetic, conversion, truncation, or size constraint error occurred. ORA-06502	SUBSCRIPT_OUTSIDE_LIMIT		ORA-06532
TRANSACTION_BACKED_OUT The remote portion of a transaction has rolled back. ORA-00061 VALUE_ERROR An arithmetic, conversion, truncation, or size constraint error occurred. ORA-06502	SYS_INVALID_ROWID		ORA-01410
VALUE_ERROR An arithmetic, conversion, truncation, or size constraint error occurred. ORA-06502	TOO_MANY_ROWS	Single row SELECT returned multiple rows.	ORA-01422
	TRANSACTION_BACKED_OUT	The remote portion of a transaction has rolled back.	ORA-00061
ZERO_DIVIDE A program attempted to divide a number by zero. 0RA-01476	VALUE_ERROR	An arithmetic, conversion, truncation, or size constraint error occurred.	ORA-06502
	ZERO_DIVIDE	A program attempted to divide a number by zero.	ORA-01476

Figure 44. Standardexceptions

11.4.5 Unbenannte Fehler

Unbenannte Fehler sind systeminterne Fehler ohne vordefinierten Namen.

▶ Erklärung: Unbenannte Fehler ▼

- Fehlerereignisse, die in PL/SQL Programmen nur selten auftreten, wird kein eigener Name zugewiesen.
- Fehler dieser Art werden im others Exceptionhandler behandelt.

▶ Codebeispiel: Unbenannte Fehler ▼

```
______
      Beispiel: Unbenannte Fehler
   DECLARE
       -- TYPDEFINITION
       TYPE PR_TABLE_TPYE IS TABLE OF
            HR.PROJECT_REPORT%ROWTYPE;
       -- DEKLARATION
       L_REPORTS PR_TABLE_TYPE :=
           PR_TABEL_TYPE();
       ERRTEXT VARCHAR2(300);
12
   BEGIN
13
       SELECT L.PROJECT_ID, L.TITLE, 201
14
       BULK COLLECT INTO L_REPORTS
       FROM HR.L_PROJECTS L;
16
       FORALL i IN
           L_REPORTS.FIRST..L_REPORST.LAST
          INSERT INTO HR.PROJECT_REPORT VALUES
19
               L_REPORTS(i);
20
   EXCEPTION
22
       -- EXCEPTION HANDLER OTHERS: Unbenannte
23
       -- Fehler werden im others Exception
24
       -- Handler behandelt.
       WHEN OTHERS THEN
           ERRTEXT := SQLERRM(SQLCODE);
27
          IF SQLCODE = -20981 THEN
29
              DBMS_OUTPUT.PUT_LINE(
30
                 'error orccured: ' || errtext
              );
32
          END IF;
33
   END
```

11.4.6 Fehlerbehandlung für forall

Die forall Anweisung erlaubt es mehrere DML Anweisungen gekapselt auszuführen.

▶ Erklärung: Fehlerbehandlung für forall ▼

- Tritt ein Fehler bei der Ausführung bei einer der DML Anweisungen auf, werden die restlichen Anweisungen trotzdem ausgeführt.
- Die save exceptions Klausel aggregiert Fehlernachrichten die bei der Ausführung des forall Befehls auftreten.

▶ Codebeispiel: Fehlerbehandlung für forall ▼

```
__ _____
       Beispiel: Fehlerbehandlung fuer forall
   DECLARE.
      TYPE PR_TABLE_TYPE IS TABLE OF
          HR.PROJECT_REPORT%ROWTYPE;
      L_REPORTS PR_TABLE_TYPE := PR_TABLE_TYPE();
6
   BEGIN
      SELECT L.PROJECT_ID, L.TITLE, 201
      BULK COLLECT INTO L_REPORTS
a
      FROM HR.L_PROJECTS L;
10
11
      FORALL i IN L_REPORTS.FIRST..L_REPORTS.LAST
12
        SAVE EXCEPTIONS
         INSERT INTO HR.PROJECT_REPORT VALUES
             L_REPORTS(i);
   EXCEPTION
16
      WHEN BULK_ERRORS
17
      THEN
18
        FOR i IN 1..SQL%BULK_EXCEPTINS.COUNT
19
        LOOP
20
           DBMS_OUTPUT.PUT_LINE(
              'error ' || i || ' occurred '
              SQL%BUKL_EXCEPTIONS(i).ERROR_INDEX
23
           );
25
           DBMS_OUTPUT.PUT_LINE(
              SQLERRM(-1*
                  SQL%BULK EXCEPTIONS(i).ERROR CODE)
           );
28
        END LOOP;
29
   END
31
```

11.5. Cursor

Kontextarea ▼

Als Kontextarea wird jener Bereich des **Arbeitspeichers** bezeichnet, der für die Ausführung von SQL Anweisungen reserviert ist.

Bevor die **Daten** einer Datenbank **verarbeitet** werden können, müssen Sie in die Kontextarea der **PL/SQL Engine** geladen werden.

11.5.1 Cursor

Im vereinfachten Sinne stellt ein Kursor eine Referenz auf die Daten der Kontextarea dar.

▶ Erklärung: Cursor ▼

- Bei Cursorn handelt es sich um benannte Datenbankobjekte.
- Cursor sind in PL/SQL Programmen instrumental für den Zugriff auf die Daten einer Datenbank.
 Ein Cursor verwaltet dabei die Datenstrukturen, in denen der Datenbankserver seine Daten bewegt.
- Führt die PL/SQL Engine eine select oder DML Anweisung aus, wird ein Cursor erzeugt, um die Ergebnismenge zu bestimmen bzw. Daten zu speichern.
- Für Cursor werden dabei 3 **Formen** unterschieden: implizite Cursor, explizite Cursor und die for select Schleife.
- implizite Kursor: Implizite Cursor werden bei der Ausführung von SQL Befehlen von der PL/SQL Engine erzeugt und verwaltet.
- explizite Cursor: Explizite Cursor ermöglichen PL/SQL Programmen den Zugriff auf die Daten einer SQL Abfrage. Die Steuerung eines expliziten Cursors obliegt dabei zur Gänze dem PL/SQL Programm.
- cursor for Schleife: Mit der cursor for Schleife bietet PL/SQL eine Möglichkeit auf einfache Weise auf die Kontextarea einer select Anweisung zu zugreifen.

11.5.2 Explizite Cursor

Explizite Cursor ermöglichen PL/SQL Programmen den Zugriff auf die Daten einer SQL Abfrage. Die Verwaltung des Cursors obliegt dabei zur Gänze dem PL/SQL Programm.

Im Zuge der **Verarbeitung** der Daten durchläuft der **Cursor** 4 Phasen.

► Auflistung: Cursorzugriff ▼

- Cursordeklaration: Bevor ein Cursor verwendet werden kann muss er deklariert werden.
- Cursorinitialisierung: Mit der Initialisierung eines Cursors werden die mit dem Cursor assozierten Daten aus der Datenbank in die Kontextarea geladen.
- **Datenzugriff:** Der Zugriff auf die Daten der Kontextarea erfolgt für einen Cursor Zeile für Zeile.
- Resourcenfreigabe: Wurden die mit dem Cursor assozieriten Daten verarbeitet, k\u00f6nnen die vom Cursor verwalteten Ressourcen wieder freigegeben werden.

► Codebeispiel: Kursorzugriff ▼

```
Codebeispiel: expliziter Cursor
   ______
   DECLARE
      -- PHASE 1: cursor declaration
5
      CURSOR L_EMPLOYEES_CUR IS
            SELECT E.* FROM EMPLOYEES E;
      L_EMPLOYEE_REC L_EMPLOYEES_CUR%ROWTYPE;
   BEGIN
10
11
      -- PHASE 2: cursor initialisierung
      OPEN L_EMPLOYEES_CUR;
13
      LOOP
14
         -- PHASE 3: data access
15
         EXIT WHEN L_EMPLOYEE_CUR%NOTFOUND;
16
         FETCH L_EMPLOYEE_CUR INTO
             L_EMPLOYEE_REC;
18
         . . .
      END LOOP;
19
      -- PHASE 4: release cursor ressources
      CLOSE CURSOR_NAME;
22
23 END;
```

Kursorattribut	Beschreibung	Rückgabewert
FOUND	Das Attribut speichert den Wert true wenn der vorhergehende fetch Befehl ein Ergebnis zurückgeliefert hat. Anderfalls wird false gespeichert	Boolean
NOTFOUND	Das Gegenteil von found	Boolean
ISOPEN	Mit dem Attribut wird geprüft ob der Cursor offen ist.	Boolean
ROWCOUNT	Gibt die Zahl der Zeilen an die durch die Datenbankoperation bearbeitet worden sind.	Number
BULK_ROWCOUNT	Gibt die Zahl der Zeilen an die durch die Datenbankoperation bearbeitet worden sind.	Number
BULK_EXCEPTION	Gibt an ob bei der Massendatenverarbeitung Fehler aufgetreten sind.	Boolean

Figure 45. Kursorattribute

11.5.3 Datenverarbeitung

Ein Cursor ermöglicht PL/SQL Programmen den Zugriff auf die Daten einer Datenbank.

▶ Erklärung: Datenverarbeitung ▼

- Mit der Initialisierung eines Cursors wird das Ergebnis der mit dem Cursor assozierten SQL Abfrage in die Kontextarea der PL/SQL Engine geladen. Zwischenzeitliche Änderungen am Datenbestand werden jedoch nicht an die Daten der Kontextarea weitergegeben.
- Nach seiner Initialisierung referenziert ein Cursor den ersten Datensatz der Ergebnismenge der assozierten Abfrage.
- Der Zugriff auf die Daten der Kontextarea erfolgt im Cursor Zeile für Zeile. Das Lesen eines Datensatzes aus dem Cursor wird dabei als Fetch bezeichnet.
- Für den Datenzugriff verwaltet die PL/SQL Engine eine Reihe von Statusinformationen. Über Cursorattribute können diese Daten in PL/SQL Programm abfragt werden.



11.5.4 BULK FETCH Anweisung

Im Zuge eines Fetch können in den Cursor auch mehrere Datensätze geladen werden.

▶ Codebeispiel: bulk collect ▼

```
Codebeispiel: Bulk Collect
   DECLARE
       TYPE EMPLOYEE_TABLE_TYPE IS TABLE OF
            HR.EMPLOYEES%ROWTYPE;
       CURSOR L_EMPLOYEES_CUR IS
             SELECT * FROM EMPLOYEES;
       L_EMPLOYEES EMPLOYEE_TABLE_TYPE :=
           EMPLOYEE_TABLE_TYPE();
   BEGIN
11
12
       OPEN L_EMPLOYEES_CUR;
       LOOP
13
           EXIT WHEN L_EMPLOYEES_CUR%NOTFOUND;
14
            -- DATEN EINLESEN: 100 Datensaetze
15
           FETCH L_EMPLOYEES_CUR BULK COLLECT
16
                INTO L_EMPLOYEES LIMIT 100;
       END LOOP;
18
19
       CLOSE L_EMPLOYEES_CUR;
20
   END;
```

12. PL/SQL - Blocktypen



01. Blocktyp: Stored Prozedure	118
02. Blocktyp: Package	121
03. Blocktyp: Trigger	123
04. Namenskonventionen	123

12.1. Blocktyp - Stored Prozedure ▼

Eine Prozedur beschreibt eine freie Abfolge von Anweisungen und Befehlen.

Prozeduren werden zur **Organisation** von PL/SQL Code in PL/SQL Programmen verwendet.

12.1.1 PL/SQL Prozedur

Eine Prozedur ist ein benannter PL/SQL Block, an den Paramter übergeben werden können.

▶ Erklärung: PL/SQL Prozedur ▼

Für Prozeduren wird dabei zwischen der Spezifikation und der Implementierung unterschieden. Der Prozedurkopf beschreibt die Spezifkation der Prozedur, der Prozedurkörper die Implementierung.

▶ Syntax: PL/SQL Prozedur ▼

```
Syntax: Pl/SQL Prozedur
   CREATE [OR REPLACE] PROCEDURE <name>
       [(Parameter1, [Parameter2, ...])]
   IS
   BEGIN
       Exucutable statements;
   END [<name>];
10
      Codebeispiel: Pl/SQL Prozedur
13
   -- SPEZIFIKATION: update_project
   CREATE OR REPLACE PROCEDURE UPDATE_PROJECT(
        P_PROJECT_TITLE IN VARCHAR2
        P_PROJECT_ID IN PLS_INTEGER,
18
19
   -- IMPLEMENTIERUNG: update_project
20
      L_PROJECT_DESC VARCHAR2(4000);
22
   BEGIN
23
       UPDATE PROJECTS
24
       SET PROJECT_TITLE = P_PROJECT_TITLE,
       WHERE PROJECT_ID = P_PROJECT_ID;
   END UPDATE_PROJECT;
```

Blocktyp	Beschreibung	Seite
Procedur	Eine Prozedur beschreibt eine freie Abfolge von Anweisungen und Routinen. Prozeduren werden zur Organisation von PL/SQL Code in PL/SQL Programmen verwendet.	118
Funktion	PL/SQL Funktionen sind Prozeduren die einen Rückgabewert an den Aufrufer der Funktion zurückgeben.	120
Package	Ein Package faßt logisch zusammenhängende Objekte zu einer modularen Einheit zusammen. Packages werden zur Organisation und Strukturierung von PL/SQL Programmen verwendet.	121
Trigger	Trigger sind eine besondere Form von Prozeduren, die in Reaktion auf ein bestimmtes daten- bankinternes Ereignis ausgelöst werden. Trigger werden in Datenbanken zur Wahrung der Datenkonsistenz eingesetzt.	

Figure 46. Kursorattribute

12.1.2 Unterprogrammaufruf

Der Aufruf einer Prozedur erfolgt durch die Angabe des **Prozedurnamen** mit den jeweiligen Parameterwerten.

▶ Erklärung: Unterprogrammaufruf ▼

- Eine wesentliche Eigenschaft von Prozeduren ist die Möglichkeit sie in kompilierter Form in einer Datenbank zu speichern. Prozeduren liegen damit im zentralen Namensraum einer Datenbank und können aus anderenen Blöcken heraus aufgerufen werden.
- Da eine Prozedur kein Ergebnis berechnet, kann sie nicht unmittelbar in einem Ausdruck auftreten. Der Unterprogrammaufruf erfolgt deshalb in Form einer ausführbaren Anweisung.
- Hat eine Prozedur keine Parameter, so kann die Parameterliste auch fehlen. In diesem Fall erfolgt der Aufruf der Prozedur ohne Angabe von Klammern.
- Bei einem Prozeduraufruf, wird die Programmausführung unterbrochen und die Programmkontrolle an die Prozedur übergeben.

12.1.3 Parametertyp

Im einfachsten Fall wird ein Parameter durch einen Namen und eine Datentyp definiert.

Zusätzlich zum Namen und Datentyp kann Parametern ein Typ zugeordnet.

▶ Erklärung: Parametertyp ▼

- Parametertypen beschreiben wie sich Parameter in Unterprogrammen verhalten.
- Parametertyp in: in Parameter verhalten sich in Unterprogrammen wie initialisierte Konstante. Im Unterprogramm wird der Parameter wie ein konstanter Wert behandelt, der zwar gelesen, dessen Inhalt aber nicht geändert werden kann.
- Parametertyp out: out Parameter verhalten sich in Unterprogrammen wie nicht initialisierte Variablen. Der Wert von out Parametern kann im Unterprogramm verändert aber nicht gelesen werden. Typerweise werden out Parameter zur Rückgabe von berechneten Werten verwendet.
- Parametertyp in out: Der Parametertyp vereint die Eigenschaften der anderen Parametertpyen. in out Parameter k\u00f6nnen in Unterprogrammen gelesen und ge\u00e4ndert werden.



119

Parameterzuweisung	Beschreibung	Seite
positionell	Bei der positionellen Parameterzuweisung werden die Werte den Parametern in derselben Reihenfolge zugeordnet, in der sie im Unterprogramm definiert wurden.	120
nominell	Bei der nominellen Parameterübergabe werde die Parameterwerte über den Parameternamen zugeordnet.	120

Figure 47. Formen der Parameterzuweisung

12.1.4 Formen der Parameterzuweisung

Parameter können in PL/SQL Programmen auf unterschiedliche Weise zugewiesen werden: nominell bzw. positionell.

▶ Erklärung: nominelle Parameterübergabe ▼

- Werden die Parameter einer Prozedur nominell übergeben, muß beim Aufruf der Prozedur keine Rücksicht auf die Reihenfolge der Parameter mehr genommen werden.
- Der Assoziationsoperator => stellt den Parameternamen zum Aufrufzeitpunkt mit dem Parameterwert in Beziehung.

▶ Codebeispiel: Parameterübergabe ▼

```
__ _____
   -- Codebeispiel: Parameteruebergabe
   CREATE OR REPLACE PROCEDURE PRINT_DATE (
       P_START_DATE IN DATE
   ) AS
      L_END_TIME VARCHAR2(25);
      L_END_TIME := TO_CHAR(
9
          NEXT_DAY(
              P_START_DATE, 'MON'
          ), 'DD.MM.YYYY'
      );
14
   END PRINT_RETURN_DATE;
16
   -- Procedure call
18
   CALL PRINT_RETURN_DATE(
        P_START_DATE => SYSDATE
  );
```

12.1.5 Optionale Parameterzuweisung

Bei seiner Definition kann ein Parameter optional mit einem **Vorgabewert** belegt werden.

▶ Codebeispiel: Parameterübergabe ▼

```
1 -- Optionale Parameteruebergabe
3 -- CREATE OR REPLACE PROCEDURE PRINT_DATE (
5 P_START_DATE IN DATE := SYSDATE,
6 P_DAY_AMOUNT IN NUMBER := 24
7 );
8
9 CALL PRINT_RETURN_DATE(
10 P_START_DATE => TO_DATE()
11 );
```

12.1.6 PL/SQL Funktion

Eine Funktion ist ein Unterprogramm das eine **Rück-gabewert** an den Aufrufer der Funktion zurückgibt.

▶ Syntax: PL/SQL Funktionen ▼

```
Syntax: Funktion

CREATE [OR REPLACE] FUNCTION <name>

[(Parameter1, Parameter2, ...)]

RETURN datatype IS

declare variable, constant, etc. here

BEGIN

exucutable statements;

RETURN (Return Value);

END [<name>];
```

Blocktyp	Beschreibung	Seite
Packagespezifikation	Die Pacakgespezifikation beschreibt die öffentliche Schnittstelle eines PL/SQL Packages.	. 121
Packageimplementierung	Die Packageimplementierung enthält die Implementierung der in der Spezifikation deklarierten Objekte.	122

Figure 48. Packagekomponenten

12.2. Blocktyp - Package

PL/SQL Package ▼

Ein Package faßt logisch zusammenhängende Objekte zu einer **modularen Einheit** zusammen.

PL/SQL Packages werden zur **Organisation** und **Strukturierung** von PL/SQL Programmen verwendet.

12.2.1 PL/SQL Package

Ein Package faßt Objekte wie Funktionen, Prozeduren, Variablen bzw. Typdeklarationen zu einem Datenbankobjekt zusammen.

▶ Erklärung: PL/SQL Package ▼

- Packages werden in kompilierter Form in einer Datenbank gespeichert. Damit liegen Funktionen und Prozeduren nicht mehr verstreut in einer Datenbank, sondern stehen logisch strukturiert in einem Objekt zur Verfügung.
- PL/SQL Packages werden in 2 Schritten definiert:
 Packagespezifikation und Packageimplementierung.
- Packagespezifikation: Die Packagespezifikation beschreibt die öffentliche Schnittstelle eines Packages.
- Packageimplementierung: Die Packageimplementierung enthält die Implementierung der in der Spezifikation deklarierten Objekte.

12.2.2 Packagespezifikation

Die Packagespezifikation beschreibt die öffentliche Schnittstelle eines Packages.

▶ Erklärung: Packagespezifikation **▼**

- In der Packagespezifikation werden alle Objekte deklariert die nach außen hin sichtbar sein sollen.
- Mit der Deklaration werden die Objekte in den globalen Kontext einer Datenbank geladen.

▶ Syntax: Package Spezifikation ▼

```
Syntax: Package Spezifikation
   CREATE [OR REPLACE] PACKAGE pkg_name
       Deklaration der Package Elemente
   END [pkg_name];
8
       Codebeispiel: Package Spezifikation
10
      _____
   CREATE OR REPLACE PACKAGE TOOLS
12
13
14
       -- DEKLARATION: Konstanten und Variablen
       GC_MATH_PI CONSTANT NUMBER := 3.1456;
16
      -- DEKLARATION: Prozedur
17
       PROCEDURE PRINT_DATE (
18
            P_START_DATE IN DATE := SYSDATE,
19
            P_DAY IN NUMBER := 24
       );
   END TOOLS;
```

Packageartefakt	Packagekomponente	Beschreibung	Seite
globale Vari- able/Konstante	Spezifikation	Globale Variablen sind Variablen und Konstanten die sich im globalen Kontext einer Datenbank befinden.	98
Prozedurspezifikation	Spezifikation	Mit einer Prozedurspezifikation befindet sich eine Prozedur im globlen Namensraum einer Datenbank.	118
Funktionsspezifikation	Spezifikation	Mit einer Funktionsspezifikation befindet sich eine Funktion im globlen Namensraum einer Datenbank.	120
globale Prozedur	Implementierung	Globale Prozeduren sind Prozeduren die sich im globalen Kontext einer Datenbank befinden.	118
globale Funktion	Implementierung	Globale Funktion sind Funktion die sich im globalen Kontext einer Datenbank befinden.	120
lokale Prozdur	Implementierung	Lokale Prozeduren sind nur im Kontext eines Packages aufrufbar.	118

Figure 49. Packageartefakte

12.2.3 Packageimplementierung

Der Packagekörper enthält die **Implementierung** der in der Spezifikation deklarierten Objekte.

▶ Erklärung: Packageimplementierung ▼

- Packagespezifikation und Packageimplementierung werden über den Packagenamen in Bezug gesetzt.
- Die Packageimplementierung kann lokal auch eigene Objekte deklarieren. Diese Objekte k\u00f6nnen jedoch nur innerhalb der Packageimplementierung referenziert werden.

▶ Syntax: Packageimplementierung ▼

```
Codebeispiel: Packagekoerper
      _____
   CREATE OR REPLACE PACKAGE BODY TOOLS
   AS
        -- IMPLEMENTIERUNG: globale Prozedur
       PROCEDURE PRINT_DATE (
              P_START_DATE IN DATE
       ) AS
             L_END_TIME VARCHAR2(25);
10
       BEGIN
11
             L_END_TIME := TO_CHAR(
12
                 NEXT_DAY(
                      P_START_DATE, 'MON'
14
                 ), 'DD.MM.YYYY'
16
17
        END PRINT_DATE;
        -- DEKLARATION: lokale Prozedur
       PROCEDURE INITIALIZE AS
        BEGIN
            G_STD_DAY_AMOUNT := 24;
        END INITIALIZE;
24
   BEGIN
25
       INITIALIZE;
26
   END TOOLS;
```

Triggerform	Beschreibung	Seite
Zeilentrigger	Ein Zeilentrigger wird für jeden geänderten Datensatz ausgelöst. Zeilentrigger werder eingesetzt, wenn die auszuführenden Aktionen vom Inhalt der einzelnen Datensätze abhängen.	
Anweisungstrigger	Im Gegensatz dazu reagiert ein Anweisungstrigger unabhängig von der Anzahl der geänderten Datensätze, auf die durchgeführte DML Anweisung. Beispielsweise kann ein Anweisungstrigger verwendet werden, um die Berechtigung eines Benutzers für die auszuführenden Operation zu überprüfen.	١

Figure 50. Triggerformen

12.3. Blocktyp: Trigger



Trigger ▼

Trigger sind eine besondere Form von **Prozeduren**, die in Reaktion auf ein bestimmtes datenbankinternes **Ereignis** ausgelöst werden.

12.3.1 PL/SQL Trigger

Trigger sind Prozeduren die automatisch in Reaktion auf ein bestimmtes Ereignis ausgelöst werden.

▶ Erklärung: PL/SQL Trigger ▼

- Trigger werden in kompilierter Form in Datenbanken gespeichert. Wie Indizes oder Constraints sind Trigger von den Tabellen abhängig für die sie definiert wurden.
- Die Aktivierung eines Triggers erfolgt dabei implizit durch die Datenbank, wahlweise vor oder nach dem Auftreten eines bestimmten Ereignisses.
- Zeilentrigger: Ein Zeilentrigger wird für jeden geänderten Datensatz ausgelöst. Zeilentrigger werden eingesetzt, wenn die auszuführenden Aktionen vom Inhalt der einzelnen Datensätze abhängen.
- Anweisungtrigger: Im Gegensatz dazu reagiert ein Anweisungstrigger unabhängig von der Anzahl der geänderten Datensätze, auf die durchgeführte DML Anweisung.

12.3.2 Anlegen von Triggern

Trigger werden in **kompilierter Form** in Datenbanken gespeichert. Zum Anlegen eines Triggers wird der create Befehl verwendet.

▶ Erklärung: Anlegen von Triggern ▼

- Im Triggerkopf werden die Eigenschaften eines Triggers definiert.
- Der Kopf enthält den Triggernamen, den Zeitpunkt der Aktivierung, den Triggertyp und die auslösenden Ereignisse.
- Ein Trigger kann mehrere Ereignisse gleichzeitig behandeln.

▶ Syntax: Anlegen von Triggern ▼

```
Syntax: Anlegen von Triggern
   CREATE [OR REPLACE] TRIGGER <trigger_name>
        -- Triggerereignis festlegen
        [BEFORE|AFTER] <event> ON <table_name>
6
        -- Triggerart definieren
        [FOR EACH ROW]
        -- Ketten von Triggern definieren
        [FOLLOWS another_trigger_name]
        -- Trigger verwalten
11
        [ENABLE/DISABLE]
        -- Konditionale Ausfuehrung
        [WHEN condition]
15 DECLARE
   BEGIN
16
       DBMS_OUTPUT.PUT_LINE('Trigger example');
17
19 END;
```

Triggerform	Beschreibung	Seite
SQL Befehle	Trigger können im Rahmen ihrer Logik SQL Befehle ausführen. Allerdings existieren aufgrund der Datenkonsistenzregeln gewisse Einschränkungen bezüglich der Tabellen, die gelesen und verändert werden dürfen. Diese Tabellen werden als mutating tables bezeichnet. Für die Daten in Mutating Tables dürfen keine SQL Befehle ausgeführt werden. Die mutating table ist vereinfacht ausgedrückt immer die Tabelle, die einen Trigger auslöst. Handelt es sich um kaskadierende Trigger, existieren mehrer mutating tables.	
Transaktionssteuerung	Innerhalb eines triggers dürfen keine befehle zur transaktionssteuerung verwendet werden, da die Ausführung eines Triggers innerhalb der Tranaaktionsklammer der auslösendne Tabelle erfolgt. Dies gewährleistet das Trigger die aktuelle Transaktion nicht beenden oder beeinflussen können.	
long Datentyp	Der long Datentyp darf nicht als Variablentyp im Deklarationsteil eines Tirggers verwendet werden. Attributwerte, die diese Datentpyen besitzen, müssen entweder konvertiert werden oder können in sql Befehlen tatsächlich nicht verwendet werden.	

Figure 51. Triggerprogrammierung

12.3.3 Pseudorecords

Pseudorecord ▼

Trigger haben für geänderte Datensätze Zugriff auf die ursprünglichen bzw. neuen Werte der adaptierten Attribute.

▶ Erklärung: Pseudorecord ▼

- Der Kontext eines Triggers kapselt jene Daten, die durch die auslösende DML Anweisung verändert wurden.
- Das Präfix :old referenziert dabei den geänderten und das Präfix :new den aktuellen Attributwert. Der Doppelpunkt dient als Separator zwischen Päfix und Attributnamen.
- Zur Referenzierung des auslösenden DML Ereignisses kann in einem Trigger auf die inserting, updating bzw. deleting Bedingungen zugegriffen werden.
- Wurde ein Trigger beispielsweise durch eine update Operation ausgelöst, evaluiert die updating Bedingung zu true.

▶ Codebeispiel: Pseudorecords ▼

```
Codebeispiel: Log Beispiel
   CREATE OR REPLACE TRIGGER tr_project_audit
       AFTER INSERT OR UPDATE OR DELETE ON
           projects
       FOR EACH ROW ENABLE
   DECLARE
   BEGIN
       IF INSERTING THEN
           INSERT INTO PROJECTS_AUDIT VALUES (
                :NEW.TITLE, NULL,
               USER, SYSDATE, 'INSERTING'
12
           );
       ELSIF UPDATING THEN
           INSERT INTO PROJECTS_AUDIT VALUES (
                :NEW.TITLE, :OLD.TITLE,
16
               USER, SYSDATE, 'UPDATING'
17
           );
18
        ELSIF DELETING THEN
           INSERT INTO PROJECTS_AUDIT VALUES (
                NULL, :OLD.TITLE,
21
                USER, SYSDATE, 'DELETING'
22
           );
      END IF;
   END;
```

12.3.4 Namenskonverntionen

Datenbankobjekt	Namenskonvention	Beispiel	Seite
Primary Key	<name>_pk</name>	PROJECT_ID, SUBPROJECT_ID, FUNDING_ID	78
Unique Key	<name>_uk</name>	PROJECT_TITLE_UK	78
Foreign Key	<name>_pk</name>	SUBPROJECT_PROJECT_FK	78
Check Constraint	<name>_chk</name>	PROJECTS_FUNDING_CHK, PROJECT_RESEARCH_CHK	78
Sequence	<name>_seq</name>	PROJECTS_PROJECT_ID_SEQ, PROJECTS_SUBPROJECT_ID_SEQ	84
View	<name>_v</name>	PROJECT_FUNDING_V, PROJECT_RESEARCH_V	80
Туре	<name>_t</name>	PROJECT_RECORD_T, SUBPORJECT_RECORD_T	103
PL/SQL Package	<name>_pkg</name>	PROJECT_MIGRATION_PKG, LOGGING_PKG	121
PL/SQL Procedure	<name>_prc</name>	RELEASE_RESOURCE_PRC	118
PL/SQL Function	<name>_fun</name>	MIGRATE_PROJECT_DATA_FUN	118
Global Variable	g_ <variable_name></variable_name>	G_PROJECT_DATA	103
Local Variable	l_ <variable_name></variable_name>	L_INDEX	103
Parameter	p_ <name></name>	P_PROJECT	103
Cursor	c_ <name></name>	LC_PROJECTS, LC_SUBPROJECTS	103
Varchar	v_ <name></name>	LV_FIRST_NAME, LV_LAST_NAME	103
Record	r_ <name></name>	LR_PROJECT	103
Datentabelle	<name></name>	PROJECTS, SUBPROJECTS, EMPLOYEES, DEPARTMENTS	17
Revisionstabelle	v_ <name></name>	V_PROJECTS, V_SUBPROJECTS, V_EMPLOYEES	17
Attributtabelle	e_ <name></name>	E_PROJECT_TYPE, E_FUNDING_TYPE	17
Schlüsseltabelle	<name>_jt</name>	PROJECT_EMPLOYEES_JT, PROJECT_FUNDING_JT	17
Sammeltabelle	<name>_st</name>	PROJECTS_ST, EMPLOYEES_ST	17
Basistabelle	<name>_bt</name>	PROJECTS_BT, PROJECTS_BT	17

Figure 52. Namenskonvernionen

13. PL/SQL - SQL Funktionen



13.1. SQL Funktionen

SQL als Programmiersprache wurde als **Sprach-schnittstelle** für Informationssystemen konzipiert.

13.1.1 SQL Funktionen

Mit PL/SQL Funktionen kann die **SQL Sprachspezi- fikation** um neue Funktionen erweitert werden.

▶ Erklärung: SQL Funktionen anlegen ▼

- Zur Erweiterung der SQL Sprachspezifikation wird die gewünschte Funktionalität in Form von PL/SQL Funktionen definiert.
- SQL Funktionen müssen für ihren Einsatz in einer Datenbank dabei bestimmte Bedingungen erfüllen.
- SQL Funktionen sind deterministisch. Als deterministisch werden Vorgänge bezeichnet, die für gleiche Ausgangsbedingungen, zu gleichen Ergebnissen führen.
- Deterministische Funktionen k\u00f6nnen in einer Datenbank parallel ausgef\u00fchrt werden.
- Zum Anlegen einer SQL Funktion wird der create function Befehl verwendet.

▶ Syntax: create function ▼

```
-- Syntax: SQL Funktion

CREATE [OR REPLACE] FUNCTION <name>
[(Parameter1, Parameter2, ...)]

RETURN <datatype> DETERMINISTIC
PARALLEL_ENABLE
IS
declare variable, constant, etc. here
BEGIN
exucutable statements;

RETURN (Return Value);
EXCEPTION
WHEN OTHERS THEN
...

END [<name>];
```



13.1.2 Programmieren von SQL Funktionen

Bei der Programmierung von SQL Funktionen müssen bestimmte Restriktionen eingehalten werden.

▶ Auflistung: Restriktionen ▼

- globale Kontext: Damit ein PL/SQL Funktion in einer select Abfrage verwendet werden kann muss sie im globalen Kontext der Datenbank verfügbar sein.
- Befehle: In einer SQL Funktionen dürfen keine DDL bzw. DCL Befehle verwendet werden. Damit wird verhindert dass durch das Ausführen der Funktion Nebeneffekte auftreten.
- Parameter: Funktionsparameter in SQL Funktionen müssen einen SQL kompatiblen Datentyp haben. Funktionsparameter dürfen dabei auch keine out Parameter sein.
- null Werte: Tritt ein Fehler bei der Ausführung einer SQL Funktion auf sollte darauf nicht mit dem Werfen einer Exception reagiert werden. Bei der Ausführung einer select Anweisung sollte nie ein Fehler auftreten.

Auf Fehlerereignisse sollte immer mit der Rückgabe des null Werts reagiert werden.



13.1.3 Fallbeispiel: Berechnung der Fakultät

▶ Codebeispiel: Fakultät berechnen ▼

```
-- Fakultaet berechnen
      _____
   CREATE OR REPLACE FUNCTION FACTORIAL(
       p_n in NATURAL
   )
6
   RETURN NUMBER DETERMINISTIC
   PARALLEL_ENABLE
9
       NUMERIC_VALUE_EXCEPTION EXCEPTION;
10
       pragma exception_init(
              NUMERIC_VALUE_EXCEPTION, -6502
12
       );
13
14
       1_n NATURAL RANGE 0 .. 8 := round(p_n);
15
16
       l_result NUMBER := 1;
   BEGIN
17
       IF l_n in (0, 1) THEN
18
          l_result := 1;
19
       ELSE
20
          FOR i = 2 \dots p_n LOOP
              l_result := l_result * i;
22
          END LOOP;
23
       END IF:
24
25
       RETURN l_result;
26
   EXCEPTION
27
       WHEN numeric_value_exception THEN
28
           RETURN null;
29
   END FACTORIAL;
```

Informationssysteme - Theorieskriptum

MongoDB - Dokumentorientierte Datenbanken

August 19, 2020

14. MongoDB - DDL



01. Datenkontainer	130
02. Datenkontainer anlegen	131
03. Collections und Dokumente	132
04. Dokumentschema	134
05. Schemaelemente	136
06. Views ersetllen	138
07. Datencontainer verwalten	139

14.1. Datenkontainer

Die MongoDB Datenbankengine verwaltet Sammlungen von Dokumenten in logischen Namensräumen.

14.1.1 Datenkontainer



Zur Verwaltung von Daten definiert die MongoDB Spezifikation 5 Typen von Datenkontainern.

Datenkontainer dienen zur Strukturierung und Verwaltung von Daten.

▶ Auflistung: Datenkontainer ▼

Database ▼

Als Datenbank werden die Strukturen und Objekte zur Verwaltung der Daten eines logisch zusammenhängenden Datenbestandes bezeichnet.

Aus technischer Sicht entspricht eine Datenbank einem logischen Namensraum.

ص

Collection ▼

Collections verwalten Sammlungen gleichartiger Dokumente. Collections können dabei konzeptionell mit den Tabellen Relationaler Datenbanken verglichen werden.

Q

View ▼

Views ermöglichen es **Datenbankabfragen** als Objekte zu speichern.

JC.

Capped Collection ▼

Capped Collection sind eine Collection die strukturell wie ein Ringbuffer aufgebaut ist. Sie wird verwendet um große Mengen von Daten schnell verarbeiten zu können.



Document ▼

MongoDB speichert **Datensätze** in Form von Dokumenten.

```
{
    na
    ag    na
    st    ag    name: "al",
    gr    st    age: 18,
    gr    status: "D",
        groups: [ "politics", "news" ]
    }

    Collection
```

Figure 53. Dokumente einer Collection

14.2. Datenkontainer anlegen

Eine Datenbank dient als logischer **Namensraum** für **Collections**.

14.2.1 Datencontainer implizit anlegen

Die MongoDB Datenbankengine verwendet **JavaScript** als **Abfragesprache** und **Datenbanksprache**.

▶ Codebeispiel: Datenbanken implizit anlegen ▼

14.2.2 Collections explizit anlegen

Zum expliziten **Anlegen** von **Collections** definiert die MongoDB Spezifikation den createCollection Befehl.

▶ Codebeispiel: createCollection ▼

```
// -----
   // Syntax: createCollection
   // -----
   db.createCollection(
       name : <String>,
       option : <Document>
   );
   db.createCollection(<name>, {
       capped
                        : <boolean>,
       autoIndexId
                        : <boolean>,
11
       size
                        : <number>,
12
                        : <number>,
       storageEngine
                        : <document>,
       validator
                        : <document>,
       validationLevel
                        : <string>,
16
       validationAction : <string>,
17
       indexOptionDefaults : <document>,
18
       view0n
                        : <string>,
       pipeline
                        : <pipeline>,
       collation
                        : <document>,
21
       writeConcern
                        : <document>
22
23
   });
   db.createCollection("projects");
```

13

Parameter	Beschreibung	Тур
capped	Optional . To create a capped collection, specify true. If you specify true, you must also set a maximum size in the size field.	boolean
autoIndexId	Optional. Specify false to disable the automatic creation of an index on the _id field.	boolean
size	Optional . Specify a maximum size in bytes for a capped collection. Once a capped collection reaches its maximum size, MongoDB removes the older documents to make space for the new documents. The size field is required for capped collections and ignored for other collections.	number
max	Optional . The maximum number of documents allowed in the capped collection. The size limit takes precedence over this limit. If a capped collection reaches the size limit before it reaches the maximum number of documents, MongoDB removes old documents. If you prefer to use the max limit, ensure that the size limit, which is required for a capped collection, is sufficient to contain the maximum number of documents.	number
validator	Optional . Allows users to specify validation rules or expressions for the collection. For more information, see Schema Validation.	document
validationLevel	Optional. Determines how strictly MongoDB applies the validation rules to existing documents during an update.	string
validationAction	Optional . Determines whether to error on invalid documents or just warn about the violations but allow invalid documents to be inserted.	string
viewOn	The name of the source collection or view from which to create the view. The name is not the full namespace of the collection or view; i.e. does not include the database name and implies the same database as the view to create.	string
pipeline	An array that consists of the aggregation pipeline stage. db.createView creates the view by applying the specified pipeline to the viewOn collection or view.	array
writeConcern	Optional. A document that expresses the write concern for the operation. Omit to use the default write concern.	document

Figure 54. createCollection

14.3. Collections und Dokumente

♂ Collection ▼

Collections verwalten **Sammlungen** gleichartiger Dokumente.

Die MongoDB Datenbankengine speichert Datensätze in Form von **BSON Dokumenten**.

14.3.1 BSON Datenformat

Das BSON Datenformat ist eine Variation des JSON Datenformats.

▶ Erklärung: BSON Datenformat ▼

- BSON ist ein **binäres Datenformat** zur Speicherung semistrukturierter Daten.
- Das BSON Datenformat kann im Vergleich zu JSON schneller von der MongoDB Datenbankengine verarbeitet werden.
- BSON Dokumente speichern Daten dabei in Form von **Key Value** Paaren.
- Für die Namen der Attribute eines Dokuments müssen folgende Restriktionen eingehalten werden: Der Name _id darf nur für das Schlüsselfeld des Dokuments verwendet werden. Attributnamen dürfen nicht mit dem \$ Zeichen beginnen.

BSON Typ	Beschreibung	Key Value Paar im Dokument	
object	BSON Objekt	field : {}	
array	Eine Array speichert eine Liste beliebiger Werte	$\texttt{field} : \ [\ldots]$	
string	UTF 8 codierte Zeichenkette	field : "hallo Mongo"	
double	64 Bit Gleitkommazahlen	field : Math.PI	
long	64 Bit Integer	field : NumberLong(32353423)	
int	32 Bit Integer mit Vorzeichen	field : NumberInt(45)	
bool	Datantyp für Wahrheitswerte	field : true	
objectId	Eine 12 Byte lange ID zur Identifikation des field : Dokuments: 24 Bit Hexadecimalzahl	ObjectId("312G64AC6543233F3232902")	

Figure 55. BSON Datentypen

► Codebeispiel: BSON Dokument ▼

```
//----
   // BSON Dokument
   var project = {
       // Das _id Attribut darf nur zur Spei-
       // cherung der ID des Dokuments ver-
       // wendet werden. Eine ID ist eine 24
       // bit Hexadcimalzahl
      _id : ObjectId("5099803df3f4948bd1"),
      title: "Motorsimulation"
      // Das contact Feld referenzier ein einge-
      // bettetes Objekt
      contact : { first: "Alan", last: "Tur" },
      type : "REQUEST_FUNDING_PROJECT",
      begin : new Date('Jun 23, 1995'),
      state : "APPROVED",
      // contribs speichert ein Liste von
19
      // Zeichenketten
      contribs: [
          "Turing machine",
          "Turing test"
23
```

: NumberLong(1250000)

views

}

14.3.2 Eingebettete Objekte

In einem BSON Objekten können andere Objekte gespeichert werden. Eingebettete Objekte werden als **Embedded Objects** bezeichnet.

Eingebettete Objekte können über den **Punkt- operator** referenziert werden.

▶ Codebeispiel: embedded documents ▼

14.4. Dokumentschema

Schemafreiheit beschreibt die Eigenschaft eines Informationssystems, Datensätze beim Einfügen bzw. Ändern keiner Strukturprüfung zu unterziehen.

14.4.1 BSON Schema

In der Regel können Anwendungen Daten nur dann verarbeiten, wenn sie eine bestimmte **Struktur** aufweisen.

Die **BSON Schema Spezifikation** ist ein technischer Standard zur Beschreibung der Struktur von BSON Dokumenten.

▶ Erklärung: BSON Schema ▼

- Aus fachlicher Sicht macht es keinen Sinn, Geschäftsobjekte unreflektiert in einer Collection zu speichern.
- Mit einem BSON Schema kann definiert werden, wie ein Dokument aufgebaut sein muss, um in eine Collection eingetragen werden zu können.

► Codebeispiel: BSON Schema ▼

```
// BSON Dokument
  //----
  var project = {
     title : "Motorensimulation",
     type : "REQUEST_PROJECT",
     views : 10000
  };
  //----
  // BSON Schema
  //----
  var projectSchema = {
      bsonType : "object",
      required : ["title", "views"],
14
      additionalProperties : true;
      properties : {
         title : {
             bsonType : "string"
18
          },
19
         views : {
20
             bsonType : "int",
         }
22
      }
  };
24
```

14.4.2 Schemaattribute

Ein BSON Schema selbst ist wieder ein **BSON Dokument**.

Zur Definition eines BSON Schemas gibt die Schema Spezifikation eine Zahl von Attributen vor.

▶ Auflistung: Schemaattribute ▼

- bsonType: Das bsonType Attribut definiert den Typ des Dokuments bzw. den Typ im Dokument enthaltener Felder.
- required: Mit dem required Attribut wird angegeben, welche Felder ein Dokument umbedingt enthalten muss.
- properties: Das properties Attribut wird verwendet, um für die Felder des Dokuments Constraints zu definieren.

▶ Codebeispiel: Schemaattribute ▼

```
//-----
  // BSON Dokument
  //-----
  var person = {
     _id : ObjectId("5099803df3f4948391"),
     contribs : [ "Turing machine", "test" ],
     major : "Math"
  }
  //-----
  // BSON Schema
  //----
  var personSchema = {
13
      bsonType : "object",
      required : [ "major", "lastName" ],
      properties : {
16
         contribs : {
17
             bsonType
                      : "array",
18
             items : {
19
               bsonType : "string"
20
             }
         },
22
         major : {
23
             enum : [ "Math", "English" ]
         }
      }
26
27
  }
```

Keyword	Definition	Behavior	Туре
bsonType	string alias	Definiert den Typ des Feldes	all types
enum	array of values	Definiert alle möglichen Werte für ein Feld.	all types
multipleOf	number	Field must be a multiple of this value	numbers
maximum	number	Indicates the maximum value of the field	numbers
exclusiveMaximum	boolean	If ${\tt true}$ and field is a number, maximum is an exclusive maximum. Otherwise, it is an inclusive maximum.	numbers
minimum	number	Indicates the minimum value of the field	numbers
exclusiveMinimum	boolean	If \mathtt{true} and field is a number, minimum is an exclusive minimum. Otherwise, it is an inclusive minimum.	numbers
maxLength	integer	Indicates the maximum length of the field	strings
minLength	integer	Indicates the minimum length of the field	strings
pattern	regex string	Field must match the regular expression	strings
required	array of strings	Object's property set must contain all the specified elements in the array	objects
additionalProperties	boolean or object	If true, additional fields are allowed. If false, they are not. If a valid JSON Schema object is specified, additional fields must validate against the schema.	objects
items	bson type	Definiert den Typ der Elemente die im Array gespeichert werden	arrays
maxitems	integer	Indicates the maximum length of array	arrays
minItems	integer	Indicates the minimum length of array	arrays
uniqueltems	boolean	If true, each item in the array must be unique. Otherwise, no uniqueness constraint is enforced.	arrays
title	string	A descriptive title string with no effect	N/A
description	string	A string that describes the schema and has no effect.	N/A

Figure 56. BSON Schema Attribute

.

14.5. Schemaelemente

14.5.1 Schemaelement: Eingebettete Objekte

Für in Objekte eingebettete Objekte erfolgt die Schemadefinition in **rekursiver Weise**.







▶ Codebeispiel: Eingebettete Objekte ▼

```
//-----
   // BSON Dokument
   //----
   var person = {
       _id : ObjectId("5099803df3f4948b91"),
       address : {
6
           country : "Austria",
           location: "1040 Vienna",
           street : "Taubstummengasse 11"
  };
11
12
   //----
   // BSON Schema
14
   //----
   var personSchema = {
      bsonType : "object",
17
      required : ["firstName", "address"],
18
      properties : {
19
          address : {
20
              bsonType : "object",
             required : [
                "country", "street"
             ],
24
              properties : {
25
                 country : {
26
                    bsonType : "string",
                    minLength: 2,
28
                    maxLength: 100
29
                 },
30
                 street : {
31
                    bsonType : "string"
32
                 }
33
             }
34
          }
      }
  };
```

14.5.2 Schemaelement: Enum

Aufzählungstyp ▼

Ein **Aufzählungstyp** ist ein Datentyp mit festgelegten Wertemöglichkeiten.

Enums werden verwendet um die **logische Struktur** und Lesbarkeit von Programmen zu verbessern.

▶ Erklärung: Aufzählungstypen ▼

- Zur Definition eines Enums, müssen im Schema alle zulässigen Werte des Aufzählungstyps angeführt werden.
- Dabei kann auch eine Reihenfolge festgelegt werden, die eine Ordnung der einzelnen Werte bestimmt.

▶ Codebeispiel: Enums ▼

```
// BSON Dokument
   //----
   var project = {
      name
                 : "Computer Simulation",
                 : "A-33434-ZTU",
      code
      projectType : "REQUEST_PROJECT"
   };
   // BSON Schema
   //----
   var projectSchema = {
13
       bsonType : "object",
14
       required : [
          "name", "code", "projectType"
16
       ],
       properties : {
           name : {
19
             bsonType : "string",
20
           projectType : {
              enum : [
                  "REQUEST_PROJECT",
                  "RESEARCH_PROJECT"
25
           }
27
       }
28
  };
29
```

14.5.3 Schemaelment: Array

Arrays fassen mehrere gleichartige Werte zu einer Collection zusammen.

► Erklärung: Arraydefinition ▼

 Der BSON Typ eines Arrays ist array. Zur Definition eines Arrays muß zusätzlich die Art und der Aufbau der Arrayelemente angegeben werden.

▶ Codebeispiel: Arrayschema ▼

```
_____
   // BSON Dokument
   //----
   var point = {
     location : [3, 2, 5],
     props
           : [
        "value coordinate",
        "xyz values",
     description : "pipeline point"
11
  };
   //----
   // BSON Schema
   //----
   var pointSchema = {
17
      bsonType : "object",
18
      required : [
19
         "location", "props", "dimension"
      ],
21
      properties : {
22
          location : {
23
             bsonType : "array",
24
             minItems: 1,
             maxItems: 4,
26
             items : {
27
                 bsonType : "int"
28
              }
          },
                : {
          props
31
             bsonType : "array",
32
              items : {
33
                 bsonType : "string"
          }
36
      }
38
  };
```

14.5.4 Arrays von Objekten

Zur Definition eines Arrays von Objekten muß das items Attribut verwendet werden.

► Codebeispiel: Arrays von Objekten ▼

```
// BSON Dokument
   //----
   var project = {
      title : "Simulationssoftware",
      subprojects : [{
          title : "Finite Elemente",
          isFFGFunded : false
      }],
      fundings : [{
          debitor : "TU Wien",
11
          amount : NumberLong(100000)
12
      },{
13
          debitor : "Simens AG.",
          amount : NumberLong(250000)
      }]
17
   };
18
   //----
   // BSON Schema
   //----
22
   var projectSchema = {
23
       bsonType : "object",
       required : [ "title", "subprojects" ],
       properties : {
26
           subprojects : {
27
               bsonType : "array",
               items
                     : {
                  bsonType : "object",
                  required : ["title"],
31
                  properties : {
32
                     title : {
                        bsonType : "string",
                     },
                     isFwfFunded : {
                        bsonType : bool
37
                  }
              }
           }
41
      }
42
   }
43
```

14.5.5 Collection mit Schemavalidation

Sollen Dokumente beim Einfügen in eine Collection einer **Strukturprüfung** unterzogen werden, muss beim Anlegen der Collection eine Schemabeschreibung definiert werden.

▶ Auflistung: Attribute ▼

- validationLevel: Das validationLevel Attribut definiert den Validierungslevel einer Collection.
 - strict: Für inserts bzw. updates wird eine Strukturprüfung durch die Datenbankengine angestossen.
 - moderate: Für bereits gespeicherte Dokumente erfolgt keine Validierung. Ansonsten gelten die strict Regeln.
- validationAction: Das validationAction Attribut definiert das Verhalten der Datenbankengine im Falle des Fehlschlagens der Strukturprüfung.
 - error: Ungültige Dokumente werden nicht in die Datenbank eingetragen. Die Datenbankengine antwortet mit einem Fehler.
 - warn: Für ungültige Dokumente wird eine Warnung ausgegeben. Das Dokument wird jedoch trotzdem in die Collection geschrieben.

▶ Codebeispiel: Collection anlegen ▼

```
// Collection mit Validierung anlegen
   //----
   db.createCollection( "persons",
      validationLevel : "strict",
      validationAction : "error",
      validator : {
         $jsonSchema : {
              bsonType : "object",
              required : ["name"],
              properties : {
12
                  name : {
                    bsonType : "string",
14
             }
         }
      }
18
  };
19
```

14.6. Views erstellen

14.6.1 Views



Auf Views können nur Leseoperationen ausgeführt werden.

▶ Codebeispiel: View anlegen ▼

```
// Syntax: createView
   //----
   db.createView(<view>. <source>):
   db.createView("students", "persons");
   // Syntax: createCollection
   //----
   db.createCollection(
       "persons", {
           validationLevel : "strict",
           validationAction : "error",
13
           validator
14
               $jsonSchema : {
                   bsonType : "object",
16
                   required : ["name",
                       "birth"],
                   additionalProperties : true,
                   properties : {
19
                       name : {
                           bsonType :
                               "string",
                       birth : {
                           bsonType : "date",
                       },
                       contribs : {
                          bsonType :
                               ["string"]
```

}

}

}

}

}

}

33

 \Box

14.7. Datencontainer verwalten

14.7.1 Container verwalten

views

email

23

Wir wollen zum Schluß noch die wichtigsten Methoden zur Verwaltung von Datencontaineren angeben.

: NumberLong(1250000),

: "alan.turing@berkley.com",

user_name : "turing",

// Syntax: getCollectionNames()
//----//return all collections
db.getCollectionNames();

//----

34 // Syntax: drop()
35 //---36 db.<collectionName>.drop();
37

db.teachers.drop();
db.students.drop();

15. MongoDB - DQL



01. Daten lesen	140
02. Kursormethoden	141
03. Query Kriterien	144
04. Arrayoperatoren	146
05. Projektion	147

15.1. Daten lesen

Zum **Abfragen** von Daten definiert die MongoDB Spezifikation den find Befehl.







15.1.1 find Befehl

Abfragen werden für die Datenbankengine in Form von **BSON Objekten** formuliert. Das Ergebnis einer Abfrage ist ein **Cursor**.

Abfragen können jedoch nur für die Dokumente einer einzelnen **Collection** formuliert werden.

▶ Codebeispiel: find Befehl ▼

```
// Syntax: find
  //----
  var crsr = db.<collection>.find(
     <query criteria>,
     ction>
  );
  //----
  // Beispiel: find
  //----
  var crsr = db.inventory.find( {
     status: "A",
13
     $or: [
14
       { qty: { $1t: 30 } },
       { item: "p" }
     ]
  });
18
19
  while (crsr.hasNext()){
     printjson( crsr.next() );
22 }
```

▶ Erklärung: Methoden Parameter **▼**

- query criteria: Eine Abfrage selbst wird in Form eines BSON Objekts formuliert.
- projection: Mit einer Projektion k\u00f6nnen die Ergenisdokumente auf eine Untermenge ihrer Attribute beschr\u00e4nkt werden.
- Cursor: Das Ergebnis einer Abfrage ist ein Cursor.

Figure 57. find Befehl

15.2. Kursormethoden



ResultSet ▼

Das **Ergebnis** einer Abfrage wird als Resultset bezeichnet. Im Falle einer MongoDB Datenbank ist das eine Sammlung von **Dokumenten**.

©Cursor ▼

Ein **Cursor** ist eine **Referenz** auf die Element eines Resultsets.

Das Ergebnis der find() Methode ist stets ein **Cursor**.

15.2.1 Cursormethoden

Zur Verarbeitung eines Resultsets stellt die MongoDB Spezifkation eine Reihe von **Methoden** zur Verfügung.

▶ Codebeispiel: Cursormethoden ▼

```
//-----
  // Beispiel: find
  //-----
  var crsr = db.inventory.find( {
     status: "A",
      $or: [
6
        { qty: { $1t: 30 } },
        { item: "p" }
     1
9
 });
10
11
12
  crsr = crsr.sort({ item : -1 });
vhile (crsr.hasNext()){
     printjson( crsr.next() );
15
16 }
```

15.2.2 pretty() Methode

Die **Darstellung** von JSON Objekte ist in der Shell ab einer gewissen Komplexität schlecht lesbar.

Die pretty() Methode optimiert die **Darstellung** von Objekten für die Ausgabe in der Konsole.

▶ Codebeispiel: pretty Methode ▼

```
//----
  // Cursormethode: pretty
  //----
  db.students.remove();
  db.students.insertOne( {
      _id : ObjectId(2),
     firstName : "Franz",
     lastName : "Xaver",
      roles : ["student" , "room manager" ]
10
  });
11
var crsr = db.students.find();
14 crsr.pretty();
15
  while ( crsr.hasNext() ){
    printjson(crsr.next());
18
19
  //----
20
  // Ausgabe
  //----
23
      _id : ObjectId(2),
24
      firstName : "Franz",
25
      lastName : "Xaver",
26
      roles : [
         "student",
         "room manager"
29
30
31 }
```

15.2.3 sort() Methode

Durch den Aufruf der sort () Methode, werden die Dokumente eines Resultsets einer Sortierung unterzogen.

▶ Erklärung: sort Methode ▼

- Als Parameter erwartet die Methode ein Objekt, deren Attributen die Felder definieren, nach denen sortiert werden soll.
- Der Wert des Attributes definiert dabei das Sortierverhalten an: (1 = aufsteigend, -1 = absteigend).
- Idealerweise sollte nach Feldern sortiert werden, für die ein Index generiert wurde.

▶ Codebeispiel: sort Methode ▼

```
//----
  // Cursormethode: pretty
  //----
  db.points.remove();
  db.points.insertMany(
     \{ x : 0, y : 3, z : 4 \},
     {x : 1, y : 4, z : 4},
     \{x:1,y:5,z:5\},
     {x : 1, y : 6, z : 5},
     \{x: 2, y: 6, z: 5\}
  ):
11
12
  var crsr = db.points.find();
  crsr.sort( {
14
     x : -1,
     y : -1
16
  });
17
  while ( crsr.hasNext() ){
    printjson(crsr);
21
22
  //----
  // Ausgabe
  //----
  \{ x : 2, y : 6, z : 5 \}
 \{x:1,y:6,z:5\}
  \{x:1,y:5,z:5\}
29 { x : 1, y : 4, z : 4 }
30 \{ x : 0, y : 3, z : 4 \}
```

15.2.4 limit() Methode

Durch die Verwendung der limit() Methode wird das Resultsets auf seine ersten n Elemente beschränkt.

Ein Limit von 0 zeigt alle Datensätze an. Für negative Werte wird der Betrag berechnet.

▶ Codebeispiel: limit Methode ▼

```
//----
  // Cursormethode: pretty
  //-----
  db.points.remove();
  db.points.insertMany(
     \{ x : 0, y : 1, z : 4 \},
     {x : 0, y : 2, z : 4},
     \{ x : 0, y : 3, z : 4 \}
8
  );
  var crsr = db.points.find();
11
  crsr.limit(2);
12
13
  //----
15 // Ausgabe
16 //----
17 \{ x : 0, y : 1, z : 4 \},
18 \{ x : 0, y : 2, z : 4 \}
```





15.2.5 skip() Methode

Mit der skip() Methode kann der Cursor eines Resultsets verändert werden.

▶ Codebeispiel: skip Methode ▼

Methode	Beschreibung	Seite
cursor.forEach()	Applies a JavaScript function for every document in a cursor.	143
cursor.map()	Applies a function to each document in a cursor and collects the return values in an array.	tba
cursor.skip()	Returns a cursor that begins returning results only after passing or skipping a number of documents.	142
cursor.limit()	Constrains the size of a cursor's result set.	142
cursor.size()	Returns a count of the documents in the cursor after applying skip() and limit() methods.	tba
cursor.count()	Modifies the cursor to return the number of documents in the result set rather than the documents themselves.	tba
cursor.sort()	Returns results ordered according to a sort specification.	142
cursor.hasNext()	Returns true if the cursor has documents and can be iterated.	tba
cursor.next()	Pr.next() Returns the next document in a cursor.	
cursor.batch\$ize()	ursor.batchSize() Controls the number of documents MongoDB will return to the client in a single r work message.	
cursor.close()	Close a cursor and free associated server resources.	tba
cursor.isClosed()	Returns true if the cursor is closed.	tba

Figure 58. Kursormethoden

15.2.6 forEach() Methode

Zur weiteren **Verarbeitung der Elemente** eines Resultsets definiert die MongoDB Spezifikation die forEach() Methode.

▶ Codebeispiel: forEach Methode ▼

15.2.7 batchSize(), objsLeftInBatch() Methode

Die Batchsize definiert die maximale Zahl an Elementen, die in einem Resultset enthalten sein können.

▶ Codebeispiel: batchSize Methode ▼

15.3. Query Kriterien - Abfrageobjekt

Zum Abfragen von Daten definiert die MongoDB Spezifikation den find() Befehl. Abfragen selbst werden dabei in Form eines **BSON Dokuments** formuliert.

15.3.1 Abfrageobjekt

Ein Abfrageobjekt definiert welche **Eigenschaften** bzw. **Struktur** ein Dokument haben muß, um in die Ergebnismenge einer Abfrage aufgenommen zu werden.

Abfragen dieser Art werden als Query by Example bezeichnet.

► Erklärung: Abfrageobjekt ▼

- Ein Abfrageobjekt hat dabei stets die selbe Struktur.
- Ein Abfrageobjekt definiert eine Logische Verknüpfung von Bedingungen.

➤ Syntax: Abfrageobjekt ▼

```
// Syntax: Abfrageobjekt
   //----
   db.<collection>.find({
       $logischerOperator : [
            { .. mathematische Bedingung .. },
            { .. mathematische Bedingung .. },
       ٦
   });
10
11
   db.projects.find({
      $and : [
13
          {type : {$eq : "FUNDING_PROJECT"}},
14
          {state : {\sq : "IN_PROGRESS"}},
15
          {isFWFSponsored : {$eq : true}}
      ]
   });
18
19
   db.projects.find({
20
      $nor : [
21
          {type : {$eq : "FUNDING_PROJECT"}},
          {type : {$eq : "REQUEST_PROJECT"}}
      ٦
24
  });
```

15.3.2 Formen von Bedingungen

Als Bedingung wird eine mathematische Aussage bezeichnet die entweder wahr oder falsch sein kann.

```
► Auflistung: Formen von Bedingungen ▼
```

```
//----
  // Syntax: Bedingung
  //----
  { <field> : { $operator : <value> }}
  {title : {$eq : "Planungssysteme"}}
   {type : {$ne : "FUNDING_PROJECT"}}
   {isFFGSponsored : {$eq : true }}
  //----
  // $eq - equal, $ne - not equal
  //----
  db.projects.find({
    $nor : [
14
       {type : {$eq : "MANAGEMENT_PROJECT"}},
       {type : {$eq : "RESEARCH_PROJECT"}},
16
       {tpye . {$eq : "STIPENDIUM"}}
     ]
  });
19
20
  db.projects.find({
21
      $or : [
22
         {isFFGSponsored : {$ne : false}},
         {isEUSponsored : {$ne : false}}
      ٦
25
  });
26
  // Einzelne Bedingung
  db.projects.find({
     { type : { $eq : "RESEARCH_PROJECT"} }
  });
31
  //----
  // $1t, $1te - less than, less than equal
  // $gt, $gte - greater than
  //----
  db.projects.find({
      $and : [
         {review : {$gte : 3}},
         {review : {$1te : 5}}
40
41
42 });
```



Figure 59. Abfrageobjekt

15.3.3 Kurzformen von Abfragen

Für bestimmte Abfrageformen stellt die MongoDB Spezifikation eine **vereinfachte Form** zur Verfügung.

▶ Codebeispiel: Kurzformen ▼

```
// Fallbeispiel: Kurzformen
   //----
   // Kurzform: $eq Operator
   db.projects.find({
      type : {$eq : "REQUEST_FUNDING_PROJECT"}
   }); /* ==> */
   db.projects.find({
      type : "REQUEST_FUNDING_PROJECT"
   });
10
11
   // Kurzform: $and Operator
12
   db.projects.find({
       $and : [
           {isFWFSponsored : true},
           {isFFGSponsored : true}
16
   });
   /* ==> */
   db.projects.find({
       isFWFSponsored : true,
21
       isFFGSponsored : true
22
   });
   // Kurzform: Abfragebedingungen
   db.projects.find({
      review : {$gt:3}, review : {$lt:10}
   });
   /* ==> */
   db.projects.find(
      {review : {$gt : 3, $lt : 10}}
   );
```

15.3.4 Komplexe Bedingungen

Zur Formulierung **komplexer Abfragen** erlaubt die MongoDB Spezifkation das Schachteln logischer Ausdrücke.







► Codebeispiel: Komplexe Bedingungen ▼

```
//----
  // Fallbeispiel: komplexe Bedingungen
  //----
  db.projects.find({
    $or : [
       {
         $and : [
           {type : {$eq : "FUNDING_PROJECT"}},
           {isFFGSponsored : {$eq : true}}
       }, {
         $and : [
           {type : {$eq : "REQUEST_PROJECT"}},
           {isFWFSponsored : {$eq : true}}
       }
    ]
17
  });
19
  // -----
      Komplexe Bedingungen : embedded Object
  // -----
  db.subprojects.find(
     $and : [
        {theoreticalResearch : {$gte : 30}},
25
        { "facility.code" : "124.339.125"},
        { isEUSponsored : true }
     ]
29 );
```

15.3.5 \$in Operator

Mit dem \$in Operator kann geprüft werden, ob ein bestimmter Wert in einer Liste von Werten enthalten ist.

15.3.6 \$where Operator

Komplexe Abfragen können auch in Form einer **JavaScript Funktion** formuliert werden.

► Erklärung: \$where Operator ▼

- Der \$where Operator speichert dazu die Bedingung in Form einer JavaScript Funktion ab.
- Der this Operator dient in diesem Kontext als Referenz auf das eigentliche Dokument.

► Codebeispiel: \$where Operator ▼

15.4. Arrayabfragen

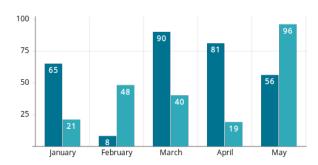
Für Abfragen auf Arraydaten definiert die MongoDB Spezifikation eigene Operatoren.

15.4.1 \$size Operator

Der \$size Operator prüft die Anzahl der Werte in einem Array.

Der \$size Operator erlaubt dabei lediglich Äequivalenzprüfungen.

▶ Codebeispiel: \$size Operator ▼



15.4.2 \$all Operator

Der \$all Operator prüft ob eine Liste von Werten in einem Array enthalten ist.

► Codebeispiel: \$all Operator ▼

Arrayoperator	Beschreibung	Seite
\$all	Der \$all Operator prüft ob eine Liste von Werten in einem Array enthalten ist.	146
\$size	Der \$size Operator prüft die Anzahl der Werte in einem Array.	146
\$elemMatch	Für die Prüfung von Objekten in Arrays wird der \$elemMatch Operator verwendet. Ist im Array ein Objekt gespeichert, das die formulierten Bedingungen erfüllt, wird das Dokument in die Ergebnismenge aufgenommen.	147

Figure 60. Arrayoperatoren

15.4.3 \$elemMatch Operator

Zur Prüfung der Eigenschften von **Objekten in Arrays** wird der \$elemMatch Operator verwendet.

Beinhaltet das Array ein **Element**, das alle Bedingungen erfüllt wird das Dokument in die Ergebnismenge aufgenommen.

▶ Codebeispiel: \$elemMatch Operator ▼

```
//----
   // Abfrageoperatoren: $elemMatch
   //----
   // Der $elemMatch Operator erwartet ein
   // Abfrageobjekt
   db.projects.find({
        fundings : {
           $elemMatch : {
              $and : [
                 {debitorName : "TU Wien"},
                 {amount : NumberLong(1500)}
12
           }
       }
14
   });
16
   db.projects.find({
17
       projectStaff : {
18
           $elemMatch : {
19
               $and : [
20
                 {role : {$in : ["MANAGER"]}},
21
                 {lastName : "Gruber"}
              ]
           }
24
       }
25
  });
26
```

15.5. Projektion

Sind für eine Abfrage nicht alle **Attribute** eines Dokuments interessant, wird durch die Angabe einer **Projektion** eine entsprechende Einschränkung definiert.

15.5.1 Projektionsobjekt

Projektionen werden durch die Angabe eines Projektionsobjekts definiert.

► Erklärung: Projektionsobjekt ▼

- Die Attribute des Projektionsobjekts definieren die Felder der Projektion. Attributen, die in das Ergebnis aufgenommen werden sollen, wird 1 als Wert zugeordnet.
- Das _id Attribut eines Dokuments ist defaultm\u00e4ßig Teil der Projektion.

▶ Codebeispiel: Projektion ▼

16. MongoDB - DML



01. Daten einfügen	148
02. Daten bearbeiten	149
03. Strukturoperatoren	151
04. Werteoperatoren	153
05. Arrayoperatoren	154
03. Daten löschen	157

16.1. Daten einfügen - insert

Für das **Einfügen** von Daten stellt die MongoDB Spezifikation mehrere Formen des insert() Befehls zur Verfügung.







16.1.1 insertOne(), insertMany() Befehl

Der insert Befehl wird immer auf einer einzelnen Collection ausgeführt.

▶ Codebeispiel: insertOne() Befehl ▼

```
// Syntax: insertOne
   //----
  db.<collection>.insertOne(<document>);
   // insertOne: document without _id
   //----
  try {
      db.products.insertOne(
          {item:"card", qty:15}
      );
12
  } catch (e) {
      print (e);
  };
15
16
17
  // insertOne: document with _id
18
      db.products.insertOne( {
         <u>_id</u> : 10, item : "box"
20
      });
21
  } catch (e) {
      print (e);
```

▶ Erklärung: Nebeneffekte des Insert Befehls ▼

- Beim Einfügen von Dokumenten in eine Collection treten in der Regel mehrere Nebeneffekte auf.
- collection: Wird die insert() Methode auf einer nicht existierende Collection aufgerufen, legt die Datenbankengine die Collection implizit an.
- ObjectID: Für Dokumente ohne ein _id Attribut, generiert die Datenbankengine eine eindeutige ID beim Einfügen des Dokuments.

```
db. <collection>.insertOne(
      {
          name : "sue",
                                                  field: value
          age : 26,
                                                  field: value
           status : "pending"
      }
);
```

Figure 61. insert document

▶ Codebeispiel: insertMany() Befehl ▼ //----// Syntax: insertMany //---db.<collection>.insertMany([<document>, ...]); update() Befehls. //----// insertMany: document without _id //---try { db.products.insertMany([{ item: "card", qty: 15 }, { item: "envelope", qty: 20 } 12 1): } catch (e) { print (e); 16 var returnValue = { 18 "insertedIds" : [19 ObjectId("562a94d381cb9f1cd6eb0e1a"), ObjectId("562a94d381cb9f1cd6eb0e1b") 21 22 }; 23 //----// insertMany: document with _id 26 //---try { 28 db.products.insertMany([{ _id: 10, item: "large", qty: 20 }, { _id: 11, item: "small", qty: 55 } 31]); 32 } catch (e) { print (e); } 35

16.2. Daten bearbeiten - update

7um **Bearbeiten** von Dokumenten definiert die MongoDB Spezifikation mehrere Formen des

16.2.1 updateOne() Befehl

Für das Bearbeiten eines einzelnen Dokuments, stellt die MongoDB Spezifikation den updateOne() Befehl zur Verfügung.

```
▶ Codebeispiel: updateOne() Befehl ▼
  //----
  // Syntax: updateOne
  //----
  db.<collection>.updateOne(
      <query criteria>, <update operator>
  );
  try {
     db.products.updateOne(
        { "_id" : 1 },
10
        { $set: { "sold" : true } }
11
     );
13 } catch (e) {
     print(e);
14
15 }
```

▶ Erklärung: updateOne Parameter ▼

- query criteria: Mit dem Parameter wird definiert, welche Dokumente einer Collection einer Änderung unterzogen werden sollen. Der Parameter erwartet dazu eine Abfrageobjekt.
- update operator: Der Parameter definiert die Art der Änderung. Die MongoDB Spezifikation definiert dazu 14 unterschiedliche Operatoren.

Operator	Beschreibung	Seite
\$set	Mit dem \$set Operator werden ein oder mehrere Felder auf einen konstanten, neuen Wert gesetzt. Felder, die noch nicht existieren, werden angelegt.	151
\$unset	Zum Löschen von Feldern wird der ω Operator verwendet. Die Namen der zu löschenden Felder werden als Schlüssel mit Wert 1 angegeben.	152
\$rename	Eine Umbennenung eines oder mehrerer Feder wird mit dem \$rename Operator durchgeführt. Der Schlüssel des jeweiligen Feldes im Änderungsdokument ist der Name des umzubenennenden Feldes, der Wert der neue Name.	152
\$inc	Mithilfe des \$inc Operators lassen sich numerische Felder um einen bestimmten, festen Betrag erhöhen bzw. erniedrigen (bei negativen Werten). Werden Felder angageben, die es zuvor nicht gab, werden diese auf den entsprechenden Wert gesetzt.	154
\$mul	Der \$mul Operator multipliziert ein numerisches Feld mit dem angegebenen Faktor.	153
\$currentDate	Der \$currentDate Operator wird verwendet um Datumsfelder zu setzen.	tba
\$max	Only updates the field if the specified value is greater than the existing field value.	153
\$min	Only updates the field if the specified value is greater than the existing field value.	153
\$setOrInsert	Sets the value of a field if an update results in an insert of a document. Has no effect on update operations that modify existing documents.	tba
\$push	Der \$push Operator hängt an ein Array, ein weiteres Element an falls das Feld noch nicht existiert, wird es angelegt.	155
\$addToSet	Analog zu \$push fügt \$addToSet einem Array einen oder mehrere Werte hinzu, allerdings nur dann, wenn der jeweilige Wert noch nicht in dem Array enthalten ist.	154
\$pop	Der \$pop Operator ist das Gegenstück zum \$push bzw. \$addToSett Operator. Mit ihm wird das letzte bzw. erste Element eines Array gelöscht. Zum Löschen des letzten Elements ist eine 1 zu übergeben, -1 löscht hingegen das erste Element.	156
\$pull	Removes all array elements that match a specified query.	156
\$pullAll	Der \$pull≪ Operator hängt an ein Array, ein weitere Elemente an falls das Feld noch nicht existiert, wird es angelegt.	156
\$each	Modifies the \$push and \$addToSet operators to append multiple items for array updates.	??
\$position	Modifies the \$push operator to specify the position in the array to add elements.	??
\$slice	Modifies the \$push operator to limit the size of updated arrays.	??
\$sort	Modifies the \$push operator to reorder documents stored in an array.	??

Figure 62. update Operatoren

16.2.2 updateMany Befehl

Die updateMany Methode initialisiert eine Änderung mehrerer **Dokumente**.

▶ Codebeispiel: updateMany ▼

```
//----
  // Syntax: updateMany
  //----
  db.<collection>.updateMany(
    <query criteria>,
    <update>,
  );
  try {
    db.restaurant.updateMany(
10
       { violations: { $gt: 4 }
       { $set: { "review" : true } }
    );
  } catch (e) {
14
    print(e);
15
  }
16
```

▶ Codebeispiel: updateMany ▼

```
//----
   // Beispiel: updateMany
   //----
   var restaurant2 = {
      _id : 2,
              : "Rock A Feller Bar",
      name
      violations : 2
  };
  var restaurant3 = {
             : 3,
      _id
11
      name
              : "Empire State Sub",
  };
14
   db.restaurant.updateMany(
     { violations: { $gt: 4 }
                            },
     { $set: { "review" : true } }
17
  );
18
19
  var restaurant3 = {
      _id
              : 3,
21
      name
              : "Empire State Sub",
22
      review
              : true
23
  };
```

16.3. Strukturoperatoren

Mit Strukturoperatoren kann die **Struktur** von Dokumenten geändert werden.

16.3.1 \$set Operator

Der \$set Operator wird verwendet um den Wert eines Attributes zu ändern.

► Erklärung: \$set Operator ▼

- Mit dem \$set Operator werden ein oder mehrere Attribute auf einen neuen, konstanten Wert gesetzt.
- Existiert eines der angegebenen Felder nicht, wird es zusammen mit dem neuen Wert im Dokument angelegt.

▶ Codebeispiel: \$set Operator ▼

```
//-----
   // update Operator: $set
   //----
   db.products.insertMany([{
       _id
              : 100,
       tags
              : [ "apparel", "clothing" ]
     }, {
       _id
              : 101,
              : [ "apparel", "clothing" ]
       tags
   ]);
11
12
   db.products.updateOne(
13
     { _id: 100 },
     quantity: 500,
16
          tags: [
17
             "coats", "outerwear", "clothing"
        }
     }
21
   );
22
23
   var product = {
24
        _id
            : 100,
25
        quantity: 500,
26
        tags
27
           "coats", "outerwear", "clothing"
        ]
29
  }
30
```

16.3.2 \$unset Operator

\$unset Operator ▼

Der \$unset Operator wird zum **Löschen** von Attributen verwendet.

► Erklärung: \$unset Operator ▼

- Zu löschende Felder werden als Attribute des Updateobjekts definiert.
- Attribute die nicht im Zieldokument definiert sind, werden ignoriert.

► Codebeispiel: \$unset Operator ▼

```
//-----
   // update Operator: $unset
   //----
   var product = {
         _id
               : 100,
                : "abc123",
         quantity: 250,
        reorder : false,
         details : {
            model: "14Q2", make: "xyz"
        },
              : [ "apparel", "clothing" ],
12
         ratings : [
             { by: "ijk", rating: 4 }
14
        ]
   };
16
17
   db.products.updateOne(
     { _id: 100 },
19
     { $unset: {
20
         ratings : "",
21
         reorder : ""
     } }
   );
24
25
   var product = {
26
         _id
               : 100,
27
               : "abc123",
         sku
         quantity: 500,
29
         details : {
30
             model: "14Q2", make: "xyz"
31
         tags : [ "apparel", "clothing" ]
```

16.3.3 \$rename Operator

\$rename Operator ▼

Der \$rename Operator wird zum **Umbennen** von Attributen in Dokumenten verwendet.

▶ Erklärung: \$rename Operator ▼

 Das Renameobjekt enthält dazu den neuen und alten Namen des Attributes in Form eines Schlüssel/Wertepaars.

▶ Codebeispiel: \$rename Operator ▼

```
//----
               // update Operator: $rename
                //----
                db.students.insertMany([
                                 {
                                     alias : [ "The American Cincinnatus" ],
                                    nmae : {
                                                     first : "george", last : "was"
                                     alias : [ "My dearest friend" ],
                                     nmae : {
                                                     first : "abigail", last : "adams"
13
                ]);
15
                db.student.updateMany{
16
17
                                      {\frac{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}{\partial}
18
                };
19
                > Ausgabe
21
23
                             alias : [ "The American Cincinnatus" ],
                             name : {
                                                 first : "george",
                                                 last : "was"
                             }
28
               }
30
                             alias : [ "My dearest friend" ],
31
                             name
                                                     : {
32
                                                 first : "abigail",
                                                 last : "adams"
35
               }
```

Figure 63. update Operatoren

16.4. Werteoperatoren

Werteoperatoren werden zum Bearbeiten numerischer Werte verwendet.

16.4.1 \$mul Operator

Der \$mul Operator wird verwendet um ein Feld auf ein Vielfaches seines ursprünglichen Wertes zu setzten.

► Codebeispiel: \$mul Operator ▼

```
//----
   // update Operator: $mul
   //----
   var product1 = {
      _id : 1,
      price : NumberDecimal("10.99"),
      qty : 25
  };
  db.products.updateOne(
10
     { _id: 1 },
11
     { $mul: {
           price: NumberDecimal("1.25"),
           qty : 2
        }
     }
16
  );
17
18
   var updatedProduct = {
      _id : 1,
      price : NumberDecimal("14.7375"),
21
      qty : 50
22
  };
```

16.4.2 \$min Operator

Mit dem \$min Operator wird der Wert eines Feldes auf den kleineren 2er Werte gesetzt.

▶ Codebeispiel: \$min Operator ▼

```
1 //-----
2 // update Operator: $min
  //----
  var result = {
     _id: 1,
     highScore: 800,
     lowScore: 200
  };
  var result = {
     _id: 2,
11
     highScore: 1800,
12
     lowScore: 50
13
  };
14
  db.scores.updateOne(
     { _id: 1 },
     { $min: { lowScore: 250 }}
18
19
20
  //----
  // Ergebnis: $min
  //-----
  var updatedResult = {
     _id: 1,
     highScore: 800,
     lowScore : 200
28 };
```

16.4.3 \$inc Operator

\$inc Operator ▼

Der \$inc Operator wird verwendet um **numerische Werte** zu bearbeiten.

► Erklärung: \$inc Operator ▼

- Mithilfe des \$inc Operators werden numerische
 Felder um einen bestimmten, festen Betrag erhöht bzw. erniedrigt.
- Existiert das angegebene Attribute nicht, wird es in das Dokument eingefügt.

▶ Codebeispiel: \$inc Operator ▼

```
// update Operator: $inc
   //----
   var cart = {
         _id
         sku
                : "abc123",
        quantity: 10,
        type
                : "showel".
        metrics : {
             orders: 2,
             ratings: 3.5
        }
12
   };
14
   db.products.updateMany(
15
        { sku: "abc123" },
16
        { $inc: {
17
            quantity: -2,
18
            "metrics.orders": 1
19
         }
       }
21
   );
22
23
   var updatedCart = {
24
        _id
               : 1,
25
        sku
               : "abc123",
26
               : "showel",
        type
27
       quantity: 8,
28
       metrics : {
29
           orders : 3,
           ratings: 3.5
31
       }
32
33 };
```

16.5. Arrayoperatoren



Arrayoperatoren werden zur Verarbeitung von Arraydaten verwendet.

16.5.1 \$addToSet Operator

Der \$addToSet Operator wird verwendet um Werte zu einem Array hinzuzufügen.

▶ Erklärung: \$addToSet Operator ▼

- Werte die bereits in einem Array vorhanden sind werden nicht wiederholt eingefügt.
- Zum Hinzufügen mehrerer Werte muß der \$addToSet Operator mit dem \$each Operator kombiniert werden.

▶ Codebeispiel: \$addToSet Operator ▼

```
// update array Operator: $addToSet
   //-----
   var test = {
       _id: 1, letters: ["a", "b"]
   };
   db.test.updateOne(
      { _id: 1 },
      { $addToSet: { letters: [ "c", "d" ] } }
   );
11
   var updatedTest = {
       _id: 1,
14
       letters: [ "a", "b", [ "c", "d" ] ]
   };
16
17
   var test = { _id: 2, letters: ["a", "b"] };
18
19
   db.test.updateOne(
20
      { _id: 2 },
      { $addToSet: {
          letters: { $each : [ "c", "d" ] }
       }
24
      }
25
26
   );
   var updatedTest = {
       _id: 2, letters: [ "a", "b", "c", "d" ]
29
  };
```

Arrayoperator	Beschreibung	Seite
\$addToSet	Der addToSet Operator wird verwendet um zu einem Array einem oder mehrerer Werte hinzuzufügen.	154
\$push	Der push Operator wird verwendet um Elemente zu einem hinzuzufügen. Die hinzuzufügenden Werte unterliegen jedoch keiner Prüfung auf Eindeutigkeit.	155
\$pull, \$pullAll	Mit dem \$pull bzw. \$pullAll Operator werden Werte aus einem Array entfernt.	156
\$pop	Der \$pop Operator wird verwendet um Elemente aus einem Array zu löschen.	156

Figure 64. Arrayoperatoren

16.5.2 \$push Operator

\$push Operator ▼

Der \$push Operator wird verwendet um Elemente in ein Array **einzuzufügen**. Existiert das Array nicht, wird es angelegt.

Der push Operator definiert eine Reihe von **Operatoren** um sein Verhalten zu adaptieren.

- ▶ Erklärung: \$slice, \$sort \$position Modifier ▼
- **\$position Modifier:** Der **\$position** Modifier definiert an welcher **Position** im Array die Daten eingefügt werden sollen.
- \$slice Modifier: Der \$slice Modifier limitiert das Array auf die ersten bzw. letzten n Elemente.
- \$sort Modifier: Der \$sort Modifier wird verwendet um die Elemente eines Arrays zu sortieren.

▶ Codebeispiel: \$push Operator ▼

► Codebeispiel: \$slice, \$sort \$position ▼ //----// update array Operator: \$push //---var student = { quizzes : [{ wk : 1, score : 10 }, { wk : 2, score : 8 }, { wk : 3, score : 5 }, { wk : 4, score : 6 } 10 }; 11 12 db.students.updateOne(13 { _id: 5 }, { \$push: { quizzes: { 16 \$each: [17 { wk: 5, score: 8 }, 18 { wk: 6, score: 7 }, 19 { wk: 7, score: 6 }], \$slice 22 } } 24); 25 var updatedStudent = { 26 quizzes : [27 { wk : 1, score : 10 }, { wk : 2, score : 8 }, 29 { wk : 3, score : 5 }] 31 }

16.5.3 \$pull, \$pullAll Operator

▶ Erklärung: \$pull Operator ▼

- Mit dem \$pull bzw. \$pullAll Operator lassen sich gezielt Werte aus einem Array entfernen.
- \$pull löscht alle Vorkommen eines einzelnen Wertes. \$pullAll löscht alle Vorkommen mehrerer Werte.

▶ Erklärung: \$pull Operator ▼

```
// update array Operator: $pull
   //----
   var store = { _id: 1,
      fruits: [ "apples", "oranges", "grapes" ],
      vegetables: [
           "carrots", "celery", "carrots"
      ]
   };
9
10
   var store2 = { _id: 2,
11
      fruits: [ "oranges", "bananas", "apples" ],
      vegetables: [
           "broccoli", "zucchini", "carrots"
14
16
   db.stores.updateMany(
17
       { },
18
       { $pull: {
19
           fruits: {
20
                $in: [ "apples", "oranges" ]
           },
           vegetables: "carrots"
         }
24
       },
25
       { multi: true }
27
28
   var updatedStore = {_id: 1,
29
      fruits: [ "grapes" ],
30
      vegetables: [
31
          "celery", "carrots"
32
      ٦
33
34
   var updatedStore2 = { _id: 2,
35
      fruits: [ "bananas" ],
      vegetables: [ "broccoli", "zucchini" ]
   }
38
```

16.5.4 \$pop Operator

\$pop Operator ▼

Der \$pop Operator wird verwendet um Elemente aus einem Array zu löschen.

► Erklärung: \$pop Operator ▼

- Der \$pop Operator ist das Gegenstück zum \$push bzw. \$addToSet Operator.
- Der \$pop Operator löscht das letzte bzw. erste Element eines Arrays.
- Zum Löschen des letzten Elements wird 1, des ersten Elements -1 übergeben.

▶ Codebeispiel: \$pop Operator ▼

```
//----
   // update array Operator: $pop
   //----
  var student = {
      _id: 1,
      scores: [ 8, 9, 10 ]
  };
  db.students.updateOne(
      { _id: 1 },
      { $pop: { scores: -1 } }
  );
  var updatedStudent = {
     _id: 1,
14
     scores: [ 9, 10 ]
16
  };
  //----
   // update array Operator: $pop
   //----
   var student = { _id: 1, scores: [ 8, 9, 10 ]
      };
22
  db.students.updateOne(
      { _id: 1 },
24
      { $pop: { scores: 1 } }
  );
  var updatedStudent = {
      _id: 1,
28
      scores: [ 8, 9 ]
29
30
```

16.6. Daten löschen

Befehle zum **Löschen** von Dokumenten aus **Collections**.







16.6.1 delete Befehl

MongoDB unterscheidet mehrere Befehle zum **Löschen** von Dokumenten.

▶ Codebeispiel: deleteOne, deleteMany Befehl ▼

```
//----
  // Syntax: deleteOne
  //----
  db.<collection>.deleteOne(
    <filter>,
  );
  //----
  // Syntax: deleteMany
  //----
  db.<collection>.deleteMany(
    <filter>,
12
  );
13
  //----
  // Beispiel: deleteOne, deleteMany
16
  //----
  try {
18
    db.orders.deleteOne( {
19
      " id" :
20
         ObjectId("563237a41a4d68582c2509da")
    });
21
  } catch (e) {
    print(e);
  }
24
25
  try {
26
    db.orders.deleteOne( {
27
      "expiryts" : {
        $1t: ISODate("2015-11-01T12:40:15Z")
      }
30
    });
31
  } catch (e) {
    print(e);
  }
34
```

17. MongoDB - Aggregation von Daten



01. Methoden und Verfahren	158
02. Abfragemethoden	159
03. Aggregationsframework	160
04. Dokumentstufen	164
05. Expression	176
06. Kontrolloperatoren	180
07. Arrayoperatoren	182
08. Aggregatoperatoren	186

17.1. Methoden und Verfahren

Zur Abbildung geschäftlicher **Kernprozesse**, müssen Datenbanken in der Lage sein komplexe Abfragen durchzuführen.

Aggregationsalgorithmen kommen immer dann zum Einsatz, wenn Auswertungen über die Dokumente mehrerer Collections hinweg, durchgeführt werden müssen.

17.1.1 Aggregatalgorithmen

Zur Definition komplexer Abfragen stellt die MongoDB Spezifikation 3 **Frameworks** zur Verfügung.

▶ Auflistung: Aggregationsalgorithmen ▼

Ⅲ Abfragemethoden ▼

Abfragemethoden ermöglichen das Aggregieren von Daten für die Dokumente **einer Collection**.

Aggregatframework ▼

Das Aggregatframework ermöglicht die Formulierung komplexer Abfragen für die Dokumente **mehrerer Collections**.

Der Map Reduce Algorithmus ist ein Verfahren zur **nebenläufigen Verarbeitung** großer Datenmengen.

▶ Erklärung: Aggregatalgorithmen ▼

- Abfragemethoden: Abfragemethoden erlauben lediglich das Aggregieren von Daten für die Dokumente einer einzelnen Collection. Abfragemethoden sind in ihrem Funktionsumfang damit relativ eingeschränkt.
- Aggregatframework: Das Aggregatframework ermöglicht komplexe Auswertungen für Dokumente in mehreren Collections.
- Map Reduce Verfahren: Der Map Reduce Algorithmus ist der flexibelste der 3 Aggregationsalgorithmen. Das Verfahren weist bei einer Implementierung jedoch eine hohe Komplexität auf.

AbfragemethodenBeschreibung Count Mit der Hilfe der count Methode wird die Anzahl der Dokumente eines Resultsets ermittelt. Mit der distinct Methode können alle unterschiedliche Werte eines Attributes in Form eines Array ermittelt werden. Group Die group() Methode gruppiert die Daten einer Collection anhand eines Schlüssels. Für die 159

gruppierten Daten können nun einfache Operationen wie das Zählen oder das Aufsum-

mieren von Werten durchgeführt werden.

Figure 65. Abfragemethoden

17.2. Abfragemethoden

Abfragemethoden ermöglichen das **Aggregieren von Daten** für die Dokumente einer Collection.

17.2.1 Abfragemethode: count()

Mit Hilfe der count () Methode kann die Anzahl der **Dokumente** eines Resultsets ermittelt werden.

▶ Erklärung: count() Methode ▼

 Mit der count() Methode kann auf einfache Weise bestimmt werden, wieviele Dokumente im Resultset einer Abfrage enthalten sind.

▶ Codebeispiel: count() Methode ▼

```
// count() Methode
   //-----
   db.inventory.insertMany([{
           item : "journal",
           atv
6
       }, {
                 : "notebook",
           item
                 : 50,
           qty
9
       }
   ]);
11
12
   db.inventory.count();
13
   > 2
14
15
   db.inventory.find(
16
     { gty : { $gte : 20}}
   ).count();
   > 1
```

17.2.2 Abfragemethode: distinct()

Mit der distinct() Methode können die unterschiedlichen **Ausprägungen** eines **Attributes** für die Dokumente einer Collection bestimmt werden.

▶ Codebeispiel: distinct() Methode ▼

17.2.3 Abfragemethode: group()

Die group() Methode **gruppiert** die Daten einer Collection anhand eines Schlüssels. Für die gruppierten Daten können einfache Operationen wie das Zählen bzw. das Aufsummieren von Werten durchgeführt werden.

▶ Auflistung: group() Parameter ▼

- key: Das key Attribut bestimmt die Werte nach denen die Dokumente einer Collection gruppiert werden sollen.
- reduce: Die reduce Funktion definiert in welcher Form die Dokumente einer Gruppe verarbeitet werden sollen. Die Funktion wird für jedes Dokument einer Gruppe aufgerufen.

- initial: Bevor die reduce Funktion durch die MongoDB Engine ausgeführt wird, können in einem Initialisierungsschritt Variablen definiert und initialisiert werden.
- finalize: Müssen nach dem Ausführen der reduce Methode weitere Berechnungen durchgeführt werden, können diese optional in Form einer Funktion definiert werden.

▶ Codebeispiel: group() Methode ▼

```
// group() Methode
   //----
   db.persons.insertMany([
       { name : "Andreas", age : 21},
       { name : "Alexander", age : 21},
       { name : "Michael", age : 14},
       { name : "Alexander", age : 24},
       { name : "Michael", age : 34}
   ]);
10
   // Fuer jeden Namen soll ermittelt werden
   // wieoft er vergeben wurde.
14
   db.persons.group({
       reduce : function (curr, result) {
           result.count++;
17
       },
18
       initial : { count : 0 },
19
       key : { name : 1 }
20
21
   });
22
   //----
   // Ausgabe: group() Methode
24
   //-----
   Γ
     {
27
       name : "Andreas",
28
        count : 1
29
     }, {
30
       name : "Michael",
31
       count : 2
32
     }, {
33
       name : "Alexander",
34
        count : 2
35
     }
  ]
37
```

17.3. Aggregatframework

Das Aggregatframework ermöglicht die Formulierung komplexer Abfragen für die Dokumente mehrerer Collections

Die Basis des Aggregatframeworks ist die Aggregationspipeline.

17.3.1 Aggregationspipeline

Datenstruktur Pipeline ▼

Eine Pipeline ist eine **Datenstruktur** zur Verarbeitung von Daten.

Datenpipelines besitzten in der Regel mehrere Je nach Pipelinestufe werden die Daten der Pipeline unterschiedlich verarbeitet.

Eine Aggregationspipeline definiert eine Kette von Operationen.

▶ Erklärung: Aggregationspipeline ▼

- Eine **Aggregationspipeline** legt eine Kette von Operationen, zur Verarbeitung der Dokumente einer Collection fest. Jede Operation wird dabei durch einen Operator definiert.
- Die MongoDB Spezifikation sieht keine Restriktionen für die Zusammensetzung einer Pipeline vor. Lediglich die \$out Stufe muß als letzte Stufe einer Pipeline auftreten.
- In der Pipeline werden die **Dokumente** einer Collection von einer Stufe zur nächsten Stufe weitergereicht und verarbeitet. Die Ausgabe einer Pipelinestufe dient dabei als Eingabe der nachfolgenden Stufe.
- Dabei muss ein Dokument nicht gezwungerdermassen an die nächste Pipelinestufe weitergereicht werden. In einer Pipelinestufe können neue Dokumente erzeuat bzw. vorhandene Dokumente aus der Pipeline entfernt werden.
- Innerhalb einer Stufe kann die Struktur von Dokumenten verändert bzw. die Daten eines Dokuments geändert werden.

 \Box

PIPELINE

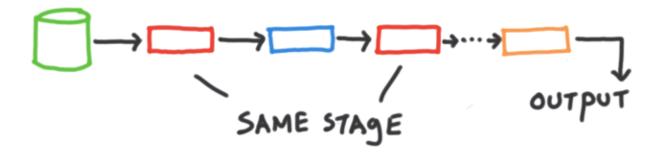


Figure 66. Aggregationspipeline

17.3.2 Aggregatframework

Das **Aggregationsframework** basiert auf 2 Grundprinzipien:

▶ Prinzipien: Aggregatframework ▼

4

Pipelineverarbeitung ▼

Das Herzstück des Aggregatframework ist die **Aggregationspipeline**.

Die Pipeline legt eine Kette von Operationen, zur sequenziellen Verarbeitung der Dokumente einer Collection fest.

O₈

Expressions: ▼

Expressions steuern die Art der **Verarbeitung** innerhalb einer Pipelinestufe.

▶ Erklärung: Pipelineexpressions ▼

- **Expressions** werden zur **Verarbeitung** von Daten innerhalb einer Pipelinestufe definiert.
- Eine Expression hat in der Regel nur auf die Daten eines einzelnen Dokuments innerhalb einer Pipelinestufe Zugriff.
- Bestimmte Expressions k\u00f6nnen nur in Kombination mit bestimmten Pipelineoperatoren verwendet werden.

17.3.3 Methode: aggregate()

Durch den Aufruf der aggregate() Methode kann die Verarbeitung einer Aggregatonspipeline durch die Datenbankengine angestossen werden.

▶ Syntax: Methode aggregate ▼

```
// Syntax: aggregate()
   //----
   db.<collection>.aggregate(<pipeline>);
   // Beispiel: aggregate()
   //----
   db.projects.aggregate([
       {
         $match : {
            $nor : [
               {type : "RESEARCH_PROJECT"},
13
               {type : "REQUST_PROJECT"}
14
            ]
         }
16
       }, {
         $project : {
18
             type : 1, state : 1,
19
             description: 1
         }
       { $sort : { follower_count : -1} }
24 ]);
```

Operator	Beschreibung	Referenz
\$addFields	Adds new fields to documents. Similar to \$project, \$addFields reshapes each document in the stream; specifically, by adding new fields to output documents that contain both the existing fields from the input documents and the newly added fields.	
\$bucket	Categorizes incoming documents into groups, called buckets, based on a specified expression and bucket boundaries.	175
\$count	Returns a count of the number of documents at this stage of the aggregation pipeline.	166
\$group	Groups input documents by a specified identifier expression and applies the accumulator expression(s), if specified, to each group. Consumes all input documents and outputs one document per each distinct group. The output documents only contain the identifier field and, if specified, accumulated fields.	
\$limit	Passes the first n documents unmodified to the pipeline where n is the specified limit. For each input document, outputs either one document (for the first n documents) or zero documents (after the first n documents).	
\$lookup	Performs a left outer join to another collection in the same database to filter in documents from the "joined" collection for processing.	170
\$match	Filters the document stream to allow only matching documents to pass unmodified into the next pipeline stage. \$match uses standard MongoDB queries. For each input document, outputs either one document (a match) or zero documents (no match).	
\$out	Writes the resulting documents of the aggregation pipeline to a collection. To use the \$out stage, it must be the last stage in the pipeline.	165
\$project	Reshapes each document in the stream, such as by adding new fields or removing existing fields. For each input document, outputs one document.	167
\$skip	Skips the first n documents where n is the specified skip number and passes the remaining documents unmodified to the pipeline. For each input document, outputs either zero documents (for the first n documents) or one document (if after the first n documents).	
\$sort	Reorders the document stream by a specified sort key. Only the order changes; the documents remain unmodified. For each input document, outputs one document.	164
\$unwind	Deconstructs an array field from the input documents to output a document for each element. Each output document replaces the array with an element value. For each input document, outputs n documents where n is the number of array elements and can be zero for an empty array.	

Figure 67. Pipelinestufen

in the second se

17.3.4 Pipelinestufen

Jede der Pipelinestufe wird durch einen eigenen **Pipelineoperator** definiert.

▶ Auflistung: Pipelinestufen ▼

Q

match Stufe -

Die **match** Stufe wird verwendet um die Dokumente im Dokumentenstrom der Pipeline zu **filtern**.

()

project Stufe ▼

Die project Stufe der Aggregationspipeline erlaubt die **Manipulation von Dokumenten** durch das Umbenennen, Hinzufügen bzw. Entfernen von Attributen.

Q_o

limit Stufe ▼

Mit dem **limit** Operator kann die **Anzahl** der Dokumente im Dokumentenstrom der Pipeline limitiert werden.

C

group Stufe *

Mit dem group Operator können Auswertungen über alle Dokumente einer Pipelinestufe hinweg, durchgeführt werden.

Q_{α}^{α}

lookup Stufe ▼

Mit dem **lookup** Operator können die Dokumente einer Pipelinestufe mit den Dokumenten anderer Collections in **Relation** gesetzt werden.

#

unwind Stufe ▼

Mit dem **unwind** Operator können Arrays in Dokumenten zur späteren Verarbeitung aufgelöst werden.

•

out Stufe ▼

In der **out Stufe** werden die Dokumente der vorhergehenden Pipelinestufe in eine Collection geschrieben.

17.3.5 Fallbeispiel: Projects

Die folgenden Dokumente definieren den Datenbestand der nachfolgenden Abfragen.







▶ Codebeispiel: projects Dokument ▼

```
// Fallbeispiel: projects collection
   //-----
   db.projects.insertMany([{
        _id : ObjectId("...1"),
        title: "Produktionsplanungssysteme",
        type : "REQUEST_PROJECT",
        state : "APPROVED",
        fundings : [{
               debitorName : "SAP Microsystems",
10
               amount : NumberLong(10000)
12
        ],
13
        reviews : [ 4,4,3,3,4 ]
14
      },{
        _id : ObjectId("...2"),
        title : "Finite Elemente",
17
        type : "RESEARCH_PROJECT",
        state : "IN_APPROVEMENT",
19
        fundings : [{
20
               debitorName : "TU Wien",
               amount : NumberLong(5000)
            }, {
               debitorName : "Oracle Systems.",
24
               amount : NumberLong(15000)
            }
        ٦.
        reviews : [ 5,5,3 ]
28
      },{
29
        _id : ObjectId("...3"),
        title : "Simulatinssysteme",
        type : "MANAGEMENT_PROJECT",
32
        state : "IN_APPROVEMENT",
33
        fundings : [{
34
               debitorName : "Sun Microsystems",
               amount : NumberLong(45000)
37
        ],
        reviews : [4,5,4,5,5]
       }
41 ]);
```

17.4. Dokumentstufen



Dokumentstufen -

Durch die Verwendung von Dokumentstufen wird die **Anzahl der Dokumente** im Dokumentenstrom einer Pipeline gesteuert.







17.4.1 Dokumente filtern - \$match

Die match Stufe wird verwendet um **Dokumete** im Dokumentenstrom der Pipeline zu **filtern**.

▶ Erklärung: \$match Stufe ▼

- Dokumente, die die in der Stufe definierten Filterbedingungen erfüllen, werden unverändert an die nächste Pipelinestufe weitergegeben. Alle anderen Dokumente werden verworfen.
- Filterbedingungen werden als Query Kriterien definiert.

▶ Syntax: \$match Operator ▼

```
// Syntax: $match Operator
  //----
  db.<collection>.aggregate([
     { $match : <query criteria>}
  ]);
  //----
  // Beispiel: $match Stufe
  //----
  db.projects.aggregate([
11
    $nor : [
            {type: "MANAGEMENT_PROJECT"},
14
            {type: "REQUEST_PROJECT"
15
         {state : "IN_APPOINTMENT"},
      }
19
20
  ]);
```

17.4.2 Dokumente sortieren - \$sort

- Mit dem \$sort Operator k\u00f6nnen die Dokumente im Dokumentenstrom der gegebenen Pipelinestufe sortiert werden.
- 1 definiert dabei eine aufsteigende, -1 eine absteigende Sortierung.

▶ Syntax: \$sort Operator ▼

17.4.3 Dokumente entfernen - \$skip

Der \$skip Operator wird verwendet um Dokumente aus dem Dokumentstrom der Pipeline zu entfernen.

► Syntax: \$skip Operator ▼

17.4.4 Arrays auflösen - \$unwind

Der \$unwind Operator wird verwendet um Arrays strukturell aufzulösen.

Der \$unwind Operator ist die Gegenoperation zum \$group Operator.

▶ Erklärung: \$unwind Operator ▼

- Der \$unwind Operator wird verwendet um Arrays strukturell aufzulösen.
- Dazu wird für jedes Arrayelement eines Datensatzes ein neues Dokument generiert.
- Die verbleibenden Daten des ursprünglichen Dokuments, bleiben dabei von Änderungen unberührt, und werden unverändert in die neu generierten Dokumente übernommen.

▶ Syntax: \$unwind Operator ▼

```
//----
  // Syntax: $unwind Operator
   //----
  db.<collection>.aggregate([
      { $unwind : <fieldname> }
  ]);
  db.projects.aggregate([
     { $unwind : "reviews" },
9
     { $project :
         { title:1, type: 1, reviews : 1 }
  ]);
14
   //----
   // Ausgabe: $unwind Stufe
   //----
18
      title : "Simulationssysteme",
19
      type : "RESEARCH_PROJECT",
      reviews : 5
  }, {
22
      title: "Simulationssysteme",
23
      type : "RESEARCH_PROJECT",
24
      reviews : 5
26
  }, {
      title : "Simulationssysteme",
      type : "RESEARCH_PROJECT",
28
      reviews : 3
29
  }
30
```

17.4.5 Dokumentenstrom einschränken \$limit

Mit dem \$1imit Operator kann die Zahl der Dokumente im Dokumentenstrom limitiert werden.





17.4.6 Ergebnis abspeichern - \$out

Der \$out Operator finalisiert eine Pipeline und schreibt die Dokumente des Dokumentenstroms in eine Collection.

```
▶ Syntax: $out Operator ▼
```

17.5. Strukturstufen

Strukturstufen ▼

Strukturstufen werden verwendet um die Struktur der Dokumente im Dokumentenstrom der Pipeline zu ändern.

17.5.1 Felder hinzufügen - \$addFields

Der \$addFields Operator wird verwendet um neue Felder zu Dokumenten hinzuzufügen.

Der \$addFields Operator ist die Komplementaeroperation zum \$project Operator.

▶ Erklärung: \$addFields Operator ▼

- Der \$addFields Operator wird verwendet um neue Felder zu Dokumenten hinzuzufügen.
- Die ursprünglichen Daten des Dokuments werden dabei zusätzlich zu den neu hinzugefügten Feldern unverändert übernommen.
- Der \$ Operator erlaubt dabei den Zugriff auf die Werte der Felder eines Dokuments.

▶ Syntax: \$addFields Operator ▼

```
//----
  // Syntax: $addFields Operator
  //----
  db.<collection>.aggregate([
     { $addFields :
        { <newField> : <expression> }
  ]);
  //----
  // Beispiel: Konstante Werte hinzufuegen
  //----
  db.projects.aggregate([
     { $match : {type: "MANAGEMENT_PROJECT"}},
14
     { $addFields : {
15
          //Konstante Werte hinzufuegen
          verified : true,
          keyword : [ "initialised" ]
       }
19
  ]);
```

```
// Ergebnis: Konstante Werte hinzufuegen
   //----
       _id : ObjectId("...3"),
       title : "Simulatinssysteme",
       type : "MANAGEMENT_PROJECT",
       state : "IN_APPROVEMENT",
       fundings : [{
             debitorName : "Sun Microsystems",
             amount: NumberLong(45000)
           }, {
11
             debitorName : "Oracle Systems.",
             amount : NumberLong(15000)
13
       ],
       keyword : ["initialised"],
16
       reviews : [ 4,5,4,5,5 ],
17
       verified : true
18
19
20
   //----
   // Beispiel: Variable Werte hinzufuegen
   //----
   db.projects.aggregate([
      { $match : {type: "MANAGEMENT_PROJECT"}},
25
      { $addFields : {
26
            //Variable Werte hinzufuegen
27
            description : "$title",
28
29
30
  1):
31
   //----
   // Ergebnis: Variable Werte hinzufuegen
   //----
       _id : ObjectId("...3"),
36
       title : "Simulatinssysteme",
       type : "MANAGEMENT_PROJECT",
       state : "IN_APPROVEMENT",
       fundings : [{
             debitorName : "Sun Microsystems",
41
             amount : NumberLong(45000)
42
           }, {
             debitorName : "Oracle Systems.",
             amount : NumberLong(15000)
45
46
       reviews : [4,5,4,5,5],
       description : "Simulationssysteme"
49
  }
```

//----

```
//----
                                                 //----
   // Beispiel: Aggregatoperationen
                                                 // Ergebnis: Aggregatoperationen
   //----
                                                 //_____
                                                     _id : ObjectId("...1"),
   db.projects.aggregate([
      { $addFields : {
                                                     title: "Produktionsplanungssysteme",
                                                     type : "REQUEST_PROJECT"
            //Konstante Werte hinzufuegen
            verified : true,
                                                     state : "APPROVED"
            keyword : [ "initialised" ],
                                                     fundings :[
                                                         {
            //Aggregatoperatoren auf Arrays
                                                           debitorName : "SAP Microsystems",
            voteCount : {
                                                           amount: NumberLong(10000)
               $sum : "$reviews"
12
                                                           debitorName : "Oracle Systems",
            },
            minVote : {
                                                           amount : NumberLong(15000)
               $min : "$reviews"
                                                         }
            }.
                                                     1.
            maxVote : {
                                                     reviews : [
               $max : "$reviews"
                                                         4,4,3,3,4
                                             18
                                                     ],
            groupCount : {
                                                     keyword : ["initialised"],
                                             20
               $size : "$reviews"
                                                     groupCount : 5
                                                     verified
                                                              : true,
                                             22
22
         }
                                                     voteCount : 18,
       }
                                                     minVote: 3,
                                                     maxVote: 4
   ]);
25
                                                }, {
                                             26
26
   //----
                                                      _id : ObjectId("...2"),
   // Ergebnis: Aggregatoperationen
                                                     title : "Finite Elemente im SimuLink",
   //----
                                                     type : "RESEARCH_PROJECT"
                                                     state : "IN_APROVEMENT"
30
        _id : ObjectId("...3"),
                                                     fundings :[
31
                                             31
        title : "Simulatinssysteme",
                                             32
        type : "MANAGEMENT_PROJECT",
                                                           debitorName : "TU Wien",
        state : "IN_APPROVEMENT",
                                                           amount: NumberLong(5000)
        fundings : [{
                                                         },{
35
             debitorName : "Sun Microsystems",
                                                           debitorName : "Oracle Systems",
36
              amount : NumberLong(45000)
                                                           amount : NumberLong(15000)
37
           }, {
                                                         }
             debitorName : "Oracle Systems.",
             amount : NumberLong(15000)
                                                     keyword : ["initialised"],
40
                                             40
                                                     reviews : [
41
                                             41
        ],
                                                         5,5,3
42
        reviews : [ 4,5,4,5,5 ],
                                                     ],
        keyword : ["initialised"],
                                                     groupCount : 3,
                                             44
        groupCount : 5
                                                     verified
                                                                : true.
45
                                             45
                                                     voteCount : 13,
        verified : true,
                                             46
46
        voteCount : 23,
                                                     minVote: 3,
        minVote: 4,
        maxVote: 5
49
  }
50
```

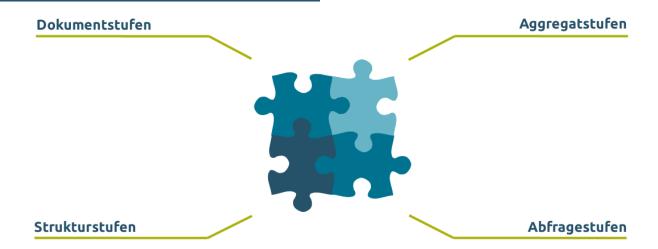


Figure 68. Stufentypen

17.5.2 Felder projizieren - \$project

Der \$project Operator wird verwendet um die Daten eines Dokuments auf eine **Untermenge** seiner Attribute zu beschränken.

Der \$project Operator ist die Komplementaeroperation zum \$addField Operator.

► Erklärung: \$project Operator ▼

- Der \$project Operator wird verwendet um die Daten eines Dokuments auf eine Untermenge seiner Attribute zu beschränken.
- Es werden dabei nur jene Daten eines Dokuments an die n\u00e4chste Pipelinestufe weitergegeben, die Teil der definierten Projektion sind.

▶ Syntax: \$project Operator ▼

- Dem \$project Operator wird ein Objekt als Parameter übergeben.
- Mit dem Objekt wird bestimmt welche Felder eines Dokuments in das Ergebnis der Pipelinestufe übernommen werden sollen.
- Gleichzeitig können neue Attribute zu Dokumenten hinzugefügt werden.
- Dabei erlaubt der \$ Operator Zugriff auf die Werte der Felder der Eingabedokumente.

▶ Syntax: \$project Operator ▼

```
// Syntax: $project
  //----
   db.<collection>.aggregate([
      { $project : {<fieldname : (0|1)> }}
  ]);
   //----
   // Beispiel: $project Stufe
   //----
   db.projects.aggregate([
     { $match : {type:"MANAGEMENT_PROJECT"}}
12
     { $project : {
13
          //Felder projizieren
14
          title : 1,
          reviews : 1,
17
          //Felder umbenennen
18
          projectType : "$type",
19
          projectState : "$state",
20
          //Aggregatoperatoren fuer Arrays
          maxVote : {
              $max : "$reviews"
24
          },
25
          minVote : {
              $min : "$reviews"
          }
28
30 ]);
```

17.5.3 Dokumentwurzel ändern - \$replaceRoot

Mit dem \$replaceRoot Operator wird die Struktur der Dokumente im Dokumentenstrom der Pipeline verändert.

```
▶ Codebeispiel: $replaceRoot Operator ▼
  // Syntax: $replaceRoot Operator
   //----
  db.<collection>.aggregate([
     { $replaceRoot : {
          newRoot : <replacementDocument>
     }
  ]);
10
  //----
  // Beispiel: $replaceRoot Stufe
   //----
  db.tweets.aggregate([
     { $match : { lang : "en" } },
15
     { $replaceRoot : {
16
            newRoot : "$user"
        }
      }
  ]);
20
  > Ausgabe
21
  account : {
22
     name : "Jonas Nagelmaier",
     verified : false,
    rating: 5,
     state : "initialised"
26
```

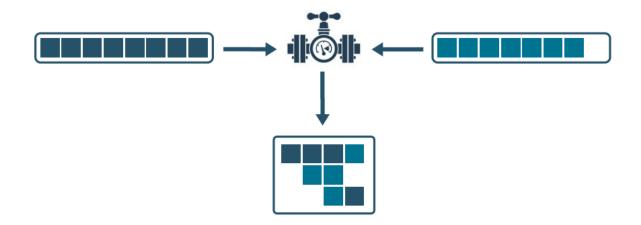


Figure 69. Aggregatframework: Beziehungsstufen

17.6. Beziehungsstufen



Beziehungsstufen ▼

Beziehungsstufen werden verwendet um Daten mehrerer **Collections** miteinander in **Relation** zu setzen.

17.6.1 Relationen definieren - \$lookup

Der \$100kup Operator wird verwendet um **Relationen** zwischen Dokumenten zu definieren.

Mit dem \$100kup Operator können 2 Arten von Relationen beschrieben werden.

► Erklärung: \$lookup Operator ▼

- Die MongoDB Spezifikationen definiert für den \$100kup Operators 2 unterschiedliche Formen.
- Zum einen wird der \$100kup Operator verwendet, um einen left join zwischen Dokumenten zu definieren.
- Zum anderen können mit dem \$100kup Operator
 2 Pipelines in Relation gesetzt werden.
- Jede der Formen des \$100kup Operators verwendet unterschiedliche Attribute.

► Syntax: \$lookup Operator ▼

```
// Syntax: $lookup Operator
   //----
   // left join Definition
    * @Param <from>: Der Name der Collection
    * deren Daten das Ziel der Beziehung sind.
    * @Param <localField> : Der Name des Attri-
    * butes der Joinbedingung der Dokumente
    * der Basiscollection.
    * @Param <foreignField> : Der Name des
14
    * Attributes in der zu joinenden Collection.
15
    * @Param <as> : Ein Array das die gejointen
    * Datensaetze enthaelt.
18
19
   db.<collection>.aggregate([
       { $lookup : {
21
             from : <collection to join>,
22
             localField : <field input document>,
23
            foreignField : <extern join field>,
            as : <output array field>
          }
28 ]);
```

Operation	Beschreibung	Referenz
left join	Mit dem \$lookup Operator kann ein left join für die Dokumente 2er Collections definiert werden.	170
Unterabfrage	Der \$lookup Operator kann verwendet werden, um Pipelines miteinander in Relation zu setzen.	172
Hierachische Abfrage	Mit dem \$graphlookup Operator können Abfragen auf hierarchischen Strukturen durchgeführt werden.	??

Figure 70. Aggregatframework: Beziehungen

```
//----
                                                 //----
   // Fallbeispiel : subprojects
                                                 // Beispiel: Relation definieren
   //----
                                                  //----
   db.subprojects.insertMany([{
                                                 db.subprojects.aggregate([
          _id : ObjectId(...11),
                                                     {
          appliedResearch : NumberInt(20),
                                                        $match : {
          focusResearch : NumberInt(80),
                                                            appliedResearch : {
          project _id : ObjectId(...1),
                                                               $gt : 10
          title : "ERP SAP",
                                                            }
          facility : {
                                                        }
             name : "Softwaretechnikinstitut",
                                                     }, {
             _id : ObjectId(...23)
                                                        $lookup : {
12
       }, {
                                                            from : "projects",
13
                                              13
                                                            localField : "project_id",
          _id : ObjectId(...12),
                                                            foreignField : "_id",
          appliedResearch : NumberInt(40),
          focusResearch : NumberInt(60),
                                                            as : "project"
          project_id : ObjectId(...1),
17
          title : "Webbased Systems",
                                                     }, {
18
          facility : {
                                                        $unwind : project
              name : "Datenbankeninstitut",
                                                     }, {
               _id : ObjectId(...45),
                                                        $project : {
21
                                              21
                                                              appliedResearch: 1,
22
                                              22
       }, {
                                                              _id : 0, title : 1,
23
          _id : ObjectId(...13),
                                                              focusResearch : 1,
          appliedlResearch : NumberInt(80),
                                                              project : 1
25
          focusResearch
                        : NumberInt(10),
                                                        }
26
                                              26
          project_id : ObjectId(...2),
                                                     }, {
27
                                              27
          title : "Embedded Systems"
                                                        $sort : {
28
       }, {
                                                             title : 1
          _id : ObjectId(...14),
                                                        }
30
          appliedResearch : NumberInt(10),
                                                     }, {
31
                                              31
          focusResearch
                        : NumberInt(80),
                                                        $out : "subprojectReport"
32
          project_id : ObjectId(...3),
33
          title : "API Design SAP"
  }]);
                                              35 ]);
```

▶ Codebeispiel: subprojects ▼

```
//----
   // Ergebnis: $lookup Stufe
   //-----
       _id : ObjectId(...11),
       appliedResearch : NumberInt(20),
       title : "ERP SAP",
       project : {
            id : ObjectId("...1"),
            title: "Produktionsplanungssysteme",
            type : "REQUEST_PROJECT",
            reviews : [
                4,4,3,3,4
13
            ],
14
            fundings : [{
                debitorName : "..."
             }]
17
   }, {
18
       _id : ObjectId(...12),
19
       appliedResearch : NumberInt(40),
20
       title : "Webbased Systems",
       project : {
22
            id : ObjectId("...1"),
23
            title : "Produktionsplanungssysteme",
24
            type : "REQUEST_PROJECT",
            reviews : [
                4,4,3,3,4
27
            ],
            fundings : [{
29
                debitorName : "..."
30
             }]
   }, {
32
       _id : ObjectId(...13),
33
       appliedlResearch : NumberInt(80),
34
       focusResearch
                       : NumberInt(10),
35
       title : "Embedded Systems"
       project : {
37
            id : ObjectId("...2"),
38
            title : "Finite Elemente",
39
            type : "RESEARCH_PROJECT",
            reviews : [
                5, 5, 3
42
            ],
43
            fundings : [{
                debitorName : "..."
            }]
   }
```

17.6.2 Unterabfrage definieren - \$lookup

Der \$100kup Operator kann verwendet werden, um Pipelines miteinander in Relation zu setzen.

▶ Erklärung: \$lookup Operator ▼

- Mit dem \$100kup Operator kann eine Unterabfrage in Form einer Pipeline definiert werden.
- Die Datenströme der Pipelines können dabei mit der Hilfe von Variablen untereinander Daten austauschen.
- Der \$\$ Operator wird dabei verwendet um in der Unterabfrage auf Variablen zuzugreifen.

```
► Syntax: $lookup Operator ▼
```

```
// Syntax: $lookup Operator
   //----
      @Param <from>: Der Parameter bestimmt
      fuer welche Collection die Unterabfrage
      definiert wird.
    * @Param <let>: Fuer den Datenaustausch
      koennen im let Attribut Variablen
      definiert werden.
11
    * @Param <pipeline>: Der Parameter
13
      referenziert die eigentliche Unterabfrage.
14
    * @Param <as>: Mit dem as Parameter wird
16
      gesteuert in welchem Feld das Ergebnis der
      Unterabfrage gespeichert werden soll.
18
19
20
   db.<collection>.aggregate([
       22
              from : <collection to join>,
23
             let : {
24
                 <var_1> : <expression>,
25
             },
              pipeline : [
                pipeline to execute on
                    collection>
              as : <output array field>
       }
32
   ]);
33
```

```
► Codebeispiel: $lookup Operator ▼
   // Beispiel: $lookup Operator
   //----
   db.debitors.aggregate([
      {
         $lookup: {
           from: "projects",
           let: {
               pid: "$fundings.project_id",
               debid: "$_id"
10
           },
           pipeline: [
               {
                  $unwind: "$fundings"
14
               }, {
15
                  $match: {
16
                     $expr: {
17
                         $and: [{
18
                             $in: [
19
                                   "$_id",
20
                                   "$$pid"
                             ]
22
                          }, {
23
                              eq: [
24
                                 "$$debid",
                                 "$fundings._id"
                              ]
27
                          }]
                     }
29
                  }
30
               }, {
                  $project: {
32
                      title: 1,
33
                      type: "$projectType",
34
                      state: "$projectState",
35
                   }
               }],
37
              as: "projects"
38
39
       }, {
40
          $project: {
              name: 1,
42
              projects: 1
43
       }
   ]);
46
```

Operator	Beschreibung	Referenz
\$group	Der \$group Operator wird verwendet um Dokumente anhand eines Schlüssels zu gruppieren.	174
\$bucket	Der \$bucket Operator wird verwendet um Dokumente anhand eines Werteintervalls zu gruppieren.	175

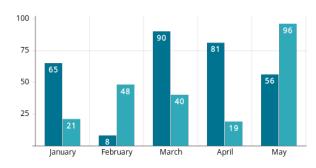
Figure 71. Expressions: Arithmetische Operatoren

17.7. Aggregatstufen



Aggregatstufen ▼

Aggregatstufen ermöglichen im Gegensatz zu anderen Pipelinestufen die Verarbeitung von Daten auf **Stufenebene** statt auf Dokumentebene.



17.7.1 Aggregatoperatoren

Aggregatoperatoren ermöglichen innerhalb einer Aggregatstufe Zugriff auf die Daten **aller Dokumente** der gegenwärtigen Stufe.

▶ Erklärung: Aggregat- vs. Dokumentstufen ▼

- Der Input einer Pipelinestufe besteht aus den Dokumenten des **Dokumentenstroms** der vorhergehenden Pipelinestufe.
- Die Dokumente des Dokumentenstroms werden getrennt in eine Pipelinestufe eingelesen und verarbeitet. Pipelineoperatoren haben dabei nur auf die Daten eines einzelnen Dokuments Zugriff.
- Aggregatstufen ermöglichen im Vergleich dazu Daten auf Stufenebene zu verarbeiten.

17.7.2 Dokumente gruppieren - \$group

Der \$group Operator wird verwendet um Dokumente anhand eines Schlüssels zu **gruppieren**. Die gruppierten Daten können anschließend mit der Hilfe von Aggregatoperatoren verarbeitet werden.

► Syntax: \$group Operator ▼

```
// Syntax: $group Operator
   //----
   /* @Param <_id>: Der _id Parameter legt fest
      nach welchen Attributen gruppiert werden
       soll.
    * @Param <aggregated_fieldname>: Zum
       Ergebins der Gruppierung koennen durch
      die Definition von Felder neue Daten in
      hinzugefuegt werden.
12
   db.<collection>.aggregate([
13
      { $group : {
           _id : <grouped_by_fieldname>,
           <aggregated_fieldname> : {expression}
16
17
   ]);
18
19
   db.projects.aggregate([
20
        { $group : {
21
               _id : "$type",
22
               projectCount : {
23
                   $sum : 1
        }
28 ]);
```

17.7.3 Fallbeispiel: Gruppierung

Welche Projekte haben die höchste Projektförderung?

▶ Codebeispiel: Gruppierungsstufen ▼

```
//-----
   // Codebeispiel: Gruppierungsstufen
   //-----
   db.projects.aggregate([
     { $addFields : {
           projectFunding : {
               $sum : "$fundings.amount"
           }
     }, {
9
        $group : {
           _id : null,
           projectFunding : {
               $max : "$projectFunding"
13
14
        }
     }, {
        $lookup : {
          from : "projects",
18
          let : {
19
             funds : "$projectFunding"
20
          },
21
          pipeline : [
             23
                   funds : {
24
                      $sum : "fundings.amount"
                   }
                }
             }, {
28
                $match : {
29
                   $expr : {
30
                     $eq : [$funds, $$funds]
31
                }
33
             }
34
          ],
          as : "projects"
        }
38
        $unwind : { path : "$projects" }
39
        $replaceRoot : { newRoot : "$projects" }
     }
42
   ]);
43
```

17.7.4 Dokumente gruppieren - \$bucket

Der \$bucket Operator wird verwendet um Dokumente anhand eines Werteintervalls zu gruppieren.

Im Gegensatz zum \$group Operator wird das **Gruppierungskriterium** für den \$bucket Operator in Form eines Intervalls definiert.

▶ Syntax: \$bucket Operator ▼

```
//----
   // Syntax: $bucket Operator
     _____
     @Param <groupBy>: Der Parameter definiert
      das Kriterium nach dem der Datenbestand
      gruppiert werden soll.
     @Param <boundaries>: Mit dem Parameter
      werden fuer das Gruppierungskriterien
10
      die Intervallgrenzen definiert.
12
  db.<collection>.aggregate([{
13
    $bucket : {
14
        groupBy : <expression>,
        boundaries : [<lowerbound1>, ...],
        output : {
17
           <output1 : {<$expression>},...
18
19
21
  }]);
   //----
   // Beispiel: $bucket Stufe
   //----
   // Gruppieren Sie Subprojete entsprechend
   // ihrem Wert fuer Angewandteforschung.
   // 1.Intervall: 0 - 50
   // 2.Intervall: 51 - 100
  db.subprojects.aggregate([
     groupBy : "$appliedResearch",
32
         boundaries : [0, 51, 101],
33
         output : {
           count : { $sum : 1}
         }
      }
38 }]);
```

17.8. Expression

O₀

Expression ▼

Expressions werden zur **Verarbeitung von Dokumenten** innerhalb einer Pipelinestufe verwendet. Aus formaler Sicht entspricht eine Expression einem **Ausdruck**.

Das **Aggregatframework** basiert auf 2 Grundprinzipien: der Pipelineverarbeitung und den Pipelineexpressions.

▶ Erklärung: Pipelineexpressions ▼

- Expressions sind Ausdrücke zur Verarbeitung von Daten.
- Expressions beziehen sich dabei immer auf das aktuell zu verarbeitetende Dokument. Es ist nicht möglich, auf Daten anderer Dokumente Bezug zu nehmen.





17.8.1 Expressionsyntax

Für Expressions definiert die MongoDB Spezifikation eine einfache Syntax.

Die Expressionsyntax ist dabei **rekursiv** definiert und ermöglicht dadurch die Formulierung beliebig komplexer Ausdrücke.

▶ Syntax: Expression ▼

```
//----
  // Syntax: Expression
  //----
  db.<collection>.aggregate([
     {
       <$step> : {
6
           <expression>,
           <expression>
       }
     }
  ]};
11
12
  <expression> = <field path> | <object>
13
             | <system variable>
14
             | <expression operator>
15
```

```
//----
   // Syntax: <Expression operator>
   //----
   <expression> = <expression operator>
                 | <system variable>
                 | <field path> | <object>
   <expression operator> = {<operator> : <exp>} |
            { < operator > = [ < exp>, < exp>, ... ]}
10
11
   <operator> = <arithmetic operator>
12
                | <array operator>
13
                | <boolean operator>
14
                | <comparison operator>
15
                | <conditional operator>
16
                | <accumulators>
17
                | <variable operators>
18
19
20
   // Arithmetische Operatoren
21
   <arithmetic op.> = $abs | $add | $divide
                       | $multiply
                       | $subtract
24
25
   // Arrayoperatoren
26
   <array op.> = $arrayElemAt | $map | $in
27
                  | $concatArrays
                  | $filter
29
                   | $reduce
30
31
   // Boolsche Operatoren
32
   <boolean op.> = $and | $not | $or
33
34
   // Vergleichsoperatoren
35
   <comparison op.> = $cmp | $eq | $gt | $lt
36
                       | $ne
37
                       | $gte
39
   // Konditionale Operatoren
40
   <conditional op.> = $cond | $ifNull
41
                        | $switch
42
43
   // Aggregatoperatoren
44
   <accumulator> = $addToSet | $avg | $max
45
                    | $mergeObjects
46
                    | $push
47
                    | $sum
```

Operator	Beschreibung	Referenz
\$abs	Der \$abs Operator wird zur Berechnung des Betrags eines numerischen Wertes verwendet.	179
\$add, \$subtract	Der \$add Operator wird verwendet um die Summe 2er oder mehrerer Zahlen zu berechnen.	178
\$addToSet, \$push	Der \$addToSet bzw. \$push Operator ermöglicht die gruppierten Dokumentdaten in einem Array zu verdichten.	186
\$and, \$or, \$not	Boolsche Operatoren werden verwendet um Bedingungen miteinander zu verknüpfen.	180
\$arrayElemAt	Der \$arrayElemAt Operator extrahiert das Arrayelement mit einem bestimmten Index aus einem Array.	182
\$cmp	Mit der Hilfe des \$cmp Operators können 2 Werte miteinander verglichen werden. Das Ergebnis des Vergleichs ist ein Zahlenwert.	182
\$concatArrays	Mit dem \$concatArrays Operator können Elemente aus unterschiedlichen Arrays in ein Zielarray übernommen werden.	183
\$cond	Der \$cond Operator ermöglicht die kontextbasierte Verarbeitung von Daten in Dokumenten.	181
\$divide	Der \$divide Operator wird verwendet um die Division 2er Zahlen zu berechnen.	179
\$eq, \$ne	Vergleichsoperatoren sind zweistellige logische Operatoren. Vergleichsoperatoren werden vor allem in mathematischen Gleichungen verwendet.	179
\$filter	Mit dem \$filter Operator können die Elemente eines Arrays nach bestimmten Kriterien gefiltert werden.	184
\$gt, \$gte, \$lt, \$lte	Vergleichsoperatoren sind zweistellige logische Operatoren. Vergleichsoperatoren werden vor allem in mathematischen Gleichungen verwendet.	179
\$in	Mit dem \$in Operator kann geprüft werden ob ein Element in einem Array enthalten ist.	183
\$map	Der \$map Operator wird verwendet um die Elemente eines Arrays zu verarbeiten.	184
\$max, \$min, \$avg	Mit dem \$min bzw. \$max Operatoren wird für einen bestimmtes Attribut der maximale bzw. minimale Wert auf Collectionebene bzw. Arrayebene ermittelt.	187
\$multiply	Der \$multiply Operator wird verwendet um das Produkt 2er oder mehrerer Zahlen zu berechnen.	178
\$reduce	Mit dem \$reduce Operator können die Elemente eines Arrays auf einen einzelnen Wert verdichtet werden.	185
\$switch	Der \$cond Operator ermöglicht die kontextbasierte Verarbeitung von Daten in Dokumenten.	181

Figure 72. Expression: Operatoren

Operator	Beschreibung	Referenz
\$abs	Der \$abs Operator wird zur Berechnung des Betrags eines numerischen Wertes verwendet.	179
\$add, \$subtract	Der \$add Operator wird verwendet um die Summe 2er oder mehrerer Zahlen zu berechnen.	178
\$multiply	Der \$multiply Operator wird verwendet um das Produkt 2er oder mehrerer Zahlen zu berechnen.	178

Figure 73. Expressions: Arithmetische Operatoren

17.9. Arithmetische Operatoren

Arithmetische Operatoren verwenden **numerische Werte** als Operanden und geben einen einzelnen numerischen Wert zurück.

17.9.1 \$add, \$subtract, \$multiply Operator

Der \$add Operator bzw. \$subtract wird zur Berechnung der **Addition** bzw. **Subtraktion** 2er oder mehrer Werte verwendet.

▶ Syntax: \$arithmetische Operatoren ▼

```
//----
  // Syntax: Arithmetische Operatoren
  //----
  <arithmetic operator> : [
     <expression1>, <expression2>, ...
6
  db.subprojects.aggregate([
    { $project : {
9
         researchFocus : {
            $add : [
              "$theoreticalResearch",
              "$focusResearch",
              "$appliedResearch"
16
      }
```

```
▶ Codebeispiel: Arithmetische Operatoren ▼
  //----
  // Beispiel: komplexe Ausdruecke
  //-----
  value : {
     $multiply : [ { $add : [3,3] }, 10]
  }
  value : {
     $subtract : [ "$projectFunding", 10 ]
9
  }
11
  value : {
12
     $divide : [
13
         { $add : [4, 4] },
         { $multiply : [2, 3]}
     ]
16
17
  //----
  // Beispiel: komplexe Ausdruecke
   //----
  db.projects.aggregate([
21
22
       $addFields : {
23
          projectFunding : {
24
             $multiply : [
              {\( \$\)add : "\( \$\)projectFunding",10\( \},
27
          }
       }
     }
31
32 ]);
```

19]);

Opei	rator		Beschreibung	R	eferenz
\$eq,	\$ne		Vergleichsoperatoren sind zweistellige logische Operatoren. Vergleichsoperatoren w den vor allem in mathematischen Gleichungen verwendet.	/er-	179
\$gt, \$Ite	\$gte,	\$It	, Vergleichsoperatoren sind zweistellige logische Operatoren. Vergleichsoperatoren w den vor allem in mathematischen Gleichungen verwendet.	/er-	179

Figure 74. Expression: Vergleichsoperatoren

17.9.2 \$divide Operator

Der \$divide Operator wird zur Berechnung der **Division** 2er Zahlen verwendet.

17.9.3 \$abs Operator

Der \$abs Operator wird zur Berechnung des **Betrags** eines numerischen Wertes verwendet.

```
▶ Syntax: $abs Operator ▼
   // Syntax: $abs Operator
   //----
   $abs : <expression>
   db.projects.aggregate([
     {
       $project : {
            projectfunding : {
                 $abs : "$projectFunding"
            },
            title : 1
       }
     }, {
14
       $out : projectReport
17 ]);
```

17.10. Vergleichsoperatoren

Vergleichsoperatoren ▼

Vergleichsoperatoren sind **logische Operatoren** Vergleichsoperatoren werden vor allem in mathematischen Gleichungen verwendet.

17.10.1 Vergleichsperatoren

Die \$1t bzw \$gt sind zweistellige logische Operatoren.

```
▶ Syntax: Vergleichsoperator ▼
  // Syntax: $1t, $gt, $1te, $gte, $eq, $ne
   //----
   <comparison operator> : [
       <expression1>, <expression2>
  ]
   db.projects.aggregate([
      9
          $and : [
10
             { $eq : [
                  "$type",
                  "REQUEST_FUNDING_PROJECT"
              ]
             }, {
              $1t : [
                   "$projectFunding", 5000
              ]
             }
          ]
       }
21
22 ]);
```

17.11. Boolsche Operatoren

Boolsche Operatoren ▼

Boolsche Operatoren werden verwendet um Bedingungen miteinander zu **verknüpfen**.

17.11.1 \$and, \$or Operatoren

Die \$and und \$or Operatoren werden verwendet um Bedingungen miteinander zu verknüpfen.

▶ Syntax: \$and, \$or Operator ▼

```
//-----
  // Syntax: $and, $or
  //----
  <boolean op> : [
      <expression1>, <expression2>, ...
6
  //----
  // Beispiel: $and, $or
  //----
  db.projects.aggregate([
    {
      $addFields : {
13
         projectFunding : {
            $sum : "$fundings.amount"
      }
17
    }, {
      $match : {
        $expr : {
20
           $and : [{
                 "$projectFunding", 5000
               }
             }, {
25
               $eq : [
26
                  "$projectState", "END"
27
             }
29
30
        }
31
      }
34 ]);
```

17.11.2 **\$not Operator**

Der \$not Operator wird verwendet um boolsche Werte zu invertieren.

▶ Syntax: \$not Operator ▼

17.12. Kontrolloperatoren



Kontrolloperatoren ▼

Kontrolloperatoren ermöglichen eine **kontextbasierte Verarbeitung** der Daten eines Dokuments.

17.12.1 \$cond Operator

Der \$cond Operator ermöglicht die kontextbasierte Verarbeitung von Daten in Dokumenten.

▶ Syntax: \$cond Expression ▼

Operator	Beschreibung	Referenz
\$cmp	Mit der Hilfe des \$cmp Operators können 2 Werte miteinander verglichen werden. Das Ergebnis des Vergleichs ist ein Zahlenwert.	182
\$cond	Der \$cond Operator ermöglicht die kontextbasierte Verarbeitung von Daten in Dokumenten.	181
\$switch	Der \$cond Operator ermöglicht die kontextbasierte Verarbeitung von Daten in Dokumenten.	181

Figure 75. Expression: Kontrolloperatoren

► Codebeispiel: \$cond Expression ▼ //----// Expression: \$cond //---db.projects.aggregate([{ \$addField : { verified : { \$cond : { **if** : { \$eq : ["\$state", "APP"] }, then : true, else : false 14 } } 16]); 17 18 // Kurzform - \$cond Operator 19 db.projects.aggregate([{ \$addField : { verified : { 22 \$cond : [23 "\$eq : ['\$state', 'APP']", 24 true, false] } 27 } 28 \$out: "projectReport" }]); 32

17.12.2 \$switch Operator

Der \$switch Operator ermöglicht die bedingte Verarbeitung der Daten eines Dokuments.

▶ Syntax: \$switch Expression ▼

```
//----
   // Syntax: $switch
   //----
   $switch : {
     branches : [
        {case : <exp>, then: <exp>},
     ],
      default : <exp>
10
   db.projects.aggregate([{
      $addFields : {
13
        projectValue : {
14
           $switch : {
15
              branches : [{
                 case : {
                     $eq : [
                        "$type",
19
                        "REQUEST_PROJECT"
                    ]
                 },
                 then : 10
24
              }],
              default : 0
           }
        }
28
  }]);
```

Operator	Beschreibung	Referenz
\$concatArrays	Mit dem \$concatArrays können Elemente aus unterschiedlichen Arrays in ein Zielarray übernommen werden.	182
\$in	Mit dem \$in Operator kann geprüft werden ob ein Element in einem Array enthalten sind.	183
\$map	Der \$map Operator wird verwendet um die Elemente eines Arrays zu verarbeiten.	184
\$filter	Mit dem \$filter Operator können die Elemente eines Arrays nach bestimmten Kriterien gefiltert werden.	184

Figure 76. Expressions: Arrayexpressions

17.12.3 \$cmp Operator

Mit der Hilfe des \$cmp Operators können 2 Werte miteinander **verglichen** werden. Das Ergebnis des Vergleichs ist ein Zahlenwert.

▶ Erklärung: \$cmp Operator ▼

- Ist der erste Wert größer als der 2te ist das Ergebnis des Vergleichs 1.
- Ist der erste Wert kleiner dann ist das Ergebnis des Vergleichs -1.
- Sind die Werte gleich ist das Ergebnis 0.

▶ Codebeispiel: \$cmp Expression ▼

```
// Beispiel: $cmp
   //----
   db.tweets.insertMany([
      { _id : 1, item : "abc1", qty: 300 },
      { _id : 2, item : "abc2", qty: 200 }
   ]);
   db.tweets.aggregate([
     {
10
        $project : {
11
           item : 1, _id : 0,
           cmpTo250 : {
               $cmp : [ "$qty", 250 ]
       }
16
17
     },
  ]);
```

17.13. Arrayexpressions

Ø.

Arrayoperatoren ▼

Arrayoperatoren werden zur Verarbeitung von **Arrays** verwendet.

17.13.1 \$arrayElemAt Operator

Der \$arrayElemAt Operator extrahiert das Arrayelement mit einem bestimmten Index aus einem Array.

▶ Syntax: \$arrayElemAt ▼

```
// Syntax: $arrayElemAt
   //----
       @Param idx: Der Index des gewuenschten
       Elements. Fuer negative Werte wird
       das Array vom letzten Element weg
       durchlaufen.
   $arrayElemAt : [ <array>, <idx> ]
10
11
   db.projects.aggregate([
     { $project : {
13
          _id: 0, title : 1,
14
          funding : {
15
              $arrayElemAt : ["$fundings", 0]
16
          }
     }
18
19 ]);
```

17.13.2 \$concatArrays Operator

Mit dem \$concatArrays Operator können Elemente aus unterschiedlichen Arrays in ein Zielarray übernommen werden.

► Syntax: \$concatArrays ▼ //----// Syntax: \$concatArrays //----\$concatArrays : [<array1> , <array2>] //----// Beispiel: \$concatArrays //---db.warehouse.insertMany([{ instock : ["chocolate"], ordered : ["butter", "apples"] 12 instock : ["apples", "pudding", "pie"] instock : ["ice cream"], ordered : [] }, 18 1) 19 20 db.warehouse.aggregate([21 { \$project : { 22 items : { 23 \$concatArrays : ["\$instock", "\$ordered" ٦ } 27 } 28]); > Ausgabe 32 33 34 35 items : ["chocolate", "butter", "apples" 36 37 }, { 38 items : null }. { items : ["ice cream"]

42

17.13.3 \$in Operator

Mit dem \$in Operator kann geprüft werden ob ein Element in einem Array enthalten ist.

```
▶ Syntax: $in Expression ▼
   // Syntax: $in Operator
   //----
   $in: [ <expression>, <array expression> ]
   // Beispiel : $in Operator
   //----
   db.warehouse.insertMany([{
         location : "24th Street",
         in_stock : [ "apples", "oranges" ]
11
12
         location : "36th Street",
13
         in_stock : [ "bananas", "pears" ]
      }, {
         location: "82nd Street".
         in_stock : [ "apples" ]
17
   ])
20
   db.warehouse.aggregate([
21
      { $project : {
22
            storeLocation: "$location",
23
            bananaInStock : {
                $in : [
                   "bananas", "$in_stock"
         }
   ]);
32
   > Ausgabe
      storeLocation : "24th Street",
      bananaInStock : true
36
37
      storeLocation : "36th Street",
      bananaInStock : true
39
   },{
40
      storeLocation: "82nd Street",
41
      bananaInStock : false
42
   }
```

17.13.4 \$map Operator

Der \$map Operator wird verwendet um die Elemente eines Arrays zu verarbeiten.

Vergleichen Sie den \$map Operator vom Konzept mit der foreach Schleife.

//----

▶ Syntax: \$map Operator ▼

```
// Syntax: $map Operator
   //----
     @Param input: Ein Ausdruck der zu einem
           Array evaluiert.
     @Param as: Optional. A name for the
           variable that represents each
           individual element of the array.
           If no name is specified, the
           variable name defaults to this.
    * @Param in: An expression that is applied
           to each element of the input array.
    */
16
   $map: {
17
      input: <expression>,
18
      as: <string>,
19
      in: <expression>
   }
21
22
   //----
23
   // Beispiel: $map Operator
   //----
   db.results.insertMany([
       { _id : 1, values : [5, 6, 7]},
       { _id : 3, values : [ 3, 8, 9 ] }
28
   ])
30
   db.results.aggregate([
31
      $project : {
32
         adjustedValues : {
33
34
           $map : {
              input : "$values",
              as : "value",
36
              in : { $add : [ "$$value", 2 ] }
37
38
        }
      }
40
```

17.13.5 \$filter Operator

Mit dem \$filter Operator können die Elemente eines Arrays nach bestimmten Kriterien gefiltert werden.

► Syntax: \$filter Expression ▼

```
//----
   // Syntax: $filter
   //----
    * @Param input: Ein Ausdruck der zu einem
          Array evaluiert.
6
    * @Param as: Optional. A name for the
          variable that represents each
          individual element of the array.
9
          If no name is specified, the
10
          variable name defaults to this.
11
12
   * @Param cond: An expression that resolves
13
          to a boolean value used to determine
14
          if an element should be included
15
          in the output array.
16
    */
17
   $filter : {
       input : <array>,
19
       as : <string>,
20
       cond : <expression>
21
   //----
   // Beispiel: $filter
   //----
26
   db.facilities.aggregate([
     {
       $addFields : {
29
           $filter : {
30
             input : "$projects",
31
             as : "project",
             cond : {
                $ne : [
                    "$$project.type",
                    "MANAGEMENT_PROJECT"
             }
          }
40
     }
41
   ]);
```

]);

17.13.6 \$reduce Operator

Mit dem \$reduce Operator können die Elemente eines Arrays auf einen einzelnen Wert **verdichtet** werden.

//----

▶ Syntax: \$reduce Operator ▼

```
// Syntax: $reduce Operator
   //----
    * Param input: Ein Ausdruck der zu einem
          Array evaluiert.
    * Param initialValue: The initial cumulative
          value set before in is applied to
          the first element of the input array.
11
    * Param in: A valid expression that $reduce
          applies to each element in the
          input array in left-to-right order.
    */
   $reduce: {
16
        input: <array>,
17
        initialValue: <expression>,
        in: <expression>
19
   }
20
21
   //----
22
   // Beispiel: $reduce Operator
   //----
   ₹
25
     $reduce: {
26
        input: [ 1, 2, 3, 4 ],
27
        initialValue: { sum: 5, product: 2 },
        in: {
          sum: {
30
              $add : [
31
                  "$$value.sum", "$$this"
32
              ]
          },
34
          product: {
35
              $multiply: [
36
                  "$$value.product", "$$this"
37
              ]
30
          }
        }
40
41
42
   // Ergebnis ... { sum : 15, product : 48 }
```

```
//----
  // Beispiel: $reduce Operator
  //----
  db.getCollection("projects").aggregate([
        $addFields : {
     ₹.
           value : {
              $reduce: {
                  input: ["a", "b", "c"],
                  initialValue: "",
                  in: {
                    $concat : [
                      "$$value", "$$this"
                    ]
13
                  }
               }
           }
         }
  ]);
```

17.13.7 \$isArray Operator

Der \$isArray Operator wird verwendet um zu prüfen ob es sich bei einem Wert um ein Array handelt.

```
▶ Syntax: $isArray Operator ▼
```

```
//----
  // Syntax: $isArray Operator
  //----
  $isArray: <expression>
  //----
  // Beispiel: $isArray Operator
  //----
  db.getCollection("projects").aggregate([
    {
      $addFields : {
11
        items : {
12
           $cond : [
13
             { $isArray : "$reviews"},
             [], null
           ٦
16
        }
17
      }
    }
20 ]);
```

Operator	Beschreibung	Referenz
\$addToSet, \$push	Der \$addToSet bzw. \$push Operator ermöglicht die Dokumentdaten der Gruppen in einem Array zu verdichten.	186
\$max, \$min \$avg	, Mit dem \$min bzw. \$max Operatoren wird für einen bestimmtes Attribut der maximale bzw. minimale Wert auf Collectionebene bzw. Arrayebene ermittelt.	187
\$sum	Der \$cond	181

Figure 77. Expression: Operatoren

17.14. Aggregatexpressions

♂

Aggregatoperatoren ▼

Aggregatoperatoren haben im Vergleich zu anderen Expressions Zugriff auf die **Daten aller Dokumente** im Dokumentenstrom der gegenwärtigen Pipelinestufe.

17.14.1 Fallbeispiel: sales

Für die nachfolgenden Abfragen bilden die folgenden Dokumente die Datenbasis.

▶ Codebeispiel: sales collection ▼

```
//-----
  // Collection: sales
   //----
  db.sales.insertMany([{
      item : "abc1", price : 10
      category: "BOARD_GAME"
  }, {
      item : "xyz", price : 5
      category : "BOOK",
  }, {
      item : "abc2", price : 10
      category : "BOOK",
  }, {
      category : "BOARD_GAME",
      item : "abc3",
      price : 10
17 }]);
```

17.14.2 \$addToSet, \$push Operator

Der \$addToSet bzw. \$push Operator ermöglicht die gruppierten Dokumentdaten in einem Array zu verdichten.

▶ Syntax: \$addToSet Expression ▼

```
//----
  // Syntax: $addToSet
   //----
   $addToSet : <expression>
  db.sales.aggregate([
      { $group: {
           _id: "$category",
           itemsSold: {
                $addToSet: "$item"
10
        }
  ]);
14
15
  > Ausgabe
16
17
   { _id : "BOARD_GAME",
     itemsSold : [ "abc1", "abc3" ]
  }, {
     _id : "BOOK",
21
     itemsSold : [ "xyz", "abc2" ]
22
  }, {
     _id : "PC_GAME",
     itemsSold : [
        "jkl"
26
28 }
```

17.14.3 \$min, \$max, \$avg Operatoren

Mit dem \$min bzw. \$max Operatoren wird für einen bestimmtes Attribut der maximale bzw. minimale Wert auf Collectionebene bzw. Arrayebene ermittelt.

▶ Syntax: \$min, \$max, \$avg Operator ▼

```
//_____
   // Syntax: $min, $max Operatoren
   //----
   $min: <expression>
   $max: <expression>
   $avg: <expression>
   //----
   // Beispiel: $min, $max Operatoren
   //----
   db.sales.aggregate([
11
12
        $group:{
           _id: "$category",
           minQuantity: { $min: "$quantity" },
           maxQuantity: { $max: "$quantity" },
           avgQuantity: { $avg: "$quantity" }
        }
      }, {
19
         $sort : {
20
           _id : 1
21
         }
22
  ]);
24
25
   > Ausgabe
26
      _id : "BOARD_GAME",
27
      minQuantity: 2,
      maxQuantity: 10,
29
      avgQuantity: 6
30
  }, {
31
      _id : "BOOK",
32
      minQuantity: 5,
      maxQuantity: 10,
      avgQuantity: 7
35
  }, {
36
      _id : "PC_GAME",
37
      minQuantity: 1,
      maxQuantity: 1,
39
      avgQuantity: 1
40
```

41

17.14.4 \$sum Operator

Mit dem \$sum Operator ist es möglich für ein bestimmtes Feld über die Dokumente einer Gruppe hinweg die Summe der Werte zu bilden.

▶ Codebeispiel: \$sum Operator ▼

```
//-----
   // Syntax: $sum Operatoren
   //----
   { $sum: <expression> }
   //-----
   // Beispiel: $sum Operatoren
   //----
   db.products.aggregate([
     {
        $match : {
11
            state : {$ne:"IN_APPROVEMENT"},
            type : {$ne:"STIPENDIUM"}
        }
     }. {
        $group : {
            _id : "$type",
            projectCount : {
               $sum : 1
19
           },
20
           projects : {
21
               $addToSet : "$title"
        }
      }
25
  ]);
26
   > Ausgabe
30
      _id : "REQUEST_PROJECT"
31
     projectCount : 1
32
      projects : [
         "Produktionsplanungssysteme"
      ٦
35
36
      _id : "RESEARCH_PROJECT"
     projectCount : 1
38
     projects : [
39
         "Finite Elemente"
40
41
  }
42
```

17.15. Referenzausdrücke

Referenzausdrücke -

Referenzausdrücke ermöglichen die Verwendgung von Variablen im Aggregatframework.

17.15.1 \$\$ Operator - Systemvariablen

Die MongoDB Spezifikation definiert eine Reihe eigener **Systemvariablen**.

Für den Zugriff auf **Variablen** wird der \$\$ Operator verwendet.

▶ Codebeispiel: Systemvariablen ▼

```
// Systemyariablen: CURRENT
   //----
   // Die CURRENT Systemvariable verweist in
   // einer Pipelinestufe auf das gegen-
   // waertige Dokument
   // Bei der Formulierung eines Fieldpaths
   // wird defaultmaessig die CURRENT System-
   // variable Pfaden vorangestellt.
   // Folgende Schreibweisen sind aequivalent:
   // "$<field>" -> "$$CURRENT.<field>"
13
14
   db.projects.aggregate([
          $match : {
17
             $expr : {
18
                $eq : [
19
                    "$$CURRENT.projectType",
20
                    "MANAGEMENT_PROJECT"
             }
23
          }
       }, {
           $sort : {
               "$$CURRENT.projectType" : -1
27
28
       }, {
29
           $out : "projectReport"
       }
   ]);
```

17.15.2 \$expr Operator

Ursprünglich erlaubt die \$match Pipelinestufe keine Verwendung von Expressions.

Durch die Verwendung des \$expr Operators ist es möglich Pipelineausdrücke auch in der \$match Stufe zu verwenden.

▶ Syntax: \$expr Operator ▼

```
//----
  // Syntax: $expr
  //----
  $expr : {
     <expression>
  //----
  // Beispiel: $expr
   //----
  db.projects.aggregate([
    {
      $addFields : {
13
         projectFunding : {
            $sum : "$fundings.amount"
      }
    }, {
      $match : {
19
         $expr : {
20
              "$projectFunding", 5000
           ]
25
    }, {
26
      $project : {
          projectFunding : 1,
          projectType : 1,
          description: 1,
30
          title : 1
31
      }
    }, {
      $sort : {
         projectFunding : 1,
35
    }, {
      $out : projectReport
    }
39
  ]);
```

17.15.3 \$let Operator

Der \$let Operator erlaubt die Definition von Variablen in Pipelinestufen.

► Syntax: \$let Operator ▼

```
//----
                    _____
  // Syntax: $let
   //----
     @Param <vars>: Assignment block for the
           variables accessible in the in
           expression. The variable assign-
           ments have no meaning outside
           the in expression.
   * @Param <in>: The expression to evaluate.
   */
  $let : {
      vars : {
14
         <var1> : <expression>,
15
      },
      in : <expression>
18
19
20
   //----
21
   // Beispiel: $let
   //----
23
   db.projects.aggregate([
24
     {
         $addFields : {
            projectFunding : {
                $let : {
28
                    vars : {
29
                       amount : {
30
                          $sum: "$..."
                       }
                    },
33
                    in : {
34
                       $multiply : [
35
                          "$$amount", 1.2
                       ٦
37
                    }
38
                }
39
            }
         }
41
     }
42
```

43]);

17.16. Mengenoperatoren

Mengenoperatoren ▼

Mengenoperatoren werden verwendet um **Mengenoperationen** auf **Arrays** durchzuführen.

17.16.1 \$setDifference Operator

Mit dem \$setDifference Operator wird die **Differenzmenge** der Elemente zweier Arrays ermittelt.

Die Differenzmenge zweier Mengen enthält alle Elemente, die in der ersten Menge enthalten sind und nicht in der zweiten.

► Syntax: \$setDifference Expression ▼

```
//----
  // Svntax: $setDifference
  //-----
  $setDifference: [
      <expression1>, <expression2>
  ]
  //-----
  // Beispiel: $setDifference
  //-----
  $setDifference: □
      [ "a", "b", "c" ], [ "b", "a" ]
12
13
  // Ausgabe ... ["c"]
16
17
18
  $setDifference: [
      [ "a", "b", "a" ], [ "b", "a" ]
19
21
  // Ausgabe ... []
22
23
  $setDifference: [
       [ "a", "b" ], [ [ "b", "a" ] ]
27
29 // Ausgabe ... ["a", "b"]
```

AbfragemethodenBeschreibung

Seite

setDifference	Mit dem \$setDifference Operator wird die Differenzmenge der Elemente zweier Arrays ermittelt.	189
setIntersection	Mit dem \$setIntersection Operator wird die Durchschnittsmenge der Elemente zweier Arrays ermittelt.	190
setUnion	Mit dem \$setUnion Operator wird die Vereinigungsmenge der Elemente zweier Arrays ermittelt.	191
setIsSubset	Mit dem \$setlsSubset Operator wird ermittelt ob zwischen 2 Arrays eine Untermengenrelation besteht.	191

► Codebeispiel: \$setDifference Operator ▼

```
//----
   // Beispiel: $setDifference
   //----
   db.experiments.insertMany(
     A : [ "red", "blue", "green" ],
       B : [ "red", "blue" ]
   }, {
       A : [ "red", "blue" ], B : [ ]
   },{
       A : [], B : [ "red"]
10
   });
11
   db.experiments.aggregate([
       { $project: {
            diff : {
               $setDifference: [ "$B", "$A" ]
16
            },
17
            <u>_id</u> : 0, A : 1, B : 1
          }
       }
20
   ]);
21
22
      A : [ "red", "blue", "green" ],
      B : [ "red", "blue" ],
      diff : ["green"]
25
26
     A : [ "red", "blue" ],
     B : [], diff : []
  },{
     A : [],
     B : [ "red" ], diff : [ "red" ]
  }
```

17.16.2 \$setIntersection Operator

Mit dem \$setIntersection Operator wird die **Durchschnittsmenge** der Elemente zweier Arrays ermittelt.

Der Durchschnitt zweier Mengen ist als diejenige Menge definiert, die alle Elemente enthält, die in beiden Mengen vorhanden sind.

▶ Syntax: \$setIntersection Expression ▼

```
//----
  // Syntax: $setIntersection
  //----
  $setIntersection: [
      <expression1>, <expression2>
  ]
  //----
  // Beispiel: $setIntersection
  //----
  $setIntersection: [
     [ "a", "b", "c" ], [ "b", "a" ]
  // Ausgabe ... ["a", "b"]
15
  db.experiments.aggregate([
16
17
   { $project: {
        A: 1, B: 1,
18
        commonToBoth: {
          $setIntersection: [ "$A", "$B" ]
23 }]);
```

17.16.3 \$setUnion Operator

Mit dem \$setUnion Operator wird die Vereinigungsmenge der Elemente zweier Arrays ermittelt.

Die Vereinigung zweier Mengen ist die Menge, die alle Elemente enthält, die wenigstens in einer der beiden Mengen enthalten ist.

► Syntax: \$setUnion Expression ▼

```
//----
  // Syntax: $setUnion
  //----
  $setUnion: [
     <expression1>, <expression2>
  //----
  // Beispiel: $setUnion
  //----
  $setUnion: [
     [ "a", "b", "c" ], [ "b", "a" ]
12
  ]
  // Ausgabe ... ["a", "b", "c"]
14
  $setUnion: [
      [ "a", "b", "a" ], [ ]
18
19
  // Ausgabe ... ["a", "b"]
20
22
  $setUnion: [
23
      [ "a", "b" ], [ [ "b", "a" ] ]
24
  // Ausgabe ... ["a", "b", [ "a", "b" ]]
27
  //-----
28
  // Codebeispiel: $setUnion
  //----
30
  db.experiments.aggregate([
     { $project: {
32
           union : {
33
              $setUnion: [ "$A", "$B" ]
34
        }
      }
  ]);
38
```

17.16.4 \$setIsSubset Operator

Mit dem \$setIsSubset Operator wird ermittelt ob zwischen 2 Arrays eine Untermengen Relation besteht.

```
► Codebeispiel: $setIsSubset Operator ▼
```

```
// Beispiel: $setIsSubset Operator
   //----
  $setIsSubset: [
      <expression1>, <expression2>
  //----
  // Beispiel: $setIsSubset
  //----
  $setIsSubset: [
      [ "a", "b", "c" ],
      [ "b", "a" ]
   // Ausgabe ... false
16
17
   $setIsSubset: [
      [ "b", "a" ], [ "a", "b", "c" ]
19
20
   // Ausgabe ... true
21
22
  $setIsSubset: [
     [ "a", "b", "c" ], []
26
   // Ausgabe ... false
  //----
   // Codebeispiel: $setIsSubset
   //----
31
  db.experiments.aggregate([
      {
         $project: {
34
            A: 1.
35
            B: 1,
36
            subset: {
               $setIsSubset: [ "$A", "$B" ]
40
      }
41
42 ]);
```

i e

Informationssysteme - Theorieskriptum

XML Technologien

August 19, 2020

18. Datenformat - XML XML - Grundlagen

01. XML Grundlagen	194
02. XML Elemente	196
03. XML Attribute	198
04. Wohlgeformtheit	199
05. Namensräume	??
06. Logische Sicht	??

18.1. XML Grundlagen

XML Datenformat ▼

XML ist ein grundlegendes **Datenformat** zur Darstellung hierarchisch strukturierter Daten.

Hierarchisch strukturierte Daten bilden die Welt in Form einer hierarchischen **Baumstruktur** ab.

18.1.1 Einsatzgebiete von XML

XML ist ein **Datenformat** zur Darstellung hierarchisch strukturierter Daten.

▶ Auflistung: Einsatzgebiete von XML ▼

65

Datenaustauschformat -

XML ist ein **Datenformat** zum Austausch von Daten zwischen Anwendungen und Softwareplatformen.

Neben JSON ist XML das wichtigste Datenaustauschformat für Informationssysteme.

₽\$

Anwendungskonfiguration ▼

In der **Anwendungskonfiguration** gilt XML als de facto Standard für Informationssysteme.

♣ Auszeichnungssprache XML ▼

XML wurd mit der Motivation entwickelt eine universale **Auszeichnungssprache** für das Internet zu schaffen.

Eine Auszeichnungssprache definiert aus welchen Elementen ein Dokument bestehen kann. Die wohl bekannteste Auszeichnungssprache ist HTML.

18.1.2 Fallbeispiel: XML Dokumente

XML wurd mit der Motivation entwickel eine universale Auszeichnungssprache für das Internet zu schaffen.

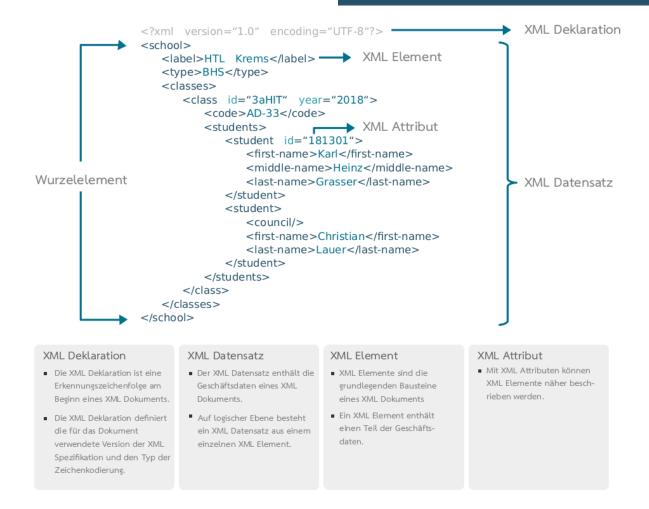


Figure 78. Aufbau eines XML Dokuments

► Auflistung: Datenaustauschformate ▼

- proprietäre Formate: Der Handel unterstützt eine Vielzahl eigener XML Sprachen für den Austausch von Daten zwischen Anwendungen.
 - Officeanwendungen: Officeanwendungen speichern Dokumente in eigens dafür definierten XML Formaten.
 - Grafikformate: Oft werden Grafikformate als XML Sparchen definiert. SVG z\u00e4hlt dabei zu den wichtigsten auf XML basierten Formaten.
- **SOAP Webservice: Webservice** tauschen Daten off im XML Format aus. **SOAP** zählt dabei zu den am häufigsten verwendeten Formaten.

18.1.3 Aufbau eines XML Dokuments

Ein XML Dokument unterliegt einem durch die XML Spezifikation vorgegebenem Aufbau.

▶ Auflistung: Elemente eines XML

Dokuments ▼

Eine XML Datei unterteilt sich in die XML Deklaration und den XML Datensatz.

Die XML Deklaration ist eine **Erkennungszeichnefolge** am Beginn eines XML Dokuments. Sie definiert die für das Dokuemnt verwendete Version der XML Spezifikation und den Typ der Zeichenkodierung.



XML Datensatz ▼

Der XML Datensatz enthält die **Geschäftsdaten** des XML Dokuments. Auf logischer Ebene besteht er aus einem einzelnen XML Element - dem **Wurzelelement**.



XML Elemente ▼

XML Elemente sind die grundlegenden Bausteine eines XML Dokuments. XML Elemente enthalten Teile der Geschäftsdaten.

Q

XML Attribute ▼

Mit XML Attributen könnnen XML Elemente näher **beschrieben** werden.

18.2. XML Elemente

wendet.



XML Elemente sind die grundlegenden **Bausteine** eines XML Dokuments.

18.2.1 Struktur eines XML Dokuments

XML Elemente werden zur Speicherung und Strukturierung der Daten eines XML Datensatzes ver-

Mit XML Elementen wird eine strikte Trennung von Daten und **Strukturinformationen** implementiert.

▶ Erklärung: Xml Elemente ▼

- Ein XML Datensatz besteht immer aus einem XML
 Element dem Wurzelelement.
- Ein XML Element kann andere XML Elemente bzw. Daten enthalten.
- Enthält ein XML Element andere XML Elemente so können diese beliebig tief geschachtelt sein.

▶ Codebeispiel: Xml Dokument ▼

```
<!-- -----
                Beispieldokument
   <?xml version="1.0" encoding="UTF-8"?>
   <school>
   <!-- Wurzelelement des Xml Dokuments -->
   </school>
   <?xml version="1.0" encoding="UTF-8"?>
   <school>
11
     <classes>
12
        <class id="3aHIT" year="2018">
13
          <student id="181301">
              <first-name>Karl</first-name>
              <middle-name>Heinz</middle-name>
              <last-name>Grasser
          </student>
18
          <student id="181303">
              <first-name>Franz</first-name>
              <last-name>Hofer
          </student>
22
23
        </class>
     </classes>
   </school>
```

```
XML Deklaration
<?xml version="1.0" encoding="UTF-8"?>
<school>
   <label>HTL Krems</label>
                                        XML Element mit unstrukturiertem Inhalt
   <type>BHS</type>
                                        XML Element mit gemischtem Inhalt
   <description>
     Eine <key>HTL</key> ist eine
     Berufsbildende höhere Schule.
   </description>
   <classes>
       <class id="3aHIT" year="2018">
           <code>AD-33</code>
                                       XML Element mit strukturiertem Inhalt
           <students>
               <student id="181301">
                  <first-name>Karl</first-name>
                  <last-name>Grasser</last-name>
               </student>
               <student>
                                       XML Element mit leerem Inhalt
                  <council/>
                  <first-name>
                    Christian
                  </first-name>
                  <last-name>Lauer</last-name>
               </student>
           </students>
           <focus>Informationssysteme</focus>
       </class>
   </classes>
</school>
 Strukturierter Inhalt
                               Unstrukturierter Inhalt
                                                               Gemischter Inhalt

    Das XMI. Flement enthält andere

    Das XMI. Flement enthält einfachen

    Das XML Element enthält Text

   XML Elemente
                                                                 und XML Elemente.
                                 Text
```

Figure 79. Inhaltstypen von XML Elementen

18.2.2 Aufbau eines XML Elements

Ein XML Element besteht immer aus einem **Start**und einem **Endtag**. Die Bezeichnung des Elements kann dabei beliebig sein.

▶ Erklärung: Xml Element ▼

- Beispiel: <first-name>John</first-name>
- Das XML Element besteht aus dem Starttag <first-name> und dem dazugehörigen Endtag </first-name>.
- Das Element speichert den Token John.

18.2.3 Inhaltstypen von XML Elementen

XML Elemente können andere XML Elemente bzw. Daten enthalten.

▶ Auflistung: Inhaltstypen von Xml Elementen ▼

S. unstrukturierter Inhalt 🔻

Das XML Element enthält Daten in Form einer Zeichenkette. Der Inhaltstyp des XML Elements wird als **unstrukturiert** eingestuft.

A.

strukturierter Inhalt -

Das XML Element enthält andere XML Elemente. Der Inhaltstyp des XML Elements wird als **strukturiert** eingestuft.

gemischter Inhalt -

Das XML Element enthält Daten und XML Elemente. Der Inhaltstyp des XML Elements wird als **gemischt** eingestuft.

leerer Inhalt ▼

Das XML Element hat **keinen Inhalt**. Der Inhaltstype des XML Elements wird als **leer** eingestuft.

▶ Erklärung: Inhaltstypen ▼

- unstrukturierter Inhalt: Das XML Element enthält Daten in Form von Zeichenketten.
 - <first-name>John</first-name>
- strukturierter Inhalt: Das XML Element enthält andere XML Elemente.

gemischter Inhalt: Das XML Element enthält Daten und andere XML Elemente.

• leerer Inhalt: Das XML Element hat keinen Inhalt.

```
1 <name/>
```

18.3. Attribute in Xml Elementen ▼

Mit XML Attributen könnnen XML Elemente näher beschrieben werden.

18.3.1 Xml Attribute - Grundlagen

▶ Erklärung: Xml Attribute ▼

- Für ein XML Element können beliebig viele Attriubte definiert werden.
- Die logische Struktur eines XML Attributs entspricht einem Name/Werte Paar.
- Ein XML Element kann nicht 2 Attribute mit dem gleichen Namen haben.

▶ Codebeispiel: XML Attribute ▼

```
<!-- ----- -->
                 Attribute
   <!-- ---->
   <?xml version="1.0" encoding="UTF-8"?>
  <school>
     <class id="3aHIT" semester="8">
      <student id="181301">
          <first-name>Karl</first-name>
          <middle-name>Heinz</middle-name>
9
          <last-name>Grasser
10
      </student>
1.1
     </class>
12
  </school>
```

18.3.2 Vergleich: Elemente vs. Attribute

XML Elemente und XML Attribute sind die grundlegenden Artefakte eines XML Dokuments.

▶ Analyse: Elemente vs. Attribute ▼

- Attribute können Daten nur in Form von Zeichenketten speichern. XML Elemente differenzieren hingegen unterschiedliche Inhaltstypen.
- Die Reihenfolge in der Attribute in einem XML Elementen auftreten sind belanglos. Die Reihenfolge in der XML Elementen in einem XML Dokument auftreten ist signifikant.
- Ein XML Attribut kann auch XML Element dargestellt werden.

18.4. Wohlgeformte XML Dokumente

Das XML Datenformat definiert eine Reihe von Regeln für die Zusammensetzung eines XML Dokuments.

18.4.1 Wohlgeformete XML Dokumente

▶ Auflistung: Wohlgeformete XML Elemente ▼

4

Wurzelelemnt ▼

Jedes XML Dokument besteht aus einem einzelnen Wurzelelement.

♦ Wohlgeformete Elmente ▼

Jedes Anfangstag muss ein zugehöriges Endtag haben.

\equiv

Elementstruktur -

XML Elemente dürfen sich nicht überlappen.

18.4.2 Wurzelelement

Jedes XML Dokument hat genau ein Wurzelelement.

▶ Codebeispiel: Wurzelelement ▼

```
Beispieldokument
   <!-- XML Dokument mit Wurzelelement -->
   <person id="1232345" nickname="Shiny John">
     <name>John Doe</name>
   </person>
   <!-- XML Dokument ohne Wurzelelement -->
   <person id="1232345' nickname='Shiny John">
     <first-name>John</first-name>
     <last-name>Doe
   </person>
13
  <person id="5672' nickname='Stinky Gordan">
     <first-name>Gordan</first-name>
     <last-name>Ramsey
  </person>
```

18.4.3 Elementtags

Jedes **Anfangstag** muss ein zugehöriges **Endetag** haben.

▶ Codebeispiel: Anfangstag und Endtag ▼

```
<!-- ----
             Beispieldokument
   <!-- -----
   <?xml version="1.0"?>
   <student>
     <name id="1232345" nickname="Shiny John">
6
       <first>John</first>
       <last>Silver</last>
9
     <course>Informationssysteme</course>
   </student>
12
   <!-- HTML folgt nicht der XML Syntax -->
13
14
     <body>
15
     Text
     <br>More text in the same paragraph
     Some text in anoter paragraph
18
     </body>
19
   </html>
```

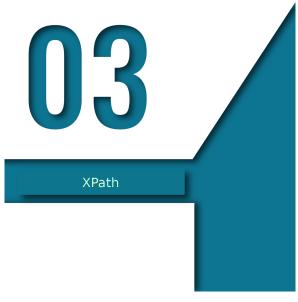
18.4.4 Überlappung von XML Elementen

XML Elemente dürfen sich nicht überlappen.

▶ Codebeispiel: Überlappung von Elementen ▼

```
<!-- ----
            Beispieldokument
  <!-- --->
  <?xml version="1.0"?>
  <name id="1232345" nickname="Shiny John">
     <first>John</first>
     <last>Loke
  </name>
9
  <!-- HTML folgt nicht der XML Syntax -->
  <html>
11
     <body>
12
     Some <strong>formatted<em>text</strong>
13
     ,but </em> no grammer no good!
14
     </body>
15
16 </html>
```

19. Datenformat - XML XPath



01. XPath Konzepte	200
02. Pfadausdrücke in Kurzform	201
03. Lösungsobjekt	203
04. Prädikate	203
05. Pfadausdrücke in Standardform	204
06. XPath Funktionen	206
07. Fallbeispiel: XPath	209

19.1. XPath - Konzepte

М



XPath - Selektion ▼

XPath ist eine **Adressierungssprache** zur Auswahl von Knoten in XML Dokumenten.

Der **XPath Standard** dient als **Grundlage** für eine Reihe anderer XML Technologien wie XSLT, XML Schema bzw. XQuery.

19.1.1 XPath Konzepte

Der Begriff XPath ist ein Akronym und steht stellvertretend für den Ausdruck Xml Path Language.

▶ Erklärung: XPath Grundlagen ▼

- XPath selbst ist keine XML Sprache. Der XPath Standard definiert eine eigene Syntax zur Formulierung von Pfadausdrücken.
- Mit einem XPath Pfadausdruck kann die Position von Knoten in einem XML Knotenbaum beschrieben werden.

▶ Erklärung: Lokalisierungspfade ▼

- Bevor ein XPath Ausdruck ausgewertet werden kann, muss für die entsprechenden XML Daten die assozierte logische Sicht bestimmt werden. Lokalisierungspfade werden stets in Relation zum Knotenbaum eines XML Dokuments ausgewertet.
- Soll beispielsweise auf einen bestimmten Elementknoten eines XML Dokuments zugegriffen werden, wird ein logischer Pfad ausgehend vom Wurzelknoten des Knotenbaums zum gewünschten Elementknoten definiert.
- Das Ergebnis der Auswertung eines Lokalisierungspfades wird als Lösungsobjekt bezeichnet. Lösungsobjekte können Knotenmengen, Strings, Zahlen bzw. boolsche Werte sein.
- Die XPath Spezifikation unterscheidet für Lokalisierungspfade 2 Formen: Pfadausdrücke in Standardschreibweise bzw. Pfadausdrücke in Kurzschreibweise.

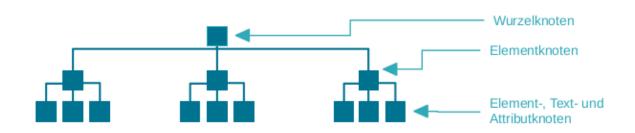


Figure 80. Knotenbaum eines XML Dokuments

19.2. Pfadausdrücke in Kurzform ▼

Der grundlegende Ausdruckstyp in XPath ist der **Lokalisierungspfad**.

19.2.1 Vereinfachte Pfadausdrücke

Die XPath Spezifikation erlaubt für Lokalisierungspfade eine vereinfachte Schreibweise: die **XPath Kurzform**.

▶ Erklärung: XPath Kurzform ▼

- Bei der Auswertung von Pfadausdrücken in Kurzform trifft die XPath Engine eine Reihe von Annahmen.
- Ihre kompakte Form schuldet die XPath Kurzform dabei den getroffenen Annahmen, das Selektionsverhalten des entsprechenden Pfadausdrucks ist in seiner Reichweite jedoch auf eine Zahl von Anwendungsfällen beschränkt.

▶ Erklärung: Lokalisierungspfade ▼

- Ein Lokalisierungspfad ist eine Folge von Lokalisierungsstufen. Lokalisierungsstufen sind voneinander durch den / Delimiter getrennt.
- Je nach Knotentyp definiert die XPath Spezifikation einen eigenen Operatoren für die Knotenauswahl.

19.2.2 Auswahl von Elementknoten

Die Position von Elementknoten in XML Dokuemten kann durch einfache XPath Pfadausdrücke beschrieben werden.

▶ Erklärung: Knotenpfad ▼

- Für die Auswahl von Elementknoten in XML Dokumenten wird ein logischer Pfad ausgehend vom Wurzelknoten des Knotenbaums zum gewünschten Elementknoten definiert.
- Jeder Lokalisierungsschritt des Pfadausdrucks entspricht dabei einem der übergeordneten Elementknoten des gewünschten Elements.

▶ Codebeispiel: Zugriff auf Elementknoten ▼

```
// / XPath: Pfadausdruecke

// XPath: Pfadausdruecke

// Selektion: Alle <student> Elemente

// ergebnis: Alle im XML Dokument

// enthaltenen <student> Elemente

XPath: /school/classes/class/student

// Selektion: Alle <school> Elemente

// Ergebnis: Der <school> Wurzel-
// elementknoten

XPath: /school

// Selektion: Alle <schule> Elemente

// Selektion: Alle <schule> Elemente

// Selektion: Alle <schule> Elemente

// Loesung: In den XML Daten sind keine

// <schule> Elemente enthalten. Die

// Loesungsmenge ist leer.

XPath: /schule
```

19.2.3 Kontextknoten

Kontextknoten ▼

Der Kontextknoten, ist jener Knoten eines XML Dokuments, der zum gegenwärtigen Zeitpunkt von der XPath Engine verarbeitet wird.

▶ Erklärung: Kontextknoten ▼

- Zur Referenzierung des Kontextknotens wird der Punktoperator verwendet.
- Der Elternknoten des Kontextknotens kann über den . . Operator ausgewählt werden.

▶ Codebeispiel: Punktoperatoren ▼

```
// // XPath: Kontextoperatoren
// // Selektion: Alle <first-name> Kindelemente
// des Kontextknotens
// Loesungsobjekt: Knotenmenge
XPath: ./first-name

// Selektion: Alle <first-name> Kindelemente
// des Elternknotens des Kontextknotens
// Lsungsobjekt: Knotenmenge
XPath: ./name
```

19.2.4 Descendant Pfadoperator

Der Descendant Pfadoperator ermöglicht einen Knotendurchlauf über alle Nachkommen des Kontextknotens.

▶ Codebeispiel: Doppelte Pfadoperator ▼

19.2.5 Auswahl von Textknoten

Textknoten werden im XML Knotenbaum als Kindknoten von Elementknoten gespeichert.

▶ Erklärung: Zugriff auf Textknoten ▼

- Textknoten werden in XPath Lokalisierungspfaden über den text() Operator ausgewählt.
- Das Lösungsobjekt der text() Knotenabfrage ist eine Zeichenkette.

▶ Codebeispiel: Zugriff auf Textknoten ▼

```
1  //
2  // XPath: text() Knotentest
3  //
4  //Selektion: Alle Vornamen der Schueler
5  //Loesungsobjekt: String
6  XPath: //student/first-name/text()
```

19.2.6 Auswahl von Attributknoten

Obwohl die XPath Spezifikation, Elementknoten als Elternknoten ihrer Attributknoten definiert, können Attributknoten nicht als Kindknoten eines Elementknotens angesprochen werden.

▶ Erklärung: Zugriff auf Attribute ▼

- Für den Zugriff auf die Attributknoten eines Elementknotens wird der @ Operator verwendet.
- Das Ergebnis der Auswertung des @ Operators ist eine Knotenmenge von Attributknoten.
- Mit der Kombination des @ und des * Operators kann auf alle Attributknoten eines Elements zugegriffen werden.

▶ Codebeispiel: Zugriff auf Attribute ▼

```
// Compared to the second of t
```

19.3. Lösungsobjekt

 \blacksquare

Das Ergebnis eines XPath Ausdrucks ist ein **Lö-sungsobjekt**.

19.3.1 Lösungsobjekt - Datentypen

Die XPath Spezifikation definiert 4 Typen von Lösungsobiekten.

▶ Auflistung: Datentypen für Lösungsobjekte ▼

4

Knotenmenge ▼

Eine Knotenmenge ist eine **Teilmengen** der Knoten eines Knotenbaums.

f

String ▼

Ein String ist eine **Zeichenfolge**. Die Zeichenfolge kann dabei auch leer sein.

z.B.: 'Hallo Welt'

4

Number ▼

Number Objekte sind 64 Bit Fließkommazahlen.

z.B.: 34

۵ً۵

Boolean ▼

Boolean Objekte nehmen entweder den Wert true oder false an.

▶ Codebeispiel: Datentypen ▼

19.4. Prädikat

 $\overline{}$

Zur **Filterung** der Knoten einer Knotenmenge können Prädikate definiert werden.

19.4.1 Definieren von Prädikaten

XPath Prädikat ▼

Ein **Prädikat** ist ein **logischer Ausdruck**.

▶ Erklärung: Filtern mit Prädikaten ▼

- Prädikate werden in eckigen Klammern, am Ende einer Lokalisierungsstufe definiert. Die eckigen Klammern sind dabei ein Steuerzeichen der XPath Engine.
- Für eine XPath Lokalisierungsstufe kann eine beliebige Zahl von Prädikaten definiert werden.
- Werden für einen XPath Ausdruck mehrere Prädikate definiert, werde die Prädikate ausgehend vom ersten Prädikat zum letzten hin ausgewertet.
- Prädikatsausdrücke unterstützen die folgenden Vergleichsoperatoren: <, >, >= , <=, =, !=.

► Codebeispiel: Prädikate ▼

```
// -----
                Praedikate
  // -----
  // Alle Projekte mit einer bestimmten id
   /projects[@id='343225']
   // Alle Personen die ein name Element haben
   //person[name]
   // Alle subprojecte die einen Partner haben
   /project[partners/partner]/subprojects/
   subproject
12
13
  // Die 3te Person einer Knotenmenge
14
  //person[3]
15
  // Alle Personen die eine id haben
//person[@id]
```

Achse Knotenabfrage

Prädikat

/child::project/descendant::subproject[attribute::id='34256632676-3235-23']

Lokalisierungsstufe

Lokalisierungsstufe

19.5. Pfadausdrücke in Standardform

Ein Lokalisierungspfad ist eine Folge von **Lokalisierungsstufen**.

19.5.1 Lokalisierungsstufen

Eine Lokalisierungsstufe besteht aus 3 möglichen Segmenten.

▶ Syntax: Lokalisierungsstufe ▼

1 // -----2 // XPath: Syntax Lokalisierungsstufe
3 // -----

4 Achse::Knotenabfrage[Pradikat1][...]

▶ Auflistung: Stufensegmente ▼

4

Achsenbezeichner ▼

Der Achsenbezeichner definiert die **Richtung** des **Knotendurchlaufs** einer Lokalisierungsstufe. Das Ergebnis eines Knotendurchlaufs ist eine Knotenmenge .

Die Angabe eines Achsenbezeichners ist **obligatorisch**.

Knotenabfrage ▼

Die Knotenabfrage ermöglicht eine **Vorauswahl** der durch den Knotendurcklauf bestimmten Knoten.

Die Angabe einer Knotenabfrage ist **obligatorisch**.

Q

Prädikat ▼

Prädikate erlauben die Formulierung komplexer Filterbedingungen.

Die Angabe von Prädikaten ist optional

19.5.2 Achsenbezeichner

Achsenbezeichner definieren die **Richtung** eines **Knotendurchlaufs** in Lokalisierungsstufen.







▶ Erklärung: Achsenbezeichner ▼

- Jede Lokalisierungsstufe besteht aus einem Achsenbezeichner, einer Knotenabfrage und gegebenfalls aus Prädikaten.
- Der Achsennamen bestimmt die Richtung, in die der Lokalisierungspfad fortgesetzt werden soll.
- Das Ergebnis eines Knotendurchlaufs enthält alle Knoten der gewählten Achse relativ zum Kontextknoten.

▶ Auflistung: Achsen ▼

- self: Die Achse referenziert den Kontextknoten.
- child: Die Achse referenziert alle Kindknoten des Kontextknotens.
- parent: Die Achse referenziert den Elternknoten des Kontextknotens.
- descendant: Die Achse referenziert alle Nachkommen des Kontextknotens (Kinder, Kindeskinder etc.).
- ancestor: Die Achse referenziert alle Vorfahren des Kontextkontens inc. des Wurzelknotens.
- following: Die Achse referenziert alle Nachkommen des Kontextknotens in Dokumentreihenfolge.
- following-silbing: Die Achse referenziert alle nachfolgenden Geschwister des Kontextknotens.
- preceding: Die Achse referenziert alle vorhergehenden Knoten des Kontextknotens in Dokumentreihenfolge.
- attribute: Die Achse referenziert alle Attributknoten des Kontextknotens.

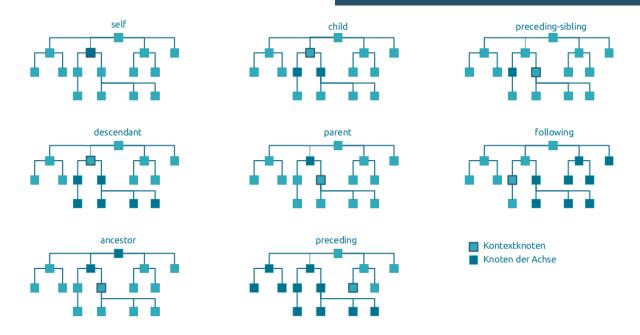


Figure 81. Achsen in XPath

19.5.3 Knotenabfragen

Mit einer Knotenabfrage werden die Knoten eines Knotendurchlaufs gefiltert.

▶ Erklärung: Knotenabfrage ▼

- Die Knotenabfrage selbst wird an den Achsenbezeichner angehängt und ermöglicht eine Vorauswahl, der durch den Knotendurchlauf bestimmten Knoten.
- Die Knotenabfrage besteht dabei entweder aus einem Elementvergleich bzw. dem Test auf einen bestimmten Knotentypen.
- Ein Elementvergleich wählt alle Knoten des Knotendurchlaufs aus, die einen bestimmten Namen haben.
- Knotentypentests ermöglichen eine Vorauswahl alle Knoten des Knotendurchlaufs die eine bestimmten Knotentpynen habne. Die XPath Spezifikation definiert für Knotentypentests eine Reihe von Operatoren und Funktionen.



▶ Codebeispiel: Knotenabfrage ▼

```
// XPath: Knotenabfrage
   // -----
   // Selektion: Alle Elementknoten im Knoten-
   // durchlauf
   // Knotentesttyp: Knotentypentest
   XPath: child::*
   // Selektion: Alle <student> Elementknoten
   // Knotentesttyp: Elementvergleich
   XPath: parent::student
11
12
   // Selektion: Alle Textknoten des KD.
13
   // Knotentesttyp: Knotentypentest
14
   XPath: ancestor::text()
16
   // Selektion: Alle Knoten des KD.
17
   // Knotentesttyp: Knotentypentest
   XPath: descendant::node()
   // Selektion: Alle Kommentarknoten
21
   // Knotentesttyp: Knotentypentest
22
   XPath: parent::comment()
```

19.5.4 Formen von XPath Ausdrücken

Für Lokalisierungsstufen unterscheidet die XPath Spezifikation 2 Formen: die **Standardschreibweise** bzw. Lokalisierungsstufen in Kurzform.







Kurz- vs. Standardform

- Lokalisierungspfade können als Mischform der Standardschreibweise bzw. der Kurzform definiert werden.
- Beachten Sie das jede Lokalisierungsstufe in Kurzform in einen equivalenten XPath Ausdruck in Standardform übergeführt werden kann. Der Umkehrschluß gilt jedoch nicht.

▶ Codebeispiel: Transformationsregeln ▼

```
// -----
   // XPath: Standardform vs. Kurzform
   // -----
   // Pfadausdruecke
                classes/class
   Kurzform:
   Standardform: child::classes/child::class
   // Attributknoten
   KF: //student/@id
   SF: /descendant::student/attribute::id
   Mischform: //student/attribute::id
   KF: //student/@*
13
   SF: /descendant::student/attribute::node()
   MF: /descendant::student/@*
   // Kontextknoten
18
   SF: self::node()
19
   //Elternknoten
21
   KF: ..
   SF: parent::node()
23
24
   // Textknoten
   KF: //first-name/text()
   SF: /descendant::first-name/child::text()
   MF: //first-name/child::text()
28
29
   KF: //last-name/text()
   SF: /descendant::last-name/child::text()
```

19.6. XPath Funktionen

 $\overline{}$

Die XPath Spezifikation umfasst eine Reihe von Funktionen zur Bearbeitung von XPath Ausdrücken.

19.6.1 Kategorien von Funktionen

XPath Funktionen werden einer von 4 Kategorien zugeordnet.

▶ Auflistung: Kategorien von Fuktionen ▼

4

Knotenmengenfunktionen: ▼

Knotenmengenfunktionen werden zur Verarbeitung von Mengen von Knoten eingesetzt.

f

String Funktionen: ▼

String Funktionen werden zur Verarbeitung von Zeichenketten eingesetzt.

4

Numerische Funktionen: ▼

Numerische Funktionen werden zur Verarbeitung von Zahlenwerten verwendet.

$\vec{\Delta}\vec{|}\Delta$

Logische Funktionen: ▼

Logische Funktionen werden zur Verarbeitung von boolschen Ausdrücke verwendet.

19.6.2 Knotenmengenfunktionen



 \Box

- ▶ Auflistung: Knotenmengenfunktionen ▼
- last(), count(): Ermittel die Anzahl von Knoten einer Knotenmenge.
- position(): Ermittelt die Position eines Knotens in einer Knotenmenge.
- local-name(): Ermittelt den lokalen Namen eines Knotens.
- namespace-uri(): Ermittelt die Namensraumes URI eines Knotens.
- name(): Ermittelt den qualifizierten Namen eines Knotens.

▶ Codebeispiel: Knotenmengenfunktionen ▼

19.6.3 String Funktionen

▶ Auflistung: String Funktionen ▼

- string(): Ermittelt die Stringdarstellung der übergebenen Knotenmenge.
- concat(): Verkettet die übergebenen Zeichenketten.
- starts-with(): Gibt den Wert wahr, zurück wenn die erste Zeichenkette mit der zweiten Zeichenkette beginnt.
- contains(): Gibt den Wert wahr zurück, wenn die zweite Zeichenkette in der ersten Zeichenkette enthalten ist.
- substring-before(): Liefert aus der ersten Zeichenkette ds, was vor dem Teil steht, der mit der zweiten Zeichenkette übereinstimmt.
- substring-after(): Liefert aus der ersten Zeichenkette das, was hinter dem Teil steht, der mit dem ersten Auftreten der zweiten Zeichenketten übereinstimmt.
- substring(): Liefert eine Teil einer Zeichenkette, der an der mit dem zweiten Argument angegebenen Position beginnt und die mit dem dritten Argument angegeben Länge hat.
- string-length(): Liefert die Anzahl der Zeichen in einer Zeichenkette.

► Codebeispiel: Stringfunktionen ▼

```
1 // -----
     XPath Funktion: string
  // -----
  /* xs:string string(
       items elem
5
     ) */
  XPath: string(/project[@id='343225']/name)
  Ergebnis: 'Simulation'
9
10
  XPath: string(/project/@id)
11
  Ergebnis: '343225'
12
  XPath: string(2 = 2)
  Ergebnis: 'true'
  // -----
  // XPath Funktion: concat
  // -----
  /* xs:string concat(
     xs:anyAtomicType* token
20
21
     ) */
22
  XPath: concat('a', 'b', 'c')
23
  Ergebnis: 'abc'
24
25
  XPath: concat(
           /person[last()]/first-name,
27
           , , ,
28
           /person[last()]/middle_name
29
30
           /person[last()]/last-name,
31
        )
32
33
  Ergebnis: Stefan Jell
34
  // -----
  // XPath Funktion: starts-with
   // -----
  /* xs:boolean starts-with(
39
       xs:string token1, xs:string token2
40
41
     )*/
42
  XPath: starts-with('yes', 'yes')
43
44
  Ergebnis: true
  XPath: starts-with(/person[last()]/name, 'J')
  Ergebnis: true
```

▶ Codebeispiel: Stringfunktionen ▼

```
// -----
  // XPath Funktion: string-length
  // -----
   /* xs:integer string-length(
       xs:string token
     ) */
  XPath: string-length('abc')
  Ergebnis: 3
  // -----
  // XPath Funktion: contains
  // -----
   /* xs:boolean contains(
       xs:string param1,
       xs:string param2
     ) */
18
  XPath: contains('Shakespeare', 'spear')
19
  Ergebnis: true
20
21
  XPath: contains('Shakespeare', '')
  Ergebnis: true
24
  XPath: contains('', 'Shakespeare')
25
  Ergebnis: false
  XPath: contains(/person[last()]/name, 'J')
  Ergebnis: true
29
30
  // -----
  // XPath Funktion: substring
  // -----
   /* xs:string substring(
34
       xs:string param1,
35
       xs:double param2,
       xs:double param3
38
39
  XPath: substring('abcde', 2)
  Ergebnis: 'bcde'
  XPath: substring('abcde', 2, 2)
43
  Ergebnis: 'bc'
44
45
  XPath: substring('abcde', 10, 2)
  Ergebnis: ''
```

 \Box

19.6.4 Logische Funktionen

Logische Funktionen werden zur Verarbeitung boolscher Ausdrücke verwendet.

▶ Auflistung: Logische Funktionen ▼

- boolean(): Wandelt das angegebene Objekt in einen logischen Wert um. Nichtleere Kontenmengen, nichtleere String-Werte und Zahlen größer 0 ergeben wahr.
- not(): Ergibt wahr, wenn das Objekt falsch ist.
- true(): Gibt immer den Wert wahr zurück.
- false(): Gibt immer den Wert falsch zurück.

► Codebeispiel: Logische Fuktionen ▼

```
// -----
   // XPath Funktion: boolean
   // -----
   /* xs:boolean boolean(
      items()
   XPath: boolean(/project[@id='1'])
   Ergebnis: false
   XPath: boolean(/project[@id='343225'])
11
   Ergebnis: true
   XPath: boolean(string(/project/name))
   Ergebnis: true
   // -----
   // XPath Funktion: not
   // -----
   /* xs:boolean not(
       item()
20
     ) */
21
  XPath: not(1 = 1)
23
  Ergebnis: false
24
25
  XPath: not(*)
   wahr wenn der Kontextknoten keine
   Kindelemente hat
29
   XPath: not(name='AI')
   wahr wenn der Kontextknoten eine name
  Element hat mit dem Wert AI
```

19.7. Fallbeispiel: XPath

Schreiben Sie für folgende Aufgabenstellung die gefragten **XPath** Ausdrücke.

19.7.1 Datei: browser.xml

▶ Codebeispiel: Eingabedatein ▼

```
<!-- -----
   <!-- Beispieldokument: browser.xml
   <!-- -----
   <?xml version="1.0" encoding="UTF-8"?>
   <bre><bre>browser>
      <tab id="t1" >
        <link url="http://www.orf.at"/>
        <content>
           Berichterstattung
        </content>
        <subpage id="s1" topic="wheater">
           <link url="wheater"/>
12
          <content>
              Das Wetter fuer Oesterreich
           </content>
        </subpage>
        <subpage id="s2" topic="sport">
17
           <link url="sport"/>
18
           <content>
               Unglaubliche Sportnachrichten
20
           </content>
        </subpage>
        <sublink id="s3" topic="society"/>
23
      </tab>
24
      <tab id="t2">
25
        <link url="http://www.wrd.de/reisen"/>
26
        <content>
            Reiseberichte mit Tamia Karens
        </content>
        <subpage id="s5">
30
           <link url="train"/>
           <content>
              Zugreisen in Europa
           </content>
34
        </subpage>
35
      </tab>
36
      <histor>
37
        <sub>s1</sub>
38
      </history>
39
```

</browser>

19.7.2 XPath Ausdrücke

Aufgabenstellung XPath Ausdrücke:

```
P Codebeispiel: Lokalisierungspfade ▼

// ------
// Beispieldokument: browser.xml
// ------
1. Finden Sie alle <subpage> Elemente
```

```
6
  /browser/subpage
   2. Finden sie das letzte <subpage> Element
     des t1 <tab>
10
   // _____
12
  /browser/tab[@id='t1']/subpage[last()]
13
14
   // _____
15
  3. Finden Sie alle <subpage> Elemente die
16
     nicht in der <history> enthalten sind
17
   // -----
19
   //subpage[not(@id = //history/sub/text())]
20
21
   // -----
  4. Geben Sie die gesamte url der s1
23
     <subpage> an
25
   concat(//tab[@id='t1']/link/@url, '/',
   //tab[@id='t1']/subpage[@id='s1']/link/@url)
28
29
   // -----
30
  5. Geben Sie das erste <tab> aus das sich mit
     der Berichterstattung befasst.
32
  // -----
33
34
  //tab[contains(content,
35
      'Berichterstattung')][1]
36
37
  6. Wie oft wurde <subpage> s5 vom User auf-
39
```

// -----

count(/descendant::sub[self::node()='s5'])

count(//sub[.='s5'])

41

20. Datenformat - XML XSLT



XSLT Stylesheets

01. XSLT Grundlagen	210
02. XSLT Transformationsprocess	211
03. XSLT Programm	212
04. Deklarative Verarbeitung	214
05. Prozedurale Verarbeitung	216
06. Ausgabestream	219
07. Suchanfragen	221

20.1. XSLT Grundlagen





XSLT Standard ▼

Der XSLT Standard ist eine XML Sprache zur **Transformation** und Verarbeitung von XML Dokumenten.

Ein XSLT Programm beschreibt Regeln zur **Transformation** von XML Daten.

20.1.1 XSLT Stylesheet

Ein XSLT Programm wird als **XSLT Stylesheet** bezeichnet.

▶ Erklärung: XSLT Stylesheet ▼

- Ein XSLT Stylesheet selbst ist ein XML Dokument.
- Ein Stylesheet besteht dabei aus einer freien Abfolge von Templateregeln.
- Templateregeln beschreiben wie die Elemente eines XML Eingabedokuments verarbeitet werden sollen.

▶ Codebeispiel: XSLT Stylesheet ▼

```
<!-- ---->
              XSLT Stylesheet
   <!-- ---->
   <?xml version="1.0" encoding="UTF-8"?>
   <xsl:stylesheet</pre>
      xmlns:xsl="http://www.w3.org/Transform">
      <xsl:template match="...">
      </xsl:template>
10
      <xsl:template match="...">
      </xsl:template>
16
      <xsl:template match="...">
17
      </xsl:template>
20
21
   </xsl:stylesheet>
```



Figure 82. Transformation von XML Dokumenten

20.1.2 Fallbeispiel: Hello World

▶ Codebeispiel: Hello World ▼ <!-- Input: greeting.xml <?xml version="1.0"?> <greeting> Hello, World! </greeting> <!-- ----- --> <!-- XSLT Programm: greeting.xsl 10 <?xml version="1.0" encoding="UTF-8"?> 11 <xsl:stylesheet</pre> xmlns:xsl="http://www.w3.org/Transform" version="2.0"> 14 <xsl:template match="greeting"> 16 <html> <body> 18 19 <xsl:value-of select="greeting"/> 20 </h1> 21 </body> </html> 23 </xsl:template> 24 25 </xsl:stylesheet> 26 <!-- ----- --> 28 Output: greeting.html 29 30 31 <html> <body>

<h1>Hello, World!</h1>

33

34

</body>

</html>

20.2. XSLT Transformationsprozess▼

Der XSLT Transformationsprozess besteht aus einer Folge von **Schritten**.

20.2.1 Transformationsschritte

عر

▶ Auflistung: Transformationsschritte ▼

Intialisierungsschritt 🔻

Die XSLT Engine lädt die XML **Eingabedatei** und das gewünschte **Stylesheet**.

Logische Verarbeitung ▼

Die XSLT Engine generiert für die eingelesenen XML Daten eine **Knotenbaumrepräsentation**.

Um Knoten verarbeiten zu können müssen sie in den **Knotext** der XSLT Enginen geladen werden. Es gibt 2 Möglichkeiten um Knoten in den Kontext zu laden:

- Mit dem Abschluss der logischen Verarbeitung wird der Wurzelknoten der XML Eingabedatei in den Kontext geladen.
- Durch den Aufruf der apply-templates Anweisung können neue Knoten in den Kontext geladen werden.

♥ Verarbeitungsschritt ▼

Für jeden Knoten im Kontext bestimmt die XSLT Engine eine entsprechende **Templateregel**, um den Knoten zu verarbeiten.

20.3. XSLT Programm

20.3.1 XSLT Stylesheet

XSLT Stylesheet ▼

Ein XSLT Programm wird als XSLT Stylesheet bezeichnet.

▶ Erklärung: XSLT Stylesheet ▼

- Ein XSLT Stylesheet selbst ist ein XML Dokument.
- Ein Stylesheet definiert eine freie Abfolge von Templateregeln. Templateregeln beschreiben wie die Elemente einer XML Eingabedatei verarbeitet werden sollen.
- Templateregeln werden in XSLT mit dem <xsl:template> Element definiert.

▶ Codebeispiel: XSLT Stylesheet ▼

```
<!-- -----
               XSLT Stylesheet
   <!-- -----
   <?xml version="1.0" encoding="UTF-8"?>
   <xsl:stylesheet</pre>
       xmlns:xsl="http://www.w3.org/Transform"
       version="2.0">
6
      <xsl:template match="...">
          <xsl:apply-template select="..."/>
      </xsl:template>
12
      <xsl:template match="...">
14
          <xsl:apply-template select="..."/>
      </xsl:template>
16
18
19
      <xsl:template match="...">
20
21
          <xsl:apply-template select="..."/>
      </xsl:template>
23
24
   </xsl:stylesheet>
```

20.3.2 Templateregel

Templateregeln sind die grundlegenden Bausteine eines XSLT Stylesheets.

▶ Erklärung: Templateregel ▼

- Templateregeln werden zur Verarbeitung von XML Knoten verwendet.
- Eine Templateregel bezieht sich dabei immer auf ein bestimmtes XML Element der eingelesenen XML Eingabedaten.
- Templateregel setzten sich aus 2 Teilen zusammen: dem XSLT Suchmuster und dem Template.

▶ Auflistung: Templateregel ▼

Q

XSLT Suchmuster ▼

Suchmuster sind **XPath Lokalisierungspfade**. Suchmuster definieren welche Elementknoten einer Eingabedatei, mit einer Templateregel verarbeitet werden können.

O,

Template ▼

Ein Template definiert eine freie Abfolge von **Anweisungen**. Im XSLT Template wird der eigentliche Transformationsprozess beschrieben.

20.3.3 XSLT Suchmuster

Ein XSLT Suchmuster wird durch einen **XPath Lokalisierungspfad** beschrieben.

▶ Erklärung: XSLT Suchmuster ▼

- Suchmuster werden im match Attribut eines <xsl:template> Elements definiert.
- Mit einem Suchmuster wird bestimmt, welche Elementknoten der Eingabedatei, mit einer Templateregel verarbeitet werden sollen.
- Damit definiert ein Suchmuster eine Relation zwischen den Templateregeln des XSLT Stylesheets und den XML Elementen der XML Eingabedatei.
- Für den Knotendurchlauf im XSLT Suchmuster kann nur auf die child bzw descendand Achse zurückgegriffen werden.

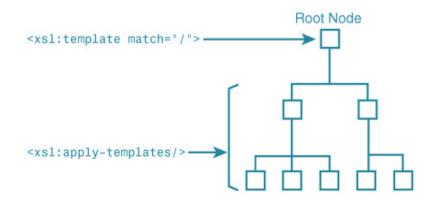


Figure 83. XSLT Transformationsprozess

20.3.4 Template Anweisungen

Templates enthalten Anweisungen zur Verarbeitung von XML Daten.

Templates können 2 Arten von Anweisungen enthalten: **XSLT Anweisungen** und **Literale**.

▶ Auflistung: Template Anweisungen ▼

©\$ XSLT Anweisungen ▼

XSLT Anweisungen sind Befehle die vom XSLT **Prozessor** ausgeführt werden. XSLT Anweisungen sind im Stylesheet am xsl Namespace erkennbar.

☑ Literale ▼

Literale werden vom XSLT Prozessor nicht verarbeitet. Literale werden direkt in den **Ausgabestrom** des Transformationsprozesses geschrieben.

▶ Analyse: Template Anweisungen ▼

- XSLT Anweisungen: Das folgende Beispiel enthält die folgenden XSLT Anweisungen: stylesheet, output, template, apply-templates und value-of.
- Literale: Die restlichen Anweisungen sind Literale. Literale werden direkt in den Ausgabestrom des Transformationsprozesses geschrieben.

▶ Codebeispiel: Template ▼

```
<!-- ----
       Input: greeting.xml
  <?xml version="1.0"?>
  <greeting>
     Hello, World!
  </greeting>
  <!-- ---->
       xslt file: greeting.xsl
  <!-- ---->
11
  <?xml version="1.0" encoding="UTF-8"?>
  <xsl:stylesheet</pre>
      xmlns:xsl="http://www.w3.org/Transform"
14
      version="2.0">
16
     <xsl:output method="xml" indent="yes"/>
     <xsl:template match="/">
19
        <html>
20
            <xsl:apply-templates select="/"/>
22
          </body>
        </html>
24
     </xsl:template>
25
26
     <xsl:template match="greeting">
27
        <xsl:value-of select="greeting"/>
28
     </xsl:template>
29
30
  </xsl:stylesheet>
```

20.4. Deklarative Verarbeitung

😋 XSLT Tranformationsprozess 🔻

Der XSLT Transformationsprozess besteht im wesentlichen aus 2 sich wiederholenden **Schritten**:

- 1.Schritt: Schreibe die zu verarbeitenden Elemente in den Kontext der XSLT Engine
- 2.Schritt: Verabeite die Elemente des Kontext mit Templateregeln.

20.4.1 <xsl:apply-templates> Element

Mit der apply-templates Anweisung werden neue XML Elemente in den Kontext der XSLT Engine geschrieben.

▶ Erklärung: apply-templates Anweisung ▼

- Mit der apply-templates Anweisung wird gesteuert, welche Elemente der Eingabedatei in den Kontext geschrieben werden sollen.
- Die apply-templates Anweisung wird zur Steuerung des Transformationsprozesses verwendet.

▶ Syntax: <xsl:apply-templates> ▼

```
<!-- Syntax: <xsl:apply-templates>
   <!-- -----
   <xsl:apply-templates</pre>
      select = Knotenmengenausdruck
      mode = QName>
   </xsl:apply-templates>
   <?xml version="1.0" encoding="UTF-8"?>
   <xsl:stylesheet</pre>
11
      xmlns:xsl="http://www.w3.org/Transform">
      <xsl:template match="...">
          <xsl:apply-template select="..."/>
14
      </xsl:template>
15
   </xsl:stylesheet>
```

20.4.2 <xsl:template> Element

Ein XSLT Stylesheet ist eine freie Abfolge von **Templateregeln**.

▶ Erklärung: Templateregeln ▼

- Templateregeln werden in XSLT mit dem <xsl:template> Element definiert.
- Stellt die XSLT Engine für einen Knoten im XSLT Kontexts eine Übereinstimmung mit dem Suchmuster einer Templateregel fest, wird die entsprechende Templateregel geladen, um den Knoten zu verarbeiten.
- Die Templateregel selbst hat nun Zugriff auf alle Daten des Knotens zusammen mit allen Parametern die im <xsl:apply-templates> Element definiert worden sind.

▶ Syntax: <xsl:template> ▼

```
<!-- ----
        Syntax: <xsl:template>
   <!-- ----
   <xsl:template</pre>
     match = Knotenmengenausdruck
     mode = Zeichenkette>
  </xsl:template>
  <!-- ---->
  <!-- XSLT: param Anweisung
   <!-- ----
   <?xml version="1.0" encoding="UTF-8"?>
   <xsl:stylesheet</pre>
13
      xmlns:xsl="http://www.w3.org/Transform">
      <xsl:template match="...">
15
         <!-- bind parameter to element -->
16
         <xsl:apply-templates select="..."/>
17
           <xsl:with-param name="type">
             action
19
           </xsl:with-param>
20
         </xsl:apply-templates>
21
      </xsl:template>
23
      <!-- Declare template parameter -->
24
      <xsl:template match="...">
25
         <xsl:param name="type"/>
26
      </xsl:template>
  </xsl:stylesheet>
```

20.4.3 <xsl:with-param> Element

Mit der with-param Anweisung können zusätzliche Informationen mit den Knoten im Kontext der XSLT Engine definiert werden.

▶ Erklärung: with-param Anweisung ▼

- Durch das einbetten der with-param Anweisung in <xsl:apply-templates> Elementen können zusätzliche Informationen mit Elementen im Knotext assoziert werden.
- Bei der Verarbeitung dieser Elements, hat die entsprechende Templateregel nun Zugriff auf die mit der with-param Anweisung definierten Parameter.

▶ Syntax: <xsl:with-param> ▼

```
<!-- ----
   <!-- Syntax: <xsl:with-param>
   <xsl:with-param name = QName</pre>
     select = Knotenmengenausdruck>
   </xsl:with-param>
   <!-- ---->
   <!-- XSLT: with-param
   <!-- -----
   <?xml version="1.0" encoding="UTF-8"?>
   <xsl:stylesheet</pre>
      xmlns:xsl="http://www.w3.org/Transform">
13
      <xsl:template match="...">
14
         <!-- bind parameter to element -->
         <xsl:apply-templates select="..."/>
16
           <xsl:with-param name="type">
17
              action
18
           </xsl:with-param>
19
         </xsl:apply-templates>
20
      </xsl:template>
21
      <xsl:template match="...">
23
        <!-- fetch value from context -->
24
        <!-- and bind it to param -->
25
        <xsl:param name="type"/>
26
27
        <xsl:value-of select="$type"/>
      </xsl:template>
29
30
   </xsl:stylesheet>
```

20.4.4 xsl:mode Attribut

XSLT Stylesheets können mehrere **Templateregeln** mit demselben XSLT **Suchmustern** enthalten.

Templateregeln mit dem gleichen Suchmuster sind für die XSLT Engine nicht differenzierbar.

▶ Erklärung: Modaler Aufruf ▼

- Der XSLT Prozessor unterscheidet Templateregeln durch den Vergleich ihrer Suchmuster.
- Besitzen 2 oder mehrere Templateregeln dasselbe Suchmuster versucht die XSLT Engine die Templates durch den Vergeleich der mode Attribute zu differenzieren.
- Das xsl:mode Attribut muß dabei sowohl für das <xsl:apply-templates> Element als auch dem <xsl:template> Element gesetzt sein.

▶ Codebeispiel: Template modi ▼

```
<!-- ----
   <!-- XSLT: Template Modi
   <!-- ----
   <?xml version="1.0" encoding="UTF-8" ?>
   <xsl:stylesheet</pre>
       xmlns:xsl="http://www.w3.org/Transform">
     <xsl:template match="/">
        <!-- Verarbeitung durch Template A -->
        <xsl:apply-templates</pre>
            select="//movie[1]"
            mode="premiere"/>
        <!-- Verarbeitung durch Template B -->
11
        <xsl:apply-templates select="//movie"/>
12
      </xsl:template>
13
14
      <!-- Template A -->
      <xsl:template match="movie"</pre>
16
         mode="premiere">
17
18
      </xsl:template>
19
20
      <!-- Template B -->
      <xsl:template match="movie">
21
22
23
      </xsl:template>
   </xsl:stylesheet>
```

20.5. Prozedurale Verarbeitung

Die XSLT Spezifikation definiert eine Reihe von Anweisungen zur **prozeduralen Verarbeitung** von XML Knoten.

20.5.1 <xsl:variable> Element

Für die Verarbeitung von Knoten unterstützt XSLT die Verwendung von Variablen.

▶ Erklärung: Variablendeklaration ▼

- Die XSLT Spezifikation definiert Variablen jedoch nur in einem sehr eingeschränkten Sinn.
- XSLT Variablen kann zwar ein Wert zugewiesen werden, der Wert der Variable kann im Laufe der weiteren Verarbeitung jedoch nicht geändert werden.
- Der Geltungsbereich einer Variable beschränkt sich dabei auf die Templateregel, indem sie definiert wurde.

► Syntax: <xsl:variable> ▼

```
<!-- Syntax: <xsl:variable>
   <!-- -----
   <xsl:variable name = QName select = Ausdruck> 20
   <!-- Inhalt: Template -->
   </xsl:variable>
   <!-- XSLT: variable Anweisung
   <?xml version="1.0" encoding="UTF-8" ?>
   <xsl:stylesheet version="2.0">
13
     <xsl:template match="...">
14
       <!-- Deklaration und Initialisierung -->
15
       <xsl:varialble name="a" select="'cm'"/>
16
       <!-- Zugriff auf den Wert der Varia. -->
       <xsl:value-of select="$a"/>
       <!-- Deklaration und Initialisierung -->
19
       <xsl:variable name="b">
20
         <xsl:value-of select="..."/>
21
       </xsl:variable>
     </xsl:template>
23
   </xsl:stylesheet>
```

20.5.2 <xsl:value-of> Element

Mit der value-of Anweisung kann die **Stringdarstellung** von Variablen, Parametern bzw. Knoten ermittelt werden.

▶ Syntax: <xsl:value-of> ▼

```
<!-- -----
  <!-- Syntax: <xsl:value-of>
  <xsl:value-of select = Ausdruck</pre>
      disable-output-escaping = "yes" | "no"
  </xsl:value-of>
  <!-- XSLT: value-of Anweisung
  <?xml version="1.0" encoding="UTF-8"?>
  <xsl:stylesheet version="2.0">
13
     <xsl:template match="...">
14
        <xsl:value-of select="@id"/>
        <xsl:variable name="code"</pre>
            select="'; java'"/>
        <!-- Stringdarstellung -->
        <xsl:value-of select="$code"/>
     </xsl:template>
  </xsl:stylesheet>
```


Die if Anweisung ermöglicht den Ablauf der Verarbeitung von Anweisungen innerhalb einer **Templateregel** zu steuern.

▶ Erklärung: if Anweisung ▼

- Zur Formulierung von Bedingung wird dem im <xsl:if> Element definiertem test Attribut ein logischer Ausdruck zugeordnet.
- Kann der logische Ausdruck zu true evaluiert werden, werden die im <xsl:if> Element enthaltenen Anweisungen ausgeführt.
- Für Logische Ausdrücke gelten dabei dieselben syntaktischen Einschränkungen wie für Prädikate in XPath Ausdrücken.

- ▶ Erklärung: Auswertung logischer Ausdrücke ▼
- Number: Die numerischen Werte 0 bzw. NaN evaluieren zu false. Alle anderen Werte evaluieren zu true.
- node-set: Leere node-set evaluieren zu false. node-set mit Elementen evaluieren zu true.
- String: Ein leerer String evaluiert zu false. Alle anderen Strings evaluieren zu true.

▶ Syntax: <xsl:if> ▼

```
<!-- ----
        Syntax: <xsl:if>
   <!--
   <!-- -----
   <xsl:if test = logischer Ausdruck>
   <!--
        Inhalt: Template
   </xsl:if>
   <!-- ----- -->
   <!-- XSLT: if Anweisung
   <!-- ----->
   <?xml version="1.0" encoding="UTF-8"?>
11
   <xsl:stylesheet version="2.0">
12
      <xsl:template match="...">
14
         <xsl:variable name="code"</pre>
             select="'java'"/>
        <xsl:variable name="students"</pre>
16
            select="/students"/>
         <!-- Vergleich von Zeichenketten -->
18
         <xsl:if test="@id = $code">
19
20
         </xsl:if>
21
22
         <!-- Test auf Knotenmengen -->
23
         <xsl:if test="$students">
24
            . . .
25
         </xsl:if>
         <!-- Vergleich von Zahlenwerten -->
28
         <xsl:if test="">
29
30
         </xsl:if>
32
      </xsl:template>
33
34
```

</xsl:stylesheet>

20.5.4 <xsl:choose> Element

▶ Erklärung: choose Anweisung ▼

- Im <xs1:choose> XML Element k\u00f6nnen mehrere <xs1:when> Elemente eingebettet werden.
- Evaluiert der im test Attribut einer when Anweisung definierte logische Ausdruck zu true, werden die in der Anweisung engebetteten Elemente ausgeführt.
- Zusätzlich kann mit dem <xsl:otherwise> Element ein Default Pfad definiert. Trifft keine der angegeben Bedingungen zu verzweigt der Programmfluss in den Defaultzweig.

▶ Syntax: <xsl:choose> ▼

```
<!-- -----
2 <!--
        Syntax: <xsl:choose>
  <!-- ----
  <xsl:choose>
     <xsl:when test = logischer Ausdruck>
5
     <!-- Inhalt: Template
     </xsl:when>
     <xsl:otherwise>
    <!-- Inhalt: Template
                             -->
9
     </xsl:otherwise>
10
  </xsl:choose>
11
12
   <!-- -----
13
   <!-- XSLT: choose Anweisung
14
   <!-- -----
   <xsl:template match="table-row">
17
      <xsl:choose>
        <xsl:when test="position() = 0">
18
           <xsl:text>papaywhip</xsl:text>
19
        </xsl:when>
20
        <xsl:when test="position() = 1">
21
           <xsl:text>mintcream</xsl:text>
22
         </xsl:when>
23
         <xsl:otherwise>
24
           <xsl:text>whitesmoke</xsl:text>
         </xsl:otherwise>
      </xsl:choose>
27
  </xsl:template>
```

20.5.5 <xsl:for-each> Element

Zur Verarbeitung von Knotenmengen stellt die XSLT Spezifikation das <xsl:for-each> Element zur Verfügung.

▶ Erklärung: Iterative Verarbeitung ▼

- Für die **iterative Verarbeitung** eines **node-sets** stellt XSLT das <xsl:for-each> Element zur Verfügung.
- In jedem Iterationsschritt der Schleife wird eines der Elemente des node-sets verarbeitet.
- Das <xsl:for-each> Element ist dabei neben dem <xsl:apply-templates> Element die einzige Anweisung, die den Kontext des XSLT Prozessors verändern kann.

<!-- ----

▶ Codebeispiel: for-each Anweisung ▼

```
XSLT: for-each Anweisung
                                          -->
   <?xml version="1.0" encoding="UTF-8"?>
   <xsl:stylesheet version="2.0">
       <xsl:template match="/">
          <cinema>
              <!-- iterative Verarbeitung -->
              <xsl:for-each</pre>
10
                  select="movies/movie">
                  <xsl:if test="imdbRating[.</pre>
                      > 8]">
                     <screening>
12
                         <title>
13
                            <xsl:value-of</pre>
       select="title"/>
                         </title>
                         link>
                            <xsl:value-of</pre>
17
       select="@url"/>
                         </link>
18
                     </screening>
19
                 </xsl:if>
20
              </xsl:for-each>
21
          </cinema>
       </xsl:template>
23
   </xsl:stylesheet>
```

20.5.6 <xsl:sort> Element

Mit dem <xsl:sort> Element können die Knoten einer Knotemenge sortiert werden.

▶ Erklärung: Sortieren von Knotenmengen ▼

- Das <xsl:sort> Element kann dabei als Kindelement des <xsl:apply-templates> bzw. des <xsl:for-each> Elements auftretten.
- Um eine Knotenmenge nach mehreren Kriterien zu sortieren, wird das <xsl:sort> Element wiederholt eingebettet.

```
▶ Syntax: <xsl:sort> ▼
```

```
<!-- -----
  <!-- Syntax: <xsl:sort>
   <!-- ---->
  <xsl:sort
      select = Knotenmenge
      order = "ascending" | "descending"
6
   </xsl:sort>
   <!-- ----
   <!-- XSLT: sort Anweisung
   <?xml version="1.0" encoding="UTF-8"?>
12
   <xsl:stylesheet version="2.0">
13
14
      <xsl:template match="/">
15
         ct-staff>
16
            <xsl:for-each select="//employee">
17
               <xsl:sort</pre>
18
                  select="name/last-name"
                  order="descending"/>
               <xsl:sort
19
                  select="name/first-name"
                  order="descending"/>
20
               <last-name>
21
                 <xsl:value-of
22
      select="name/last-name"/>
               </last-name>
23
               <first-name>unknown</first-name>
            </xsl:for-each>
         </project-staff>
26
      </xsl:template>
27
28
   </xsl:stylesheet>
```

20.6. Ausgabestream

Die XSLT Spezifikation definiert eine Reihe von Anweisungen zum Schreiben von Daten in den **Ausgabestream**.

20.6.1 <xsl:element> Element

Die element Anweisung wird verwendet um ein XML Element in den Ausgabestream zu schreiben.

▶ Syntax: <xsl:element> ▼

```
<!-- -----
   <!-- Syntax: <xsl:element>
   <!-- -----
   <xsl:element</pre>
       name
                      = QName
       namespace = URI Referenz
       use-attribute-set = QName>
   <!-- Inhalt: Template -->
   </xsl:element>
10
   <!-- ----- -->
   <!-- XSLT: element Anweisung
   <?xml version="1.0" encoding="UTF-8" ?>
   <xsl:stylesheet version="2.0">
16
     <xsl:output method="xml" indent="yes"/>
17
18
     <xsl:template match="/">
19
       <kursprogramm>
20
          <xsl:apply-templates select="kurs"/>
21
       </kursprogramm>
     </xsl:template>
23
24
     <xsl:template match="kurs">
25
       <kurs>
          <xsl:for-each select="@*">
            <xsl:element name="{name()}">
28
              <xsl:value-of select="."/>
29
            </xsl:element>
30
          </xsl:for-each>
       </kurs>
     </xsl:template>
33
34
   </xsl:stylesheet>
```

20.6.2 <xsl:text> Element

Die text Anweisung wird verwendet um Textzeichen in den Ausgabestream zu schreiben.

▶ Syntax: <xsl:text> ▼

20.6.3 <xsl:attribute> Element

Die attribute Anweisung wird verwendet um **Attribute** in den Ausgabestream zu schreiben.

▶ Erklärung: attribute Anweisung ▼

 Beim Generieren des Ausgabestroms wird ein entsprechendes Attribut dem übergeordneten XML Element hinzugefügt.

▶ Syntax: <xsl:attribute> ▼

```
<!-- ----
       Syntax: <xsl:attribute>
  <!-- ---->
  <xsl:attribute</pre>
      name
                   = QName
      namespace = URI Referenz>
6
  <!-- Inhalt: Template -->
  </xsl:attribute>
  <!-- ---->
10
       XSLT: attribute Anweisung
11
  <xsl:stylesheet version="2.0">
13
    <xsl:template match="kurs">
14
15
        <xsl:attribute name="nr">
16
          <xsl:value-of select="position()"/>
        </xsl:attribute>
      </kurs>
19
    </xsl:template>
20
  </xsl:stylesheet>
```

20.6.4 <xsl:attribute-set> Element

Teilen sich mehrere Elemente dieselben Attribute kann eine gemeinsame Attributliste für die entsprechenden Elemente definiert werden.

▶ Erklärung: attribute-set Anweisung ▼

- In ein <xsl:attribute-set> Element können mehrere <xsl:attribute> Elementen eingebettet werden.
- XML Elemente können Attributsets über das xsl:use-attribute-sets Attribut referenzieren.

▶ Syntax: <xsl:attribute-set> ▼

```
<!-- ----
  <!-- Syntax: <xsl:attribute-set>
   <!-- ---->
   <xsl:attribute-set</pre>
                    = QName
       name
       use-attribute-sets = QName
       namespace = URI Referenz>
   <!-- Inhalt: <xsl:attribute> -->
   </xsl:attribute-set>
  <!-- ----
         Beispiel: <xsl:attribute>
   <?xml version="1.0" encoding="UTF-8" ?>
   <xsl:stylesheet version="2.0">
     <xsl:template match="/">
17
       <xsl:attribute-set name="programm">
18
         <xsl:attribute name="id">
19
            3235
         </xsl:attribute>
         <xsl:attribute name="day">
            Monday
23
         </xsl:attribute>
24
       </xsl:attribute>
26
       <kursprogramm</pre>
           xsl:use-attribute-sets="programm">
         <xsl:apply-templates select="kurs"/>
       </kursprogramm>
     </xsl:template>
30
  </xsl:stylesheet>
```

20.6.5 <xsl:copy-of> Element

Die <xs1:copy-of> Anweisung kopiert die durch einen XPath Ausdruck definierte **Knotenmenge** in die Ausgabedatei.

► Syntax: <xsl:copy-of> ▼

▶ Codebeispiel: <xsl:copy-of> ▼

```
<!-- ----
          Beispiel: <xsl:copy-of>
2 <!--
3 <!-- ----
4 <?xml version="1.0" encoding="UTF-8" ?>
   <xsl:stylesheet version="2.0">
5
     <xsl:template match="/">
6
       <xsl:for-each select="kurs">
          <info>
            <xsl:attribute name="nr">
9
               <xsl:value-of</pre>
                  select="position()"/>
            </xsl:attribute>
            <xsl:copy-of select="."/>
12
          </info>
13
        </xsl:for-each>
14
     </xsl:template>
1.5
  </xsl:stylesheet>
```

20.6.6 <xsl:output> Element

Die <xsl:output> Anweisung definiert das **Datenformat** der Ausgabedatei.

▶ Syntax: <xsl:output> ▼

20.7. Suchanfragen

20.7.1 Auflösen von Templatekonflikten

Mit Xslt ist es möglich für denselben Xml Elementknoten mehre Templateregeln zu definieren.

▶ Codebeispiel: Templatekonflikte ▼

```
<!-- ----
            Templatekonflikte
   <!-- ----- -->
   <xsl:stylesheet version="2.0">
     <xsl:template match="/">
        <cinema>
          <xsl:apply-templates</pre>
      select="movies/movie" />
        </cinema>
     </xsl:template>
10
     <xsl:template match="movie">
12
        <screening>
13
          <xsl:value-of select="title"/>
14
        </screening>
     </xsl:template>
16
     <xsl:template match="movies/movie">
18
        19
          <xsl:value-of select="title"/>
20
        </premiere>
21
     </xsl:template>
23
   </xsl:stylesheet>
```

▶ Erklärung: Templatekonflikte ▼

- Kommen mehrere Templateregeln für die Verarbeitung eines Xml Elements in Frage, treten bestimmte Prioritätsregeln in Kraft.
- Spezifischere Regeln haben Vorrang vor allgemeineren Regeln. z.B.: /movies/movie ist spezifischer als movie.
- Suchanfragen mit Wildcard z.B.: * oder @* sind allgemeiner als entsprechende Muster ohne Wildcards.
- Wenn keines der aufgeführten Kriterien zum Tragen kommt, hat die zuletzt stehende Regel Vorrang.

20.7.2 Default Templates

Die Verarbeitung eines Xslt Stylesheets beginnt stets mit dem **Wurzelknoten** des Eingabedokuments.

(d)

Default Template ▼

Default Templates sind implitzit im Xslt Prozessor definierte Templates.

▶ Erklärung: Default Templates ▼

- Der Xslt Prozessor l\u00e4dt als erstes immer die Templateregel zur Verarbeitung des Wurzelknotens des Eingabedokuments.
- Es spielt deshalb keine Rolle, in welcher Reihenfolge Templateregeln in einem Stylesheet eingetragen sind, der Prozessor sucht immer zunächst nach einer Templateregel, die explizit für den Wurzelknoten definiert worden ist oder sich dafür verwenden lässt.
- Findet er keine solche Templateregel nutzt er eine entsprechende eingebaute Templateregel.
- Eingebaute Templateregeln werden als Default Templates bezeichnet.

20.7.3 Roottemplate

Wenn eine **Templateregel** fehlt, die sich **explizit** auf den Wurzelknoten bezieht, verwendet der Prozessor automatisch das **Roottemplate**.

▶ Codebeispiel: Roottemplate ▼

▶ Erklärung: Roottemplate ▼

- Wir können das testen, indem wir ein Stylesheet auf eine Quelldatei anwenden, das keine Templateregeln enthält.
- Der Prozessor gibt dann einfach die Stringwerte aller Elemente des Eingabedokuments aus, wobei Attribute ignoriert werden.

Das **Roottemplate** wird jedoch nicht nur auf den Wurzelknoten, sondern auf jedes beliebige Element angewandt.

▶ Analyse: Roottemplate ▼

Das Roottemplate sorgt damit für eine rekursive Verarbeitung, also dafür, dass, wenn eine Templateregel für bestimmte XML Elemente existiert, diese auch ausgeführt wird, auch wenn ihre Anwendung nicht explizit aufgerufen wird.

▶ Codebeispiel: Roottemplate ▼

```
<!-- ----- -->
           Eingabedokument: movies.xml -->
   <!-- ----- -->
   <?xml version="1.0" encoding="UTF-8" ?>
   <movies genre="crime">
      <movie
          url="http://www.imdb.com/?movie=...">
          <title>Die Verurteilten</title>
          <releaseYear>1994</releaseYear>
          <imdbRating>9.2</imdbRating>
          <characters>
             <name>Tim Robbins</name>
              <name>Morgan Freeman</name>
13
          </characters>
14
       </movie>
16
      <movie url="http://www.imdb.com/?movie=">
          <title>Der Pate</title>
18
          <releaseYear>1972</releaseYear>
19
          <imdbRating>9.2</imdbRating>
          <characters>
21
              <name>Marlon Brando</name>
              <name>Al Pacino</name>
23
          </characters>
24
       </movie>
25
       <movie url="http://www.imdb.com/?movie=">
          <title>Twilight Imperium 2</title>
28
          <releaseYear>1997</releaseYear>
29
          <imdbRating>9.0</imdbRating>
          <characters>
              <name>Al Pacino</name>
32
              <name>Robert De Niro</name>
33
          </characters>
34
       </movie>
```

▶ Codebeispiel: Roottemplate ▼

```
<!-- ----
  <1__
         Stylesheet: movie1.xsl
  <?xml version="1.0" encoding="UTF-8" ?>
  <xsl:stylesheet version="2.0">
    <xsl:output method="xml" indent="yes"/>
6
  </xsl:stylesheet>
  9
           Ausgabe: movies1.xml
10
  11
  <?xml version="1.0" encoding="UTF-8"?>
     Die Verurteilten
13
     1994
14
     9.2
       Tim Robbins
       Morgan Freeman
     Der Pate
19
     1972
20
21
     9.2
       Marlon Brando
22
       Al Pacino
23
24
     Twilight Imperium
25
     1985
     5.0
        Al Pacino
        Robert De Niro
29
30
31
  32
          Stylesheet: movie2.xsl
33
  34
  <?xml version="1.0" encoding="UTF-8" ?>
  <xsl:stylesheet version="2.0">
37
    <xsl:template match="movie">
38
      <movies/>
39
    </xsl:template>
40
41
  </xsl:stylesheet>
42
43
  44
      Ausgabe: movies2.xml
  <!-- ----
  <?xml version="1.0" encoding="UTF-8"?>
  <movies/>
```

</movies>

▶ Codebeispiel: Roottemplate ▼

```
Stylesheet: movie1.xsl
   <!-- ----- -->
   <?xml version="1.0" encoding="UTF-8" ?>
   <xsl:stylesheet version="2.0">
     <xsl:template match="title">
       <title>
     </xsl:template>
   </xsl:stylesheet>
19
            Ausgabe: movies1.xml -->
14
   <!-- ----- -->
   <?xml version="1.0" encoding="UTF-8"?>
      <title/>
17
      1994
18
      9.2
19
         Tim Robbins
20
         Morgan Freeman
21
      <title/>
23
      1972
24
      9.2
         Marlon Brando
26
         Al Pacino
28
      <title/>
29
      1985
      5.0
31
         Al Pacino
32
         Robert De Niro
```

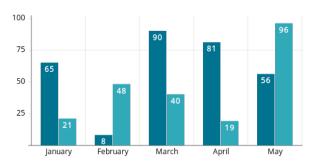
20.7.4 Stringtemplate

Das **Stringtemplate** wird immer dann durch den Xslt Prozessor ausgeführt, wenn ein XML Element ausgewählt wird, es aber keine **Templateregel** für seine Verarbeitung gibt.

▶ Codebeispiel: Stringtemplate ▼

▶ Erklärung: Stringtemplate ▼

- Das Stringtemplage kopiert den Text aller Textund Attributknoten in das Ausgabedokument.
- Das Stringtemplate wird nur angewandt, wenn der Knoten ausgewählt worden ist.
- Alle Default Templates haben eine niedrigere Priorität als ein im Stylesheet definiertes Template.



▶ Codebeispiel: Roottemplate ▼

```
<!-- ------ -->
<!--
        Stylesheet: movie1.xsl
<!-- ----- -->
<?xml version="1.0" encoding="UTF-8"?>
<xsl:stylesheet version="2.0">
  <xsl:output method="xml" indent="yes"/>
  <xsl:template match="movie">
     <xsl:apply-templates select="title"/>
  </xsl:template>
  <xsl:template match="movie">
     <xsl:apply-templates select="title"/>
  </xsl:template>
  <xsl:template match="movie">
     <xsl:apply-templates select="title"/>
  </xsl:template>
</xsl:stvlesheet>
<1__
         Ausgabe: movies1.xml
<!-- -----
<?xml version="1.0" encoding="UTF-8"?>
  Die Verurteilten
  Der Pate
  Twilight Imperium
```

q

11

12

13

14

16

17

19

21

24

25

26