

Einführung in die Wirtschaftsinformatik

Teil 5 - Von der Tabelle in die Datenbank Wintersemester 2025/2026



Lehrstuhl für Wirtschaftsinformatik Prozesse und Systeme

Universität Potsdam



Chair of Business Informatics Processes and Systems

University of Potsdam

Univ.-Prof. Dr.–Ing. habil. Norbert Gronau *Lehrstuhlinhaber* | *Chairholder*

Mail August-Bebel-Str. 89 | 14482 Potsdam | Germany

Visitors Digitalvilla am Hedy-Lamarr-Platz, 14482 Potsdam

Tel +49 331 977 3322

E-Mail ngronau@lswi.de

Web Iswi.de

Lernziele

- Welche Probleme und Anomalien können im relationalen Modell auftreten?
- Was versteht man unter **Datenintegrität** und wie wird **referenzielle Integrität** sichergestellt?
- Welche Ziele und Stufen der Normalisierung (1., 2. und 3. Normalform) gibt es und warum sind sie wichtig?
- Welche Aufgaben und Funktionen erfüllt ein Datenbankmanagementsystem (DBMS)?
- Welche Komponenten und Funktionen bietet Oracle Application Express (APEX) zur Erstellung und Verwaltung von Datenbanken?
- Wie können **SQL-Statements ausgeführt und ausgewertet** werden?



Problemstellungen im relationalen Modell

Datenabhängigkeiten und Normalisierung

Aufbau und Bestandteile von Oracle Application Express 5

Die Bedienung von Oracle Application Express

Ausführen und Auswerten von SQL-Statements

Hörsaal-Quiz - Einleitungsfragen

Öffnet die App über den QR-Code oder den Link:



https://quiz.lswi.de/

pwd: ewinf

Integrität und Konsistenz

Datenintegrität

- Korrektheit
- Vollständigkeit
- Widerspruchsfreiheit

Ursachen mangelnder Integrität

- Falsche Dateneingaben
- Unkontrolliert parallelen Zugriff mehrerer Nutzer auf dieselben Daten
- Systemfehler durch Hardware oder Betriebssystem

Konsistenz - exakte Wiedergabe der beschriebenen Realität

Korrektheit der DB-internen
 Speicherungsstrukturen,
 Zugriffspfade und sonstigen
 Verwaltungsinformation

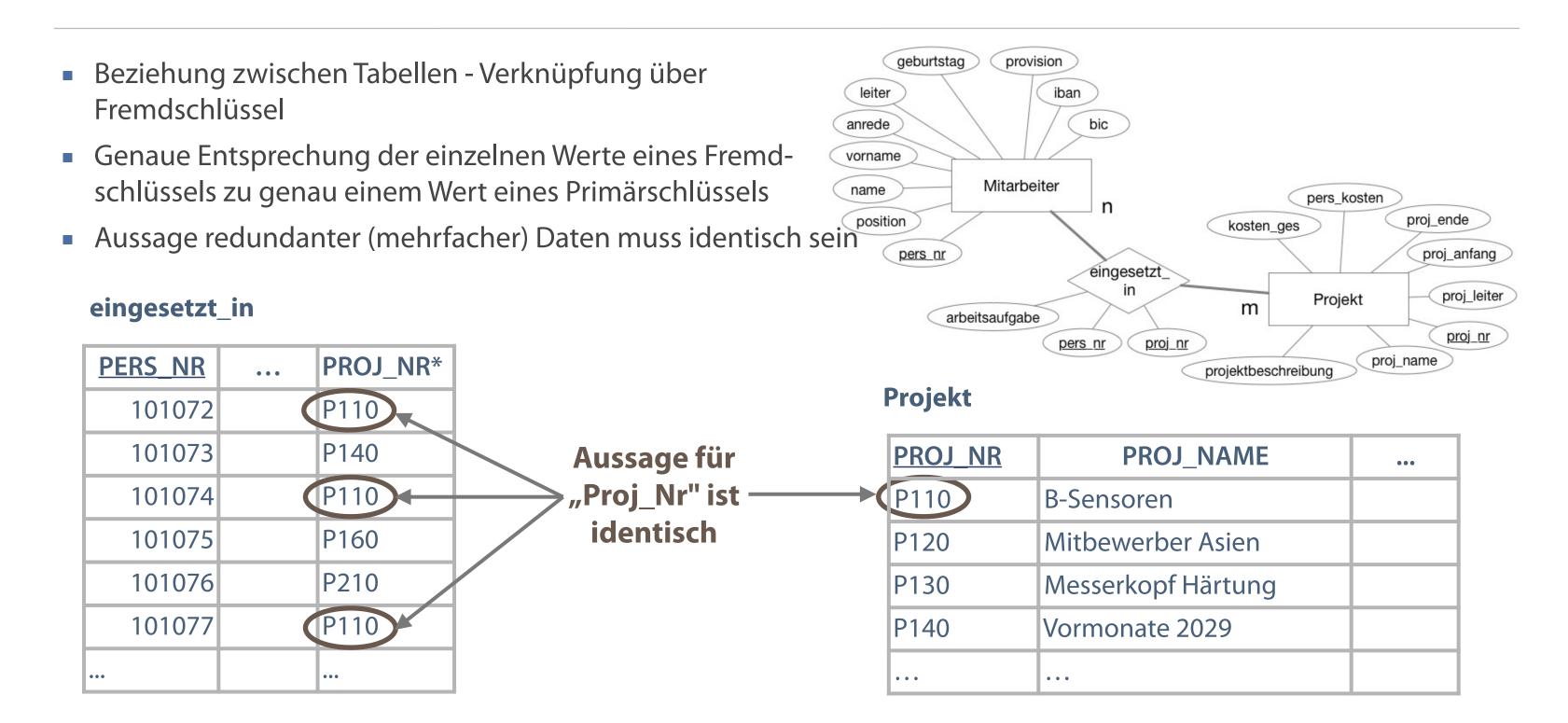
Datenintegrität

MitarbeiterPERS_NRNAMEPROJ_NRPROJ_NRPROJ_NAME101038KrauseP150P150ERP-System101039JürgensP13P130Messerkopf HärtungProj_Nr P13Verletzung der

existiert nicht

Inkonsistenz entsteht, wenn die redundanten Daten verschiedene Werte enthalten.

Referenzielle Integrität



Jeder Wert eines Fremdschlüssel muss in der verknüpften Tabelle als Primärschlüssel vorkommen.

Redundanz von Informationen

Datenhaltung der HR-Abteilung

Pers_nr	Name	Straße
101-1	Bernd	Brotstraße
101-2	Jasmin	Marxstraße

Datenhaltung der Lohnbuch-Abteilung

Pers_nr	Name	Straße
101-1	Bernd	Brotstraße
101-2	Jasmin	Marxstraße

Datenwerte...

 Mehrfache Existenz derselben Information

Auftretende Probleme

- Geänderte Informationen nicht an allen betroffenen Stellen vorhanden
 - → unterschiedliche Aktualität
- Zugriff auf falsche bzw. fehlerhafte
 Daten

Datenhaltung der HR-Abteilung

Pers_nr	Name	Straße
101-1	Bernd	Brotstraße
101-2	Jasmin	Marxstraße

Datenhaltung der Lohnbuch-Abteilung

Pers_nr	Name	Straße
101-1	Bernd	Brotstraße
101-2	Jasmin	Engelsstraße

Auswirkung

- Konsistenzverletzung widersprüchliche Informationen
- Informationsverlust fehlende
 Informationen, z.B. durch Löschung

Anomalien

Zustand, der vom Erwarteten abweicht

- Hoher Änderungsaufwand redundanter Daten
- Keine Garantie für Änderung aller redundanten Informationen

Änderungsanomalie

 Widersprüche zwischen Attributwerten mehrerer Tupel infolge einer Änderung

Löschanomalie

 Löschung eines Tupels zieht Löschung noch benötigter Daten nach sich

Einfügeanomalie

 Einfügung eines Datensatzes wegen fehlender Daten unmöglich

Anomalien führen zu Inkonsistenz der Datenbank.

Änderungsanomalie

KUNDE: Jan Philipp Beyer, Am Sandring 40, Magdeburg

LIEFERANT: Jan Philipp Beyer, Im Graben 36, Potsdam

B	es	ch	re	ib	un	a
						3

- Kompliziertes unübersichtliches Ändern von Daten
- Änderung eines Wertes erfordert Änderungen an weiteren Datensätzen
- Bei Unvollständigkeit Risiko unterschiedlicher Werte

PERS_NR	LEITER	ABT_NR
101043	101001	260M
101106	101043	260M
101107	101043	260K
101108	101043	260M

Auswirkung

• Widersprüchliche Inhalte in den Attributen der einzelnen Tupel der Tabelle

"Leiter = 101043", "Abt_Nr = 260M" <--> aber Tupel 101107 (Mitarbeiter Vogel)
"Abt_Nr = 260K"

Einfügeanomalie

KD_NR	PLZ	ORT	VERKÄUFER
???	14482	Widerspru Widerspru Berlin	ch 102046
P0223	14482	Berlin	102041
P0224	14913	Jüterbog	12041
			unbekann

PERS NR	LEITER	ABT_NR
101016	101018	260K
101017	101018	260K
••••	••••	••••
101051	101018	K260

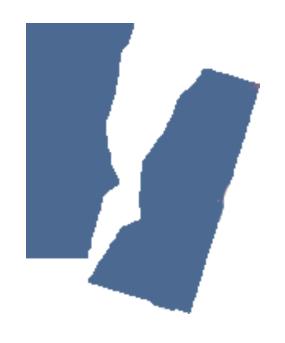
Fehler

- Neuer Primärschlüssel nicht bekannt
- Einfügen eines neuen Datensatzes nicht möglich wegen widersprüchlicher Attributwerte
- Wert von Fremdschlüssel in Primärschlüssel unbekannt

Auswirkung

- Eintragung neuer Mitarbeiter falsche Abteilungsnummer - Einfügeanomalie
- Mitarbeiter mit "Pers_Nr" = 101051, "Abt_Nr" = K260,
 Zuordnung erzeugt Widerspruch zu Inhalt in Tabelle
 "Abteilung" Wert "Abt_Nr" = K260 existiert nicht

Löschanomalie



Beschreibung

- Informations- bzw. Datenverlust noch benötigte
 Daten gehen durch Löschung von Tupeln verloren
- Bezug zwischen Tupeln innerhalb einer Tabelle oder zwischen Tabellen zerstört

PERS NR	LEITER	ABT_NR
	101018	
101105	101018	260K
101018	01001	260K

Auswirkung

- Löschen des Tupels mit "Pers_Nr = 101018"
- Verlust der Information in Attribut "Leiter = 101018"



Problemstellungen im relationalen Modell

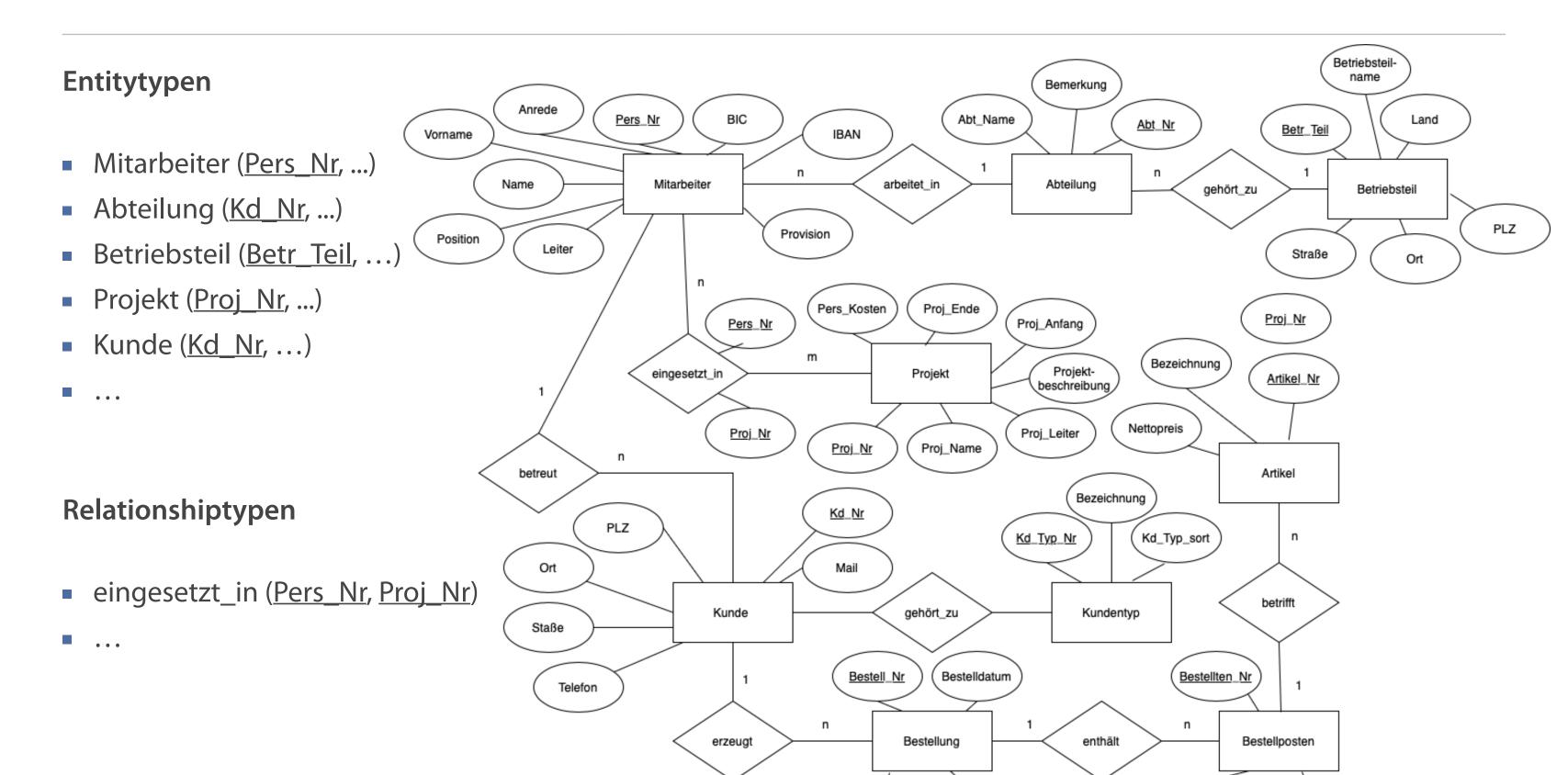
Datenabhängigkeiten und Normalisierung

Aufbau und Bestandteile von Oracle Application Express 5

Die Bedienung von Oracle Application Express

Ausführen und Auswerten von SQL-Statements

Relationen und Schlüssel im Modell

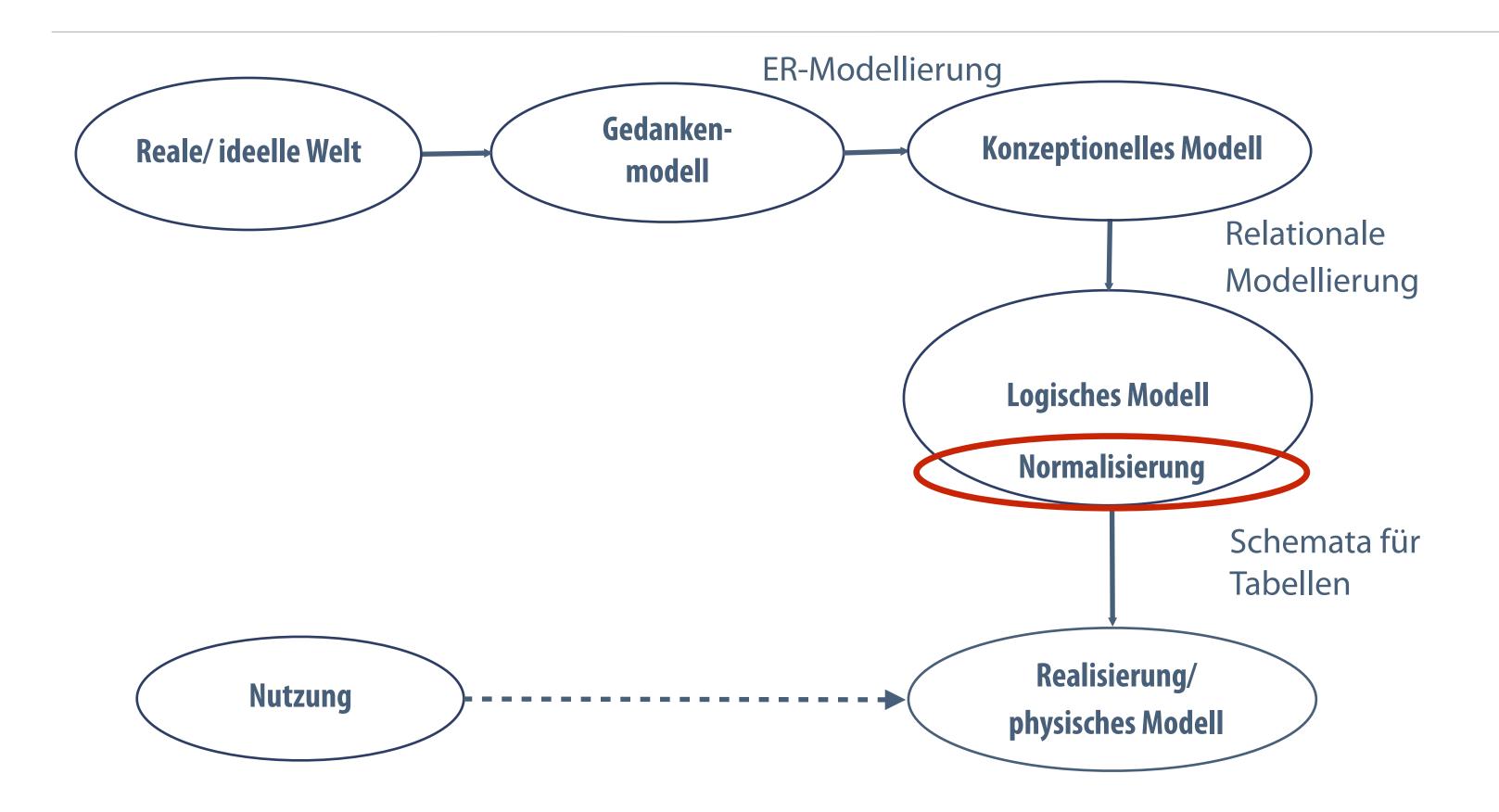


Zahlungsart

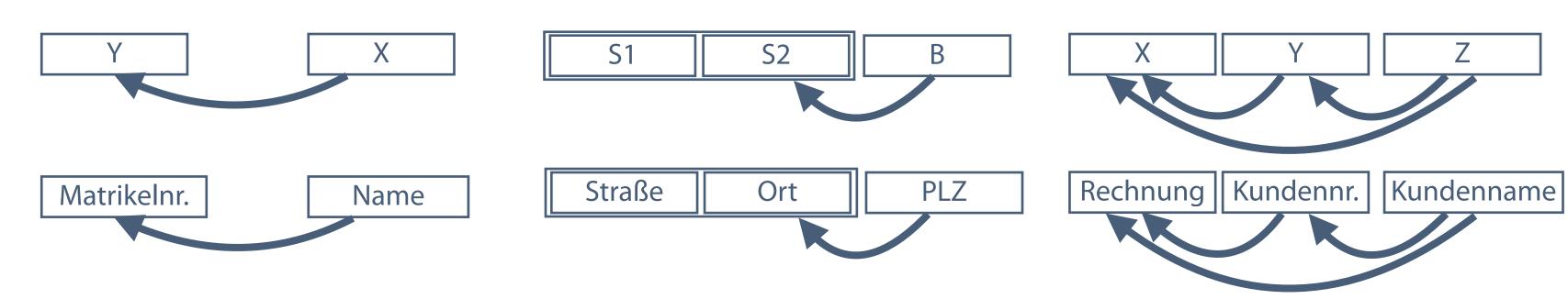
Rabatt

Mengenrabatt

Der Weg zur Datenbank - Normalisierung



Abhängigkeiten von Attributen



Funktional

 Relation R(X,Y) - Y ist funktional abhängig von X, wenn gilt: Jeder Wert von X lässt sich genau einem Wert von Y zuordnen

Voll funktional

Relation R(S1,S2,B) - B abhängig von
 S1,S2, wenn gilt: B abhängig von S1 und S2, aber nicht von S1 oder S2

Transitiv

 Relation R(X,Y,Z) - Wenn Y von X abhängig ist und Z von Y abhängig ist, ist auch Z von X funktional abhängig

Transitive Datenabhängigkeit

• Funktionale Abhängigkeit zwischen zwei Attributmengen $B \Rightarrow S$

 \Rightarrow = "ist Teilmenge von"

- Wenn gilt: $A \Rightarrow S$ und $B \Rightarrow A$
- Bedingung: Attributmenge A nicht Schlüsselkandidat oder Teilmenge von Schlüssel

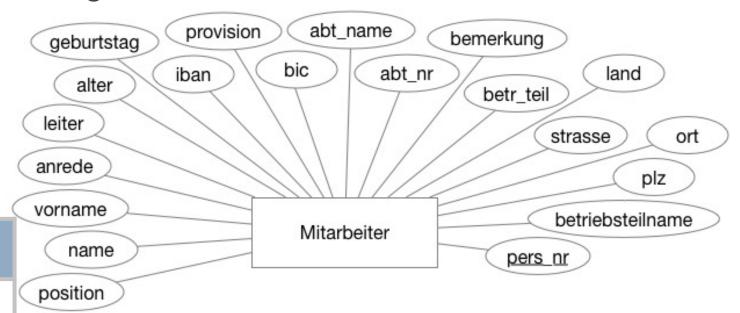
Beispiel - Transitive Abhängigkeit

- ABT_NAME abhängig von PERS_NR und von ABT_NR
- ABT_NR abhängig von PERS_NR

S			A	В
PERS_NR	NAME	ORT	ABT_NR	ABT_NAME
101024	Meyer	Potsdam	540P	Personalentwicklung

- Fazit: Redundanz in ABT_NR ABT_NAME
- Forderung: Entfernen von ABT_NAME aus Tabelle

Im Ergebnis der Auflösung einer transitiven Abhängigkeit entsteht immer eine neue Tabelle.



Stufen der Normalisierung

Funktional bedingte Abhängigkeiten von Attributen bei Erstellung von Relationen

- Unsystematischer Entwurf fehlerhafte Gruppierung der Attribute
- Gefahr von Anomalien
- Entwurf durch synthetische oder analytische Gruppierung

Zerlegung von Relationen - Normalisierungsstufen

- Unstrukturierter Lösungsansatz
- Zweiter Lösungsansatz
- Vereinfachungen --> 1. Normalform
- Einschränkungen --> 2. Normalform
- Weitere Einschränkungen --> 3. Normalform
- (Boyce-Codd-Normalform (BCNF)...->4.Normalform --> 5.Normalform)

Auch nach Realisierung der Normalisierung gibt es keine Garantie gegen das Auftreten von Anomalien.

Entwurf eines Datenbankschemas

Unsystematischer Entwurf

- Unstrukturierter Ansatz Typische Struktur in Tabellenkalkulation
- Problem: Länge der Daten nicht vorhersehbar (relevant bei direkt adressierter Speicherung)
- Änderungsdienst (das wie vielte Feld ist nicht vorhersehbar)

Strukturierter Lösungsansatz

- Ausgangssituation
 - Sätze haben feste Länge
 - Datensatzstruktur ist homogen: Gleichartige Felder in jedem Datensatz an gleicher Stelle
- Zielstellung
 - Atomare Attribute (Name, Ort, Straße usw.)
 - Keine Wiederholung (Redundanz) von Datenelementen oder Gruppen
 - Identifikation jeder Datengruppe durch eindeutigen Schlüssel (Primärschlüssel)

Mitarbeiter

PERS_NR NAME ADRESSE GEBURTSTA	PROJEKT_1	PROJEKT	_n
--------------------------------	-----------	---------	----

Beispiel: Mitarbeiter ist in mehreren Projekten involviert.

Erste Normalform

Bedingung

- Attribute sind nicht weiter zerlegbar
- Jedes Attribut besitzt nur einen Wert
- Keine Attribute, die sich aus anderen Attributen errechnen lassen

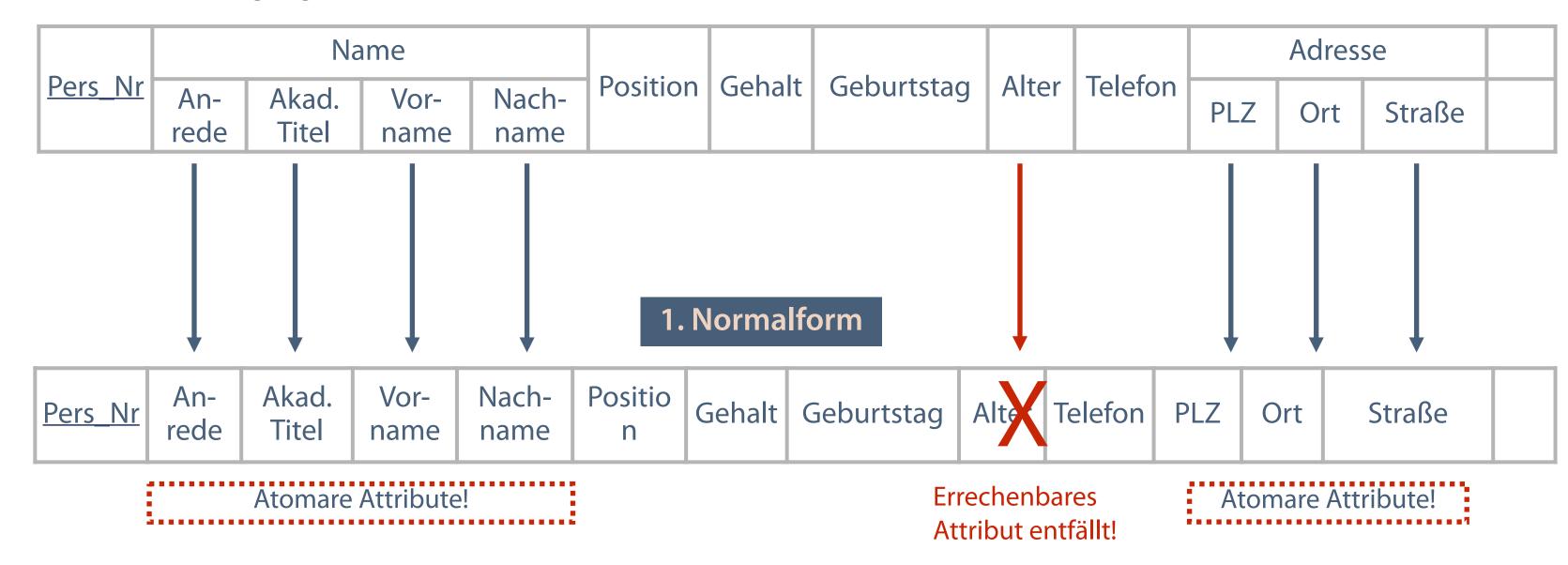
Ergebnis

- Neue Tabelle mit Primärschlüssel der Ausgangstabelle und Wiederholungsattribut
- Ausgangstabelle ohne mehrwertige Attribute

... ist erreicht, wenn die Attribute einer Relation atomar (nicht mehr teilbar) sind.

Beispiel für die Erste Normalform

Mitarbeiter (Ausgangsdaten)



Zweite Normalform

Bedingung

- Tabelle ist in der 1. Normalform
- Abhängigkeit jedes
 Nichtschlüsselattributs vom
 gesamten Schlüssel

Prüfung der Forderung nur für Tabellen

- Mit mehr als einem Schlüsselattribut
 Neue Tabelle mit allen Teilschlüsselattribut(er
- Weiteren Nichtschlüsselattributen

Ergebnis

- Neue Tabelle mit allen
 Teilschlüsselattribut(en) und
 teilabhängigem
 Nichtschlüsselattribut
- Ausgangstabelle Entfernen des teilabhängigen Nichtschlüsselattributs

...ist erreicht, wenn alle nicht dem Primärschlüssel angehörigen Attribute nur von diesem abhängig sind.

Beispiel für die Zweite Normalform

- Zusammengesetzter Primärschlüssel (aus ART_NR und GRUPPEN_NR)
- Das Attribut GRUPPENNAME ist nur von GRUPPEN_NR abhängig

Artikel (in 1. Normalform)



Dritte Normalform

Bedingung

- Tabelle in 2. Normalform
- Keine transitiven Abhängigkeiten (Abhängigkeiten zwischen Nichtschlüsselattributen)

Ergebnis

- Neue Tabelle beide abhängigen Attribute A und B davon Attribut "A" --> Schlüsselattribut
- Ausgangstabelle Attribut "A" als Fremdschlüssel

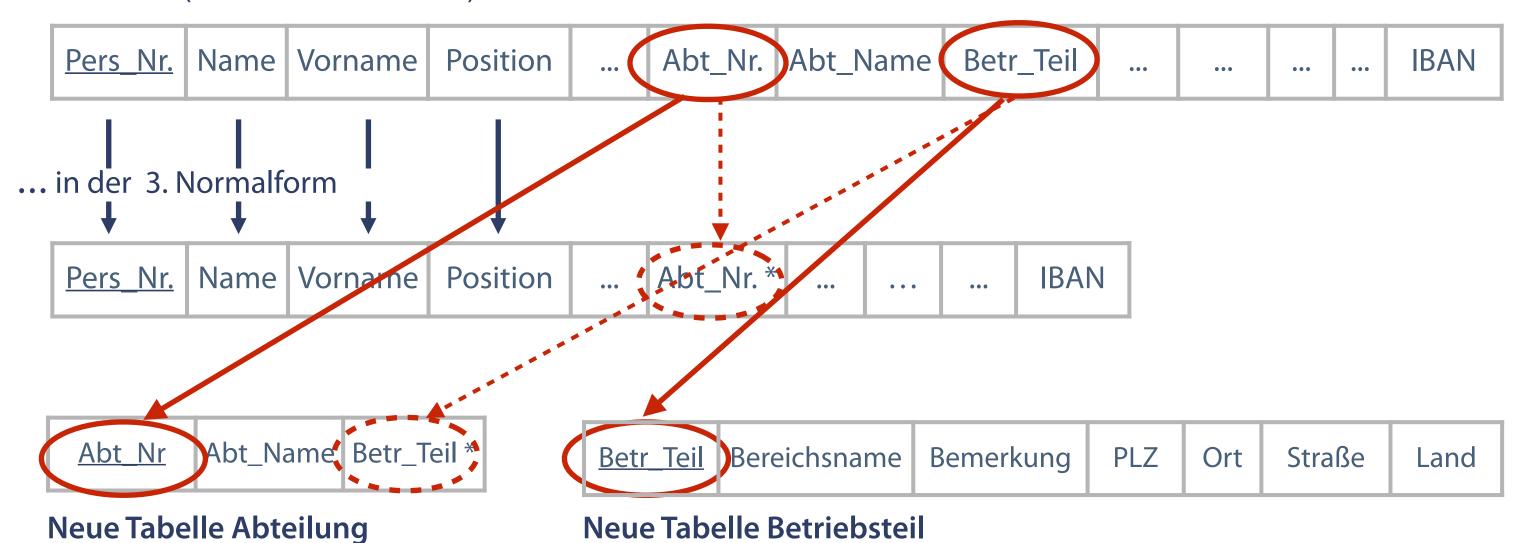
...ist erreicht, wenn keine Abhängigkeiten zwischen Nichtschlüsselattributen existieren.

Dritte Normalform (Beispiel Mitarbeiter)

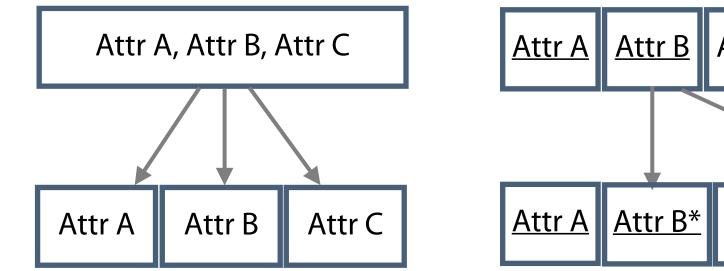
Auflösung transitiver Abhängigkeiten

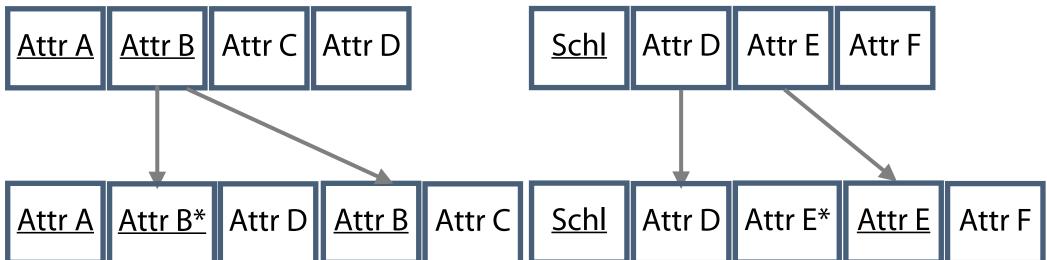
- (ABT_NR <-> ABT_NAME)
- (ABT_NAME <-> BETR_TEIL)

Mitarbeiter (in der 2. Normalform)



Zusammenfassung Normalisierung





Erste Normalform

- Forderung keine nicht atomaren
 Attribute
- Lösung jedes nicht atomare
 Attribut bzw. jede verschachtelte
 Relation erzeugt eine neue Relation

Zweite Normalform

- Forderung keine funktionale
 Abhängigkeit auf einzelne Attribute
 eines mehrwertigen Schlüssels
- Lösung neue Relation mit partiellem Schlüssel

Dritte Normalform

- Forderung keine funktionale
 Abhängigkeit zwischen zwei
 Nichtschlüsselattributen
- Lösung neue Relation mit einem der betroffenen Attribute

Eine Normalisierung bietet auch mit der dritten Normalform noch keine Garantie gegen Anomalien.

Zusammenfassung - Relationale Datenmodelle

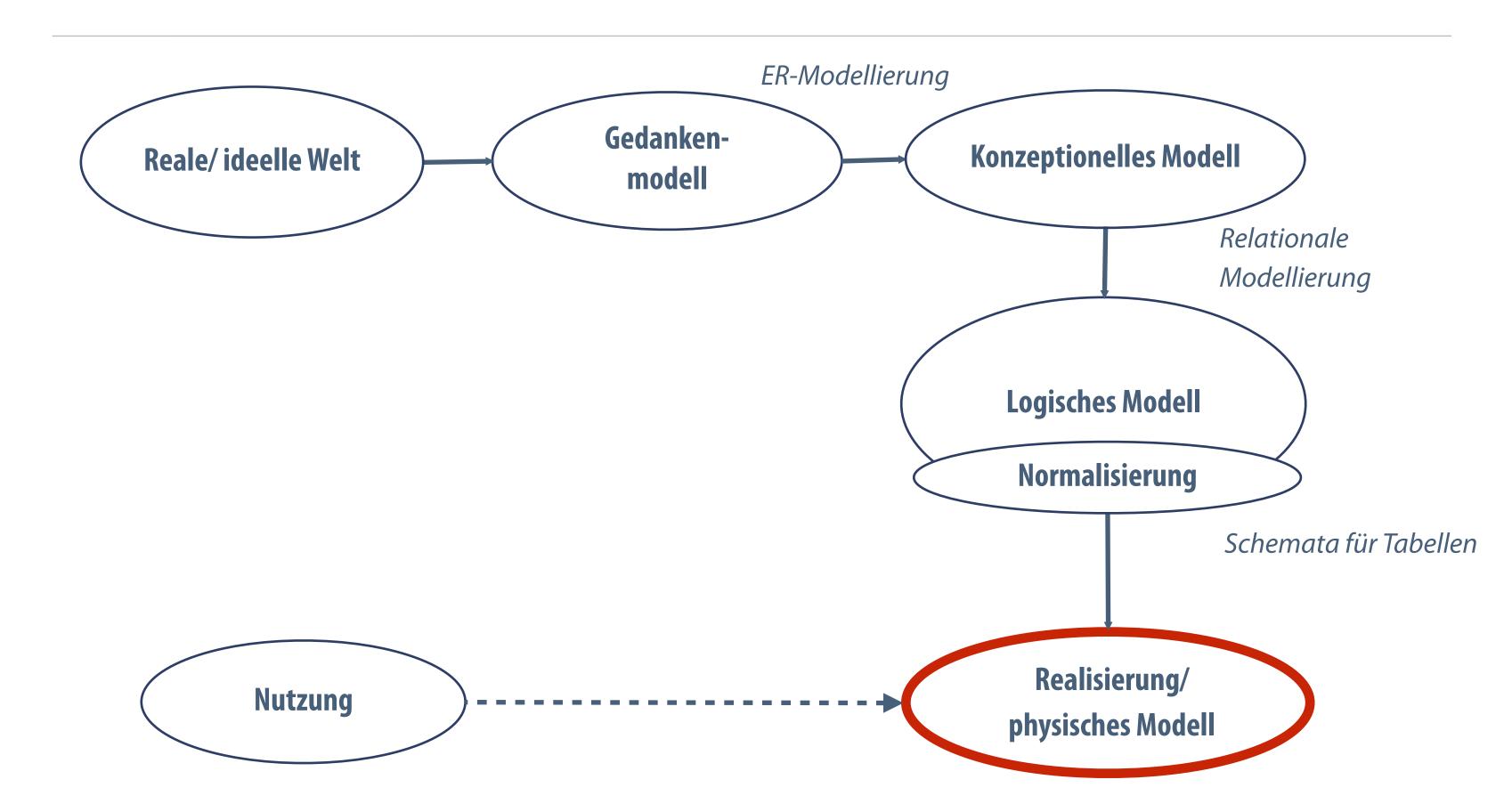
Gültigkeitsregeln

<u>Pers_Nr</u>	Name	Vorname	Abt_Nr *
101071	Walker	John A.	100V
101072	Melzer	Thomas	105C
101073	Bormann	Samira	105C

<u>Abt_Nr</u>	Abt_Name	Bemerkung	•••
100V	Vorstandsstab	Mitarbeiter des Vorstands	•••
105C	Controlling	Stabsstelle	•••
106Q	Qualitätssicherung	Stabsstelle	•••

- Jede Relation hat einen Primärschlüssel
- Primärschlüsselattribute dürfen nicht NULL sein
- Herstellung von Beziehungen über Fremdschlüssel

Ergebnis der Normalisierung





Problemstellungen im relationalen Modell

Datenabhängigkeiten und Normalisierung

Aufbau und Bestandteile von Oracle Application Express 20

Die Bedienung von Oracle Application Express

Ausführen und Auswerten von SQL-Statements

Hörsaal-Quiz - Recap erste Hälfte

Öffnet die App über den QR-Code oder den Link:



https://quiz.lswi.de/

pwd: ewinf

Was ist Application Express 20

Kostenfreies relationales Datenbanksystem

- Basiert auf der Oracle Datenbank 23ai
- Unterliegt einigen technischen und sonstigen funktionalen Einschränkungen
- Verbindet die Vorteile einer Einzelplatzdatenbank mit denen einer zentralen Datenbank

Komponenten von Application Express

- Relationales DBMS für Verwaltung der Datenbanken
- Application Server für die Ausführung von Anwendungen auf den Datenbanken
- Verwaltungskomponenten zur Überwachung und Optimierung der Arbeit des Systems
- Entwicklungskomponenten für die Erarbeitung und Wartung von Anwendungen

Oracle Application Express (APEX) ist eine gehostete Umgebung für die Entwicklung und Bereitstellung datenbankorientierter Webanwendungen.

Aufgaben und Funktionen des DBMS

Grundlegende Aufgaben

- Effiziente, widerspruchsfreie und dauerhafte Speicherung
- Bereitstellung großer Datenmengen
- Vermittlung zwischen logischer und physischer
 Datenspeicherung nach der ANSI-SPARC-Architektur
- Verwaltung der Transaktionen im Bezug auf die Datensätze, z. B. Konsistenzprüfung, Abfrageoptimierung und Datensatzsperrung

Bereitstellen von Schnittstellen zur...

- Beschreibung der Daten und Definition der Datenstrukturen
- Datenmanipulation, z. B. Daten anlegen, ändern oder löschen
- Datenabfrage, z. B. Datensätze betrachten und komplexe Abfragen formulieren
- Datenzugriffskontrolle, z. B. Rechte der einzelnen Nutzer im Zugriff auf Daten

Über das DBMS wird die physische und logische Datenunabhängigkeit erreicht.

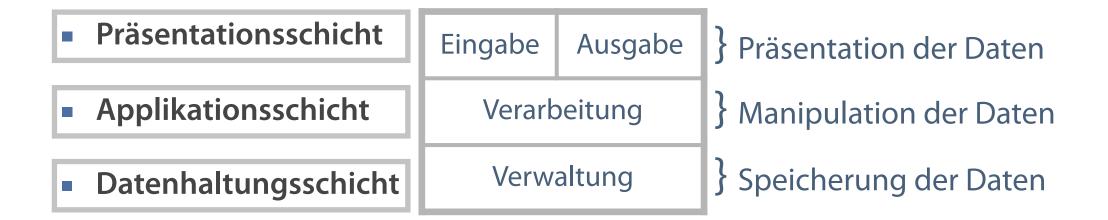
Application Server

Software, die spezielle Dienste zur Verfügung stellt

 z. B. Transaktionen, Authentifizierung, Zugriff auf Datenbanken

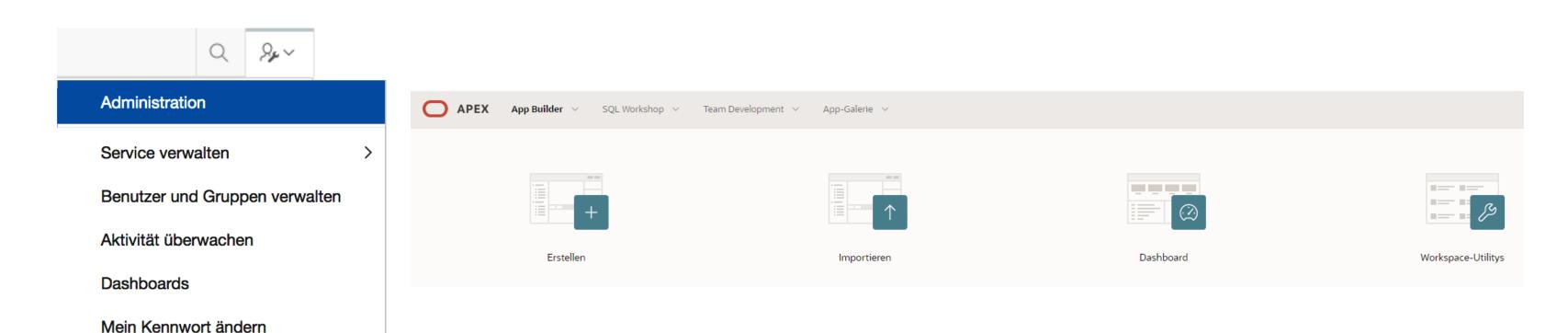
Dreischichtiger Aufbau:

- Präsentationsschicht Inhaltsdarstellung im Client
- Applikationsschicht Verwaltung aller
 Anwendungen und Transaktionen
- Datenhaltungsschicht Sicherung der Persistenz von Daten und Datenweitergabe an ein DBMS über Schnittstellen (Datenspeicherung)



Die Anwendungsentwicklung generiert mithilfe von Assistenten auf der Präsentationsschicht Webseiten, um dem Nutzer modifizierte Informationen aus der Datenbank anzubieten.

Aufgaben der Verwaltungs- und Entwicklungskomponenten



Verwaltungskomponenten

- Speicherverwaltung (temporär und dauerhaft)
- Nutzerverwaltung, Rechtevergabe
- Datenbanküberwachung, Wartungsarbeiten (Backup-Recovery), Umgebungsvariablen

Entwicklungskomponente

- Einfache Schnittstelle zur Applikationserstellung
- Erstellen von Web-Anwendungen
- Schnelle und einfache Gestaltung von SQL-Abfragen



Problemstellungen im relationalen Modell

Datenabhängigkeiten und Normalisierung

Aufbau und Bestandteile von Oracle Application Express 20

Die Bedienung von Oracle Application Express

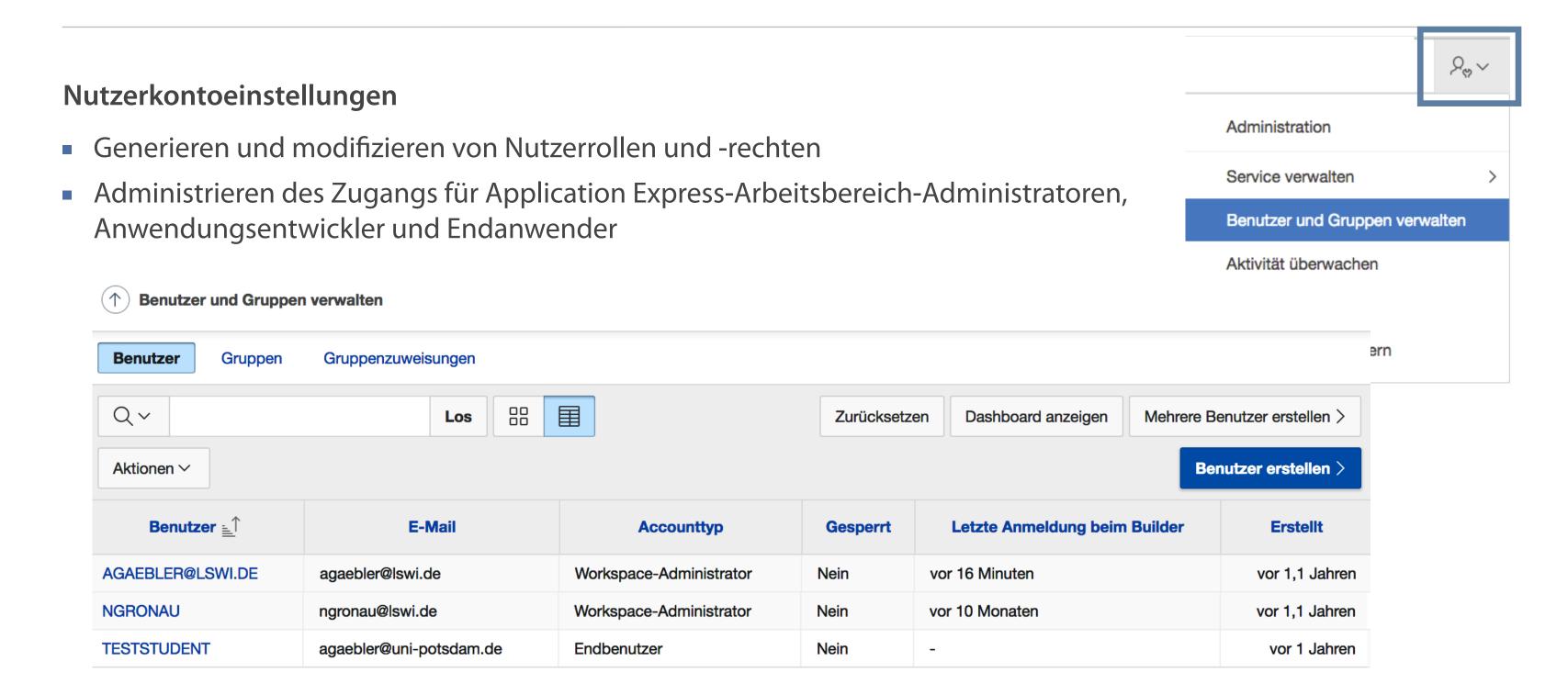
Ausführen und Auswerten von SQL-Statements

Der Startbildschirm



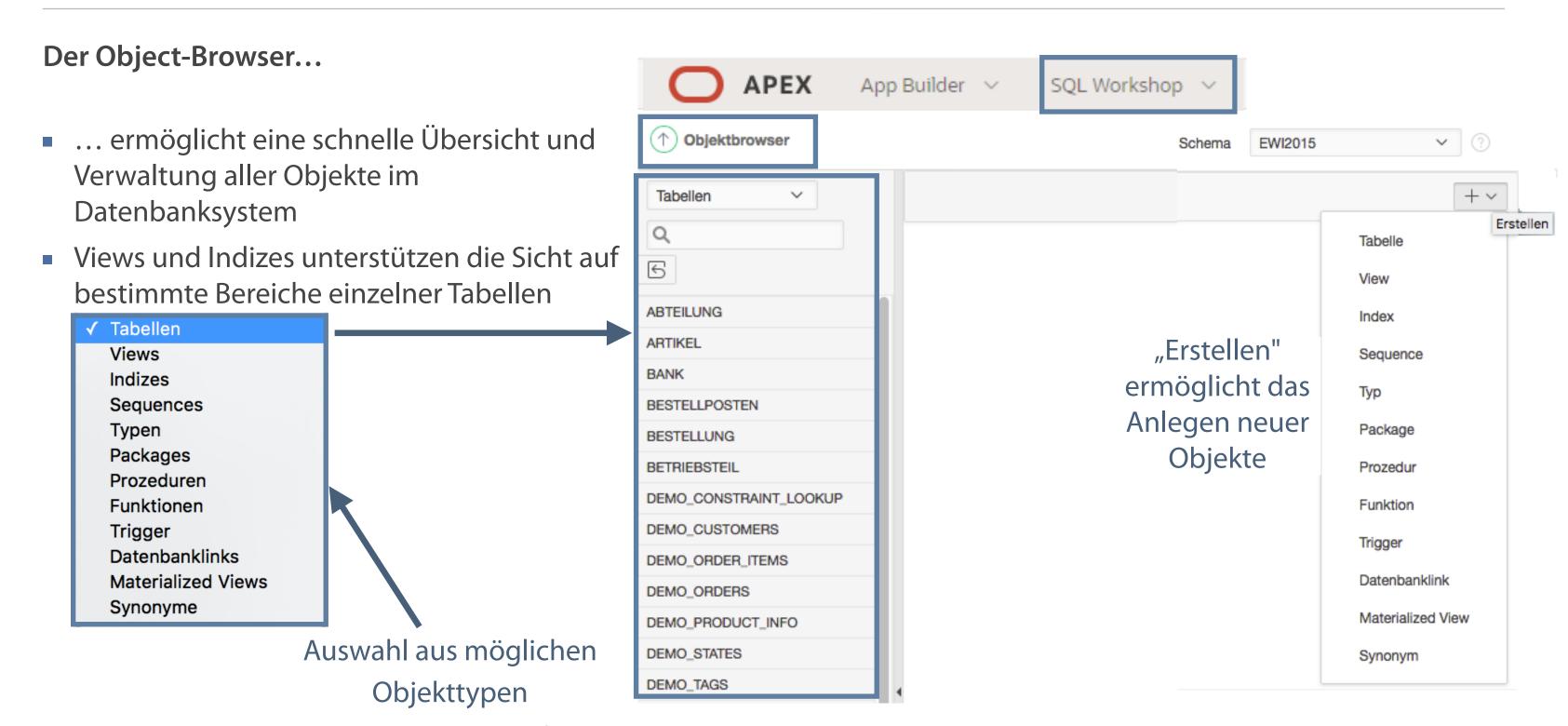
Die Eingangsseite bietet direkten Zugang zu den relevanten Systemfunktionen.

Die Nutzerverwaltung



Die Einstellung der Nutzerrechte ist für die Sicherheit des Datenbanksystems von enormer Wichtigkeit.

Objektverwaltung



Die Tabelle bildet das Ausgangsobjekt für alle anderen zu erzeugenden Objekte.

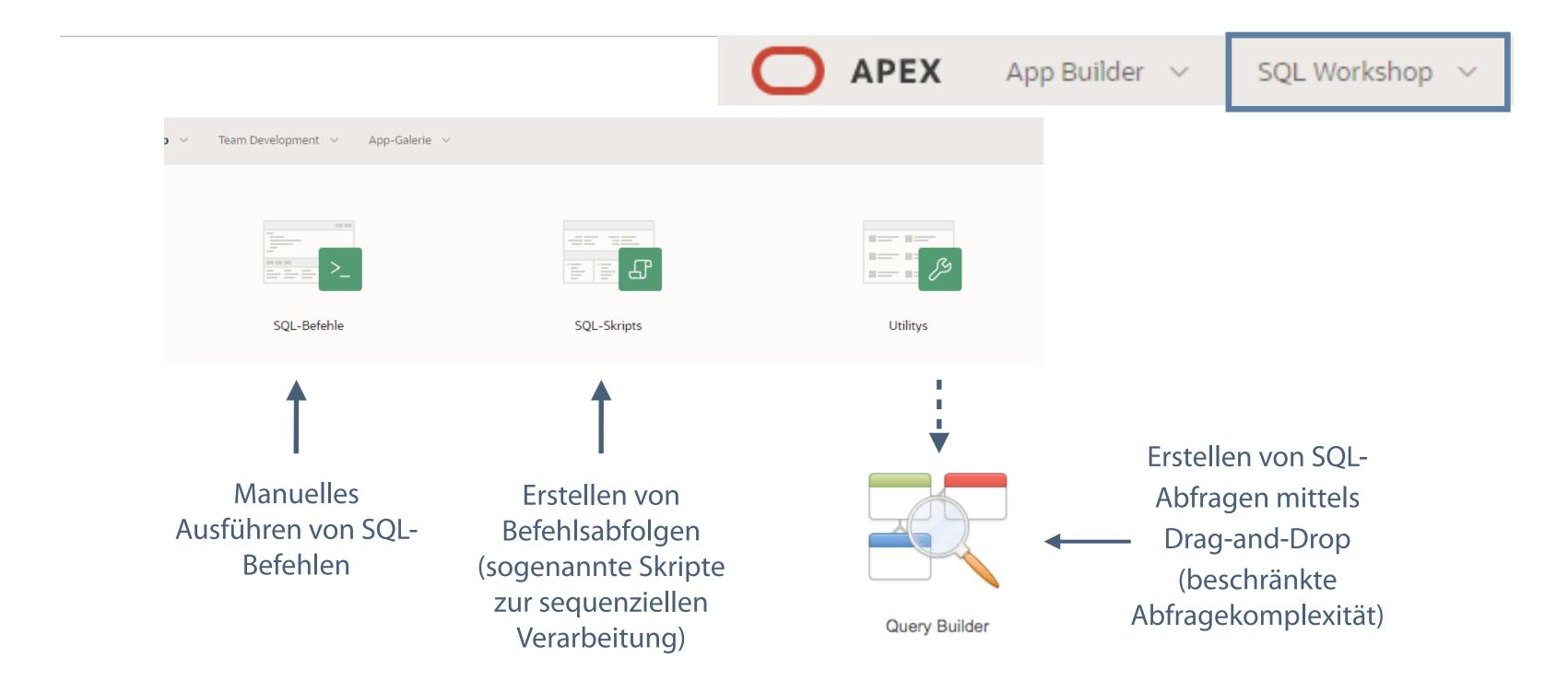
Objekte und deren Funktionen

Objektname	Funktion	Se Ty	ews dizes equences pen ckages eduren tionen per nbanklinks erialized Views
Tabelle	Zentrales DB-Element zur Ablage von Tupeln (Datensätzen)	Datensätze werden gleichrangig in der Tabelle organisiert	Jilyille
View (Ansicht)	Vereinfacht komplexe Abfragen durch Speicherung in einer separaten Tabelle	Definition einer logischen Relation (virtuelle Tabelle)	
Index	Beschleunigt Suche und Sortieren	Diverse Indizierungsverfahren, z.B. Hash- Funktionen oder Baumstrukturen	-

✓ Tabellen

Neben Tabellen als Basiselemente werden weitere Objekte zur Optimierung und Vereinfachung bereitgestellt.

Möglichkeiten zur Ausführung von SQL-Statements



Je nach Komplexität der Abfrage stellt Oracle 12c XE dem Entwickler verschiedene Tools zur Verfügung.



Problemstellungen im relationalen Modell

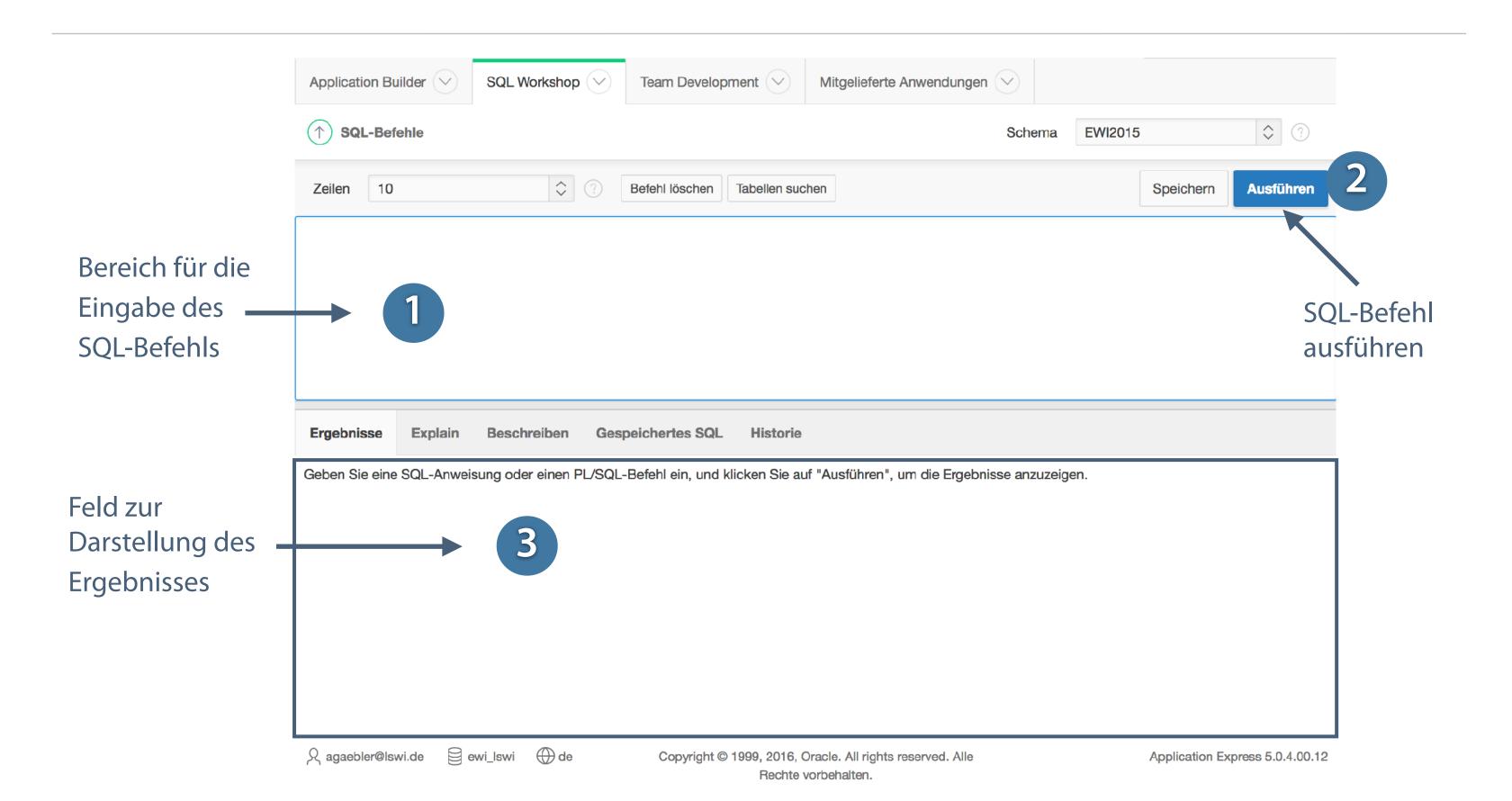
Datenabhängigkeiten und Normalisierung

Aufbau und Bestandteile von Oracle Application Express 5

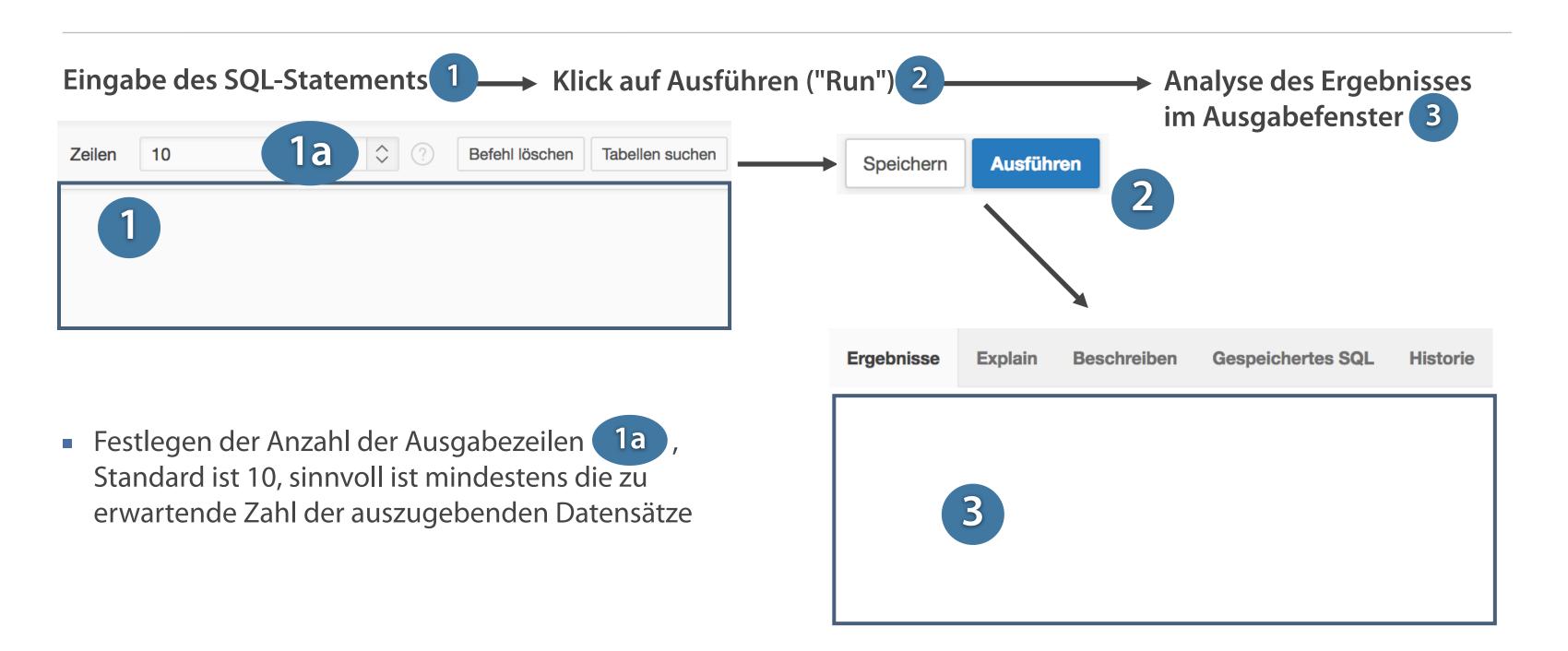
Die Bedienung von Oracle Application Express

Ausführen und Auswerten von SQL-Statements

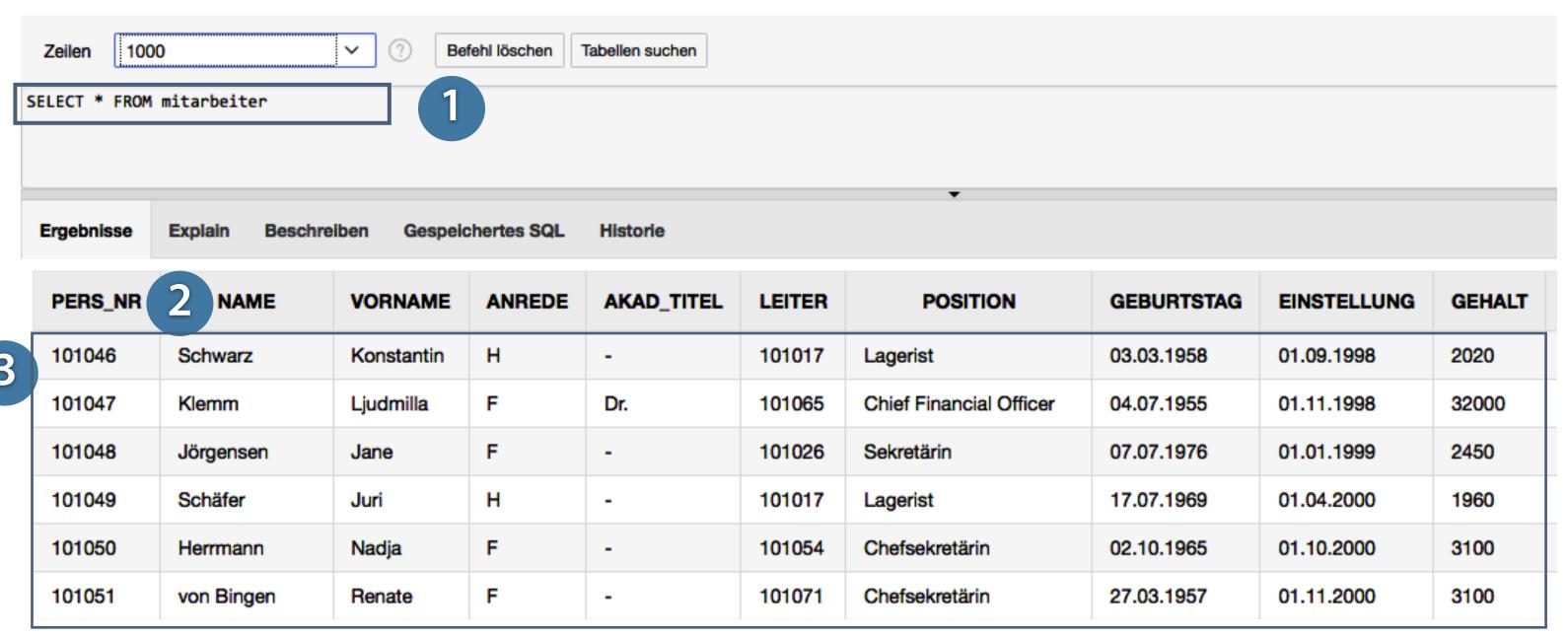
Grundelemente der SQL Eingabe



Ausführen eines SQL-Befehls



Aussagekraft der Ausgabe



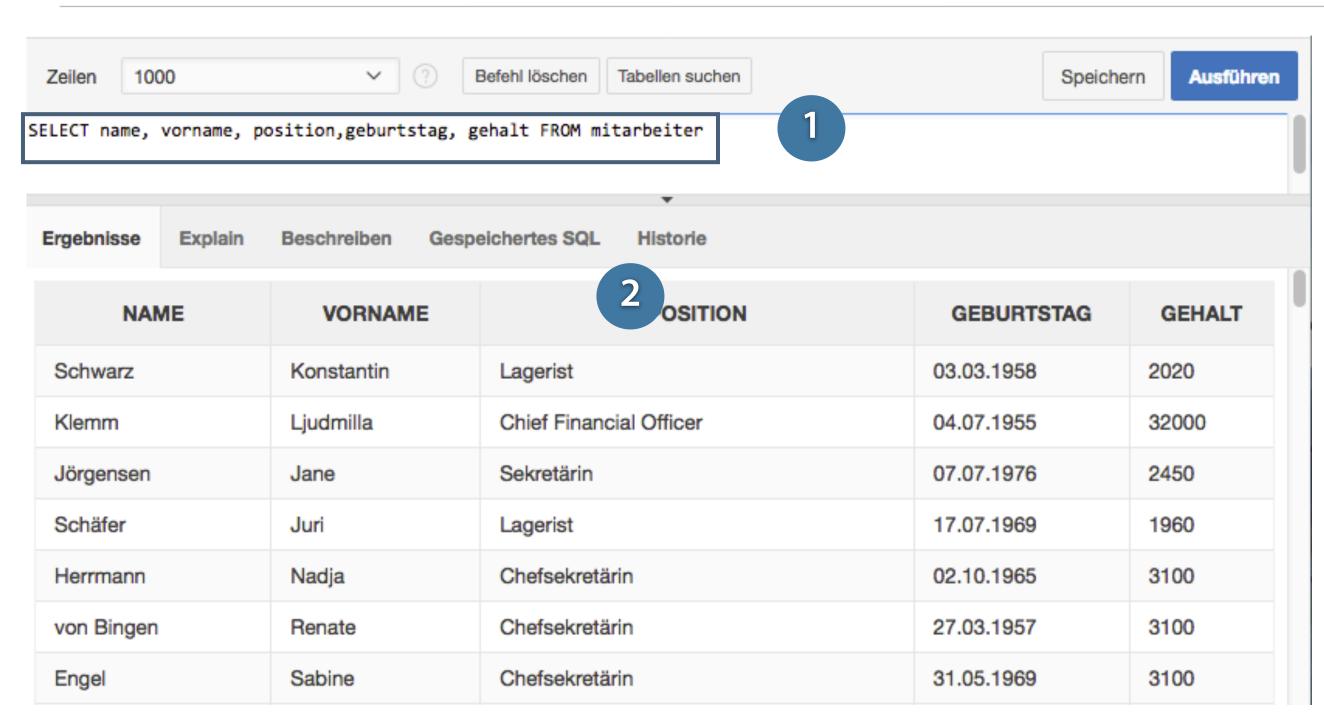
1 SQL-Befehl

Abgefragte Spalten (alle Attribute)

Datensätze, die den Abfragekriterien entsprechen

Die tabellarische Anzeige liefert das Ergebnis der SQL-Abfrage.

Modifizierte Abfragen

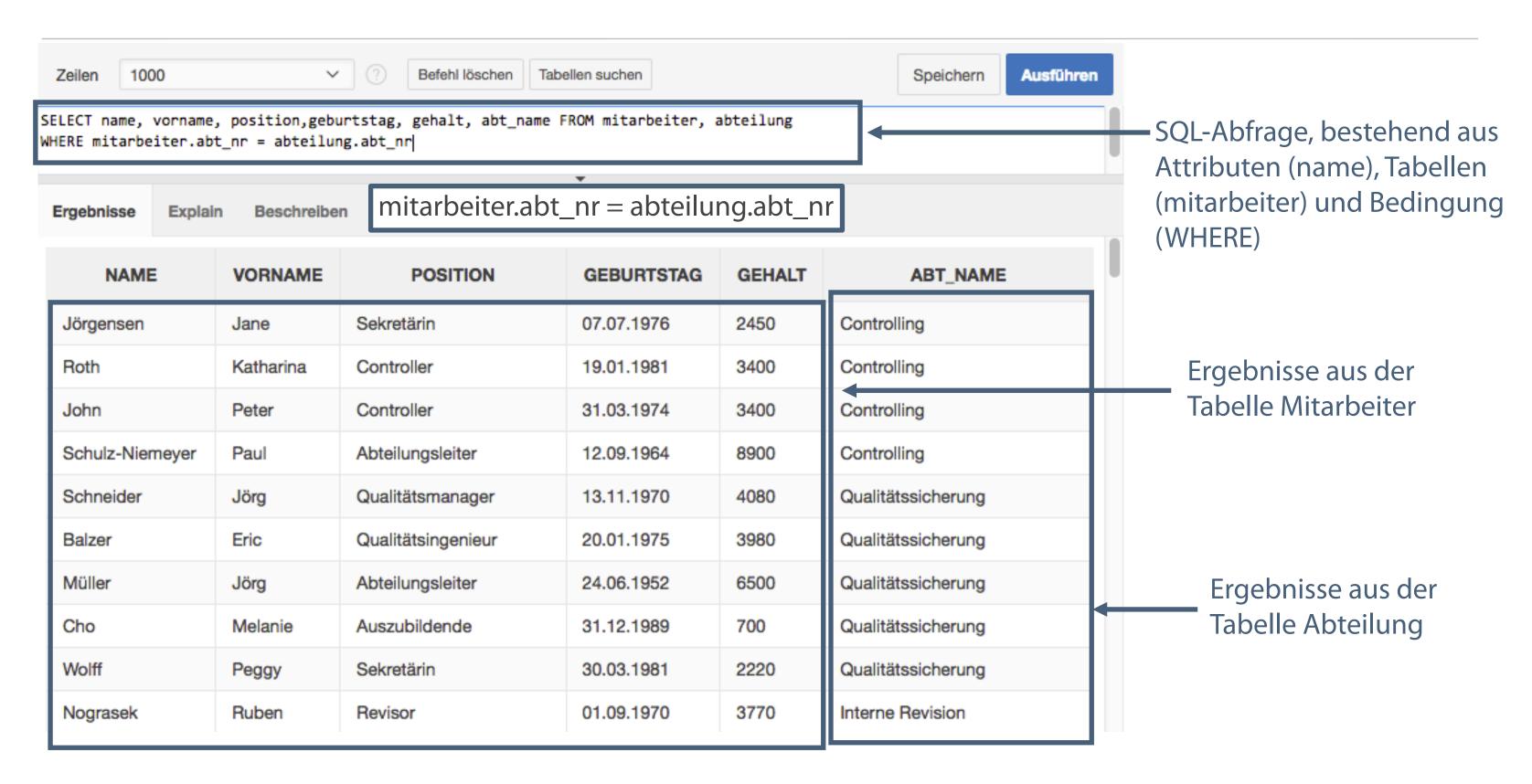


Modifizierte Abfrage mit spezifischen Attributen

Modifizierte Ausgabe, die nur die abgefragten Spalten beinhaltet

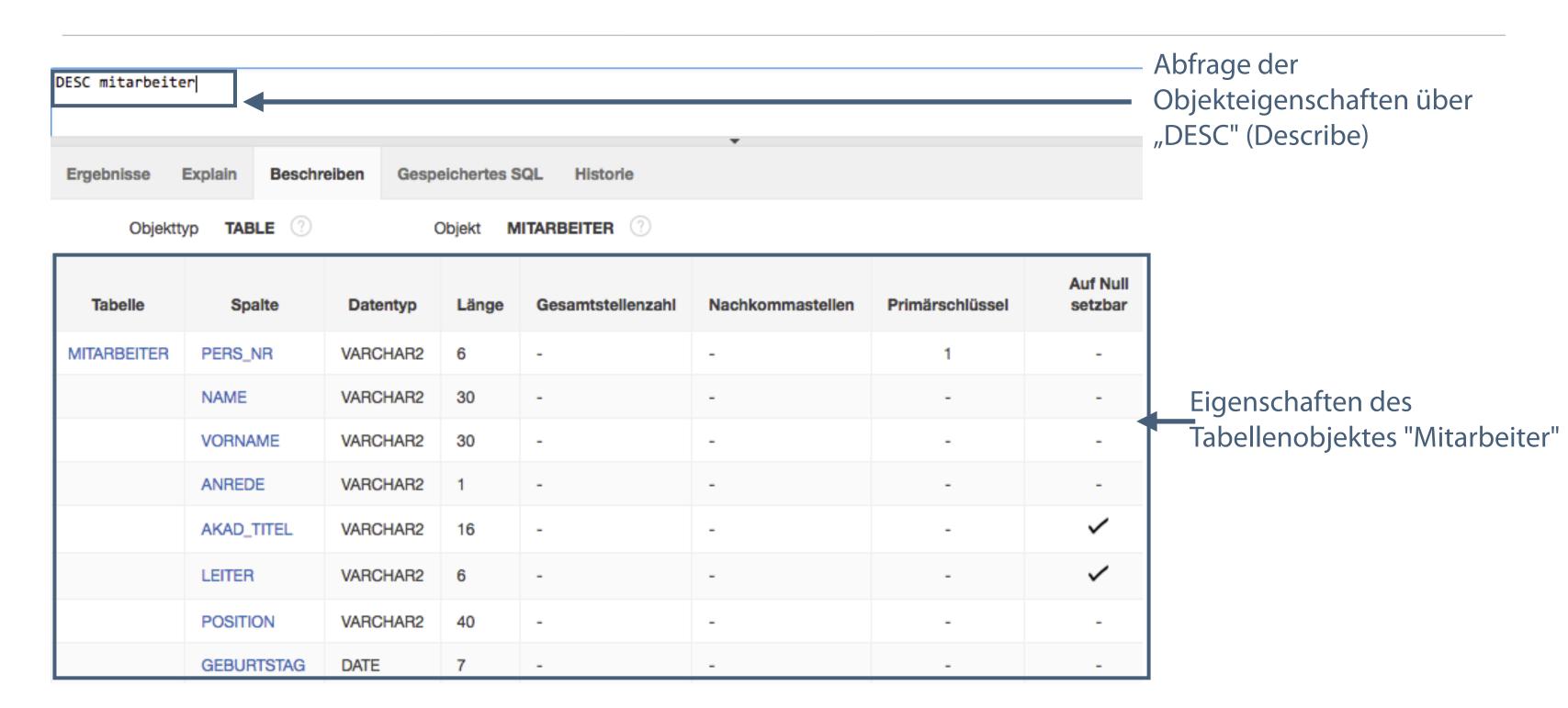
Darstellung und Umfang der angezeigten Datensätze sind abhängig von der Komplexität der Abfrage.

Komplexere Abfragen



Bei einer Abfrage über mehrere Tabellen werden diese über ihre Schlüsselattribute verknüpft.

Tabellenbeschreibung über SQL-Statements



Mit dem Befehl "DESC" lassen sich die Eigenschaften von Datenbankobjekten abfragen.

Hörsaal-Quiz - Wissensvertiefung

Öffnet die App über den QR-Code oder den Link:



https://quiz.lswi.de/

pwd: ewinf

Kontrollfragen

- Durch welche Merkmale wird das relationale Datenmodell beschrieben?
- Welches Ziel wird mit einer Normalisierung von Datenbanktabellen verfolgt?
- Definieren Sie die erste Normalform!
- Definieren Sie die zweite Normalform!
- Definieren Sie die dritte Normalform!
- Welche Funktionalität bietet die freie Datenbank Application Express?
- Welche Aufgabe erfüllt der Application Server?
- Worin liegt die Bedeutung der Nutzerverwaltung in Oracle XE?

Literatur

Heuer, A./Saake, G./Sattler, K.-U.: Datenbanken: Konzepte und Sprachen; 5. Auflage, 2013, mitp

Elmasri, R./Navathe, S. B.: Grundlagen von Datenbanksystemen; 3. Auflage, 2011, Pearson Studium

Stahlknecht, P./Hasenkamp, U.: Einführung in die Wirtschaftsinformatik, 11. Auflage 2005, Springer Verlag

Elmazri, R./Navathe, S. B.: Grundlagen von Datenbanksystemen; 3. Auflage, 2002, Addison-Wesley

Lauten, K. C./ Lauten J. P./Schoder D.: Wirtschaftsinformatik Eine Einführung 3. Auflage 2015, Pearson

Primary Authors: Drue Swadener, Terri Jennings, Oracle® Database 2 Day + Application Express Developer's Guide Release 3.2 E11946-02, July 2013

Primary Author: Terri Jennings, Oracle® Application Express App Builder User's Guide, Release 5.1 E64912-05, October 2017

Primary Author: John Godfrey, Oracle® Application Express Tutorial: Building an Application Release 5.1 E69083-02, June 2017

Primary Author: Terri Jennings, Oracle® Application Express End User's Guide, Release 5.0 E39146-04, August 2015

Primary Author: Terri Jennings, Oracle® Application Express SQL Workshop Guide Release 5.0 E39150-03, August 2015

Download all Oracle Application Express release 5.1 books: https://docs.oracle.com/database/apex-5.1/index.htm, letzter Zugriff 20.11.17

Zum Nachlesen





Gronau, N., Gäbler, A.: Einführung in die Wirtschaftsinformatik, Band 1 8. überarbeitete Auflage GITO Verlag Berlin 2019, ISBN 978-3-95545-233-9

Kontakt

Univ.-Prof. Dr.-Ing. Norbert Gronau

Center for Enterprise Research Universität Potsdam August-Bebel-Str. 89 | 14482 Potsdam Germany

Tel. +49 331 977 3322 E-Mail <u>ngronau@lswi.de</u>