#### Datenbanken und SQL

Kapitel 3

Datenbankdesign – Teil 2: Entity-Relationship-Modell

#### Datenbankdesign

#### Entity-Relationship-Modell ERM

- Entitäten und ihre Eigenschaften
- Beziehungen zwischen den Entitäten
- Überführung der Entitäten in Relationen
- Überführung der Beziehungen in Fremdschlüssel
- Fremdschlüsseleigenschaften
- Schwache Entitäten
- Subtypen

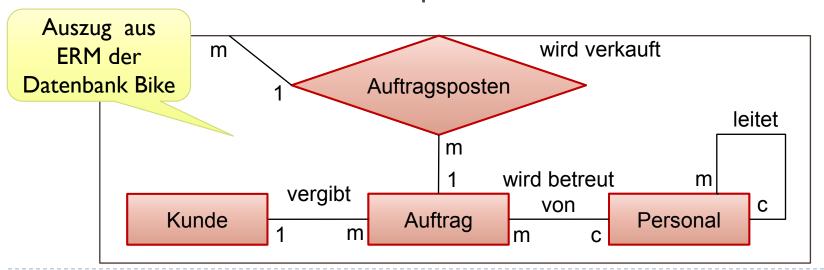
# Entity-Relationship-Modell (ERM)

#### Bisher:

Betrachten einzelner Relationen isoliert für sich

#### Jetzt:

Betrachten des Zusammenspiels der Relationen



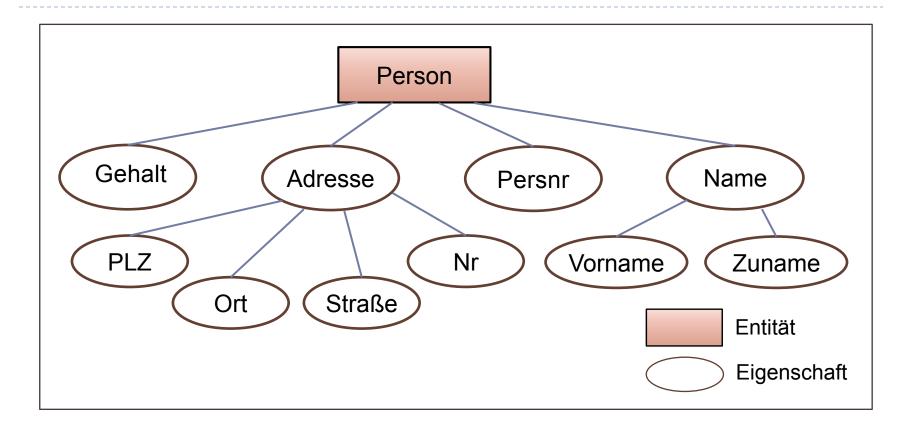
# Begriffe im Entity-Relationship-Modell

Entität	Ein eindeutig unterscheidbares Objekt, ein unterscheidbares Element
Eigenschaft	Ein Teil einer Entität, der die Entität be- schreibt
Beziehung	Eine Entität, die zwei oder mehr Entitäten miteinander verknüpft
Subtyp	Eine Entität, die ein Teil einer anderen, um- fassenderen Entität ist
Supertyp	Eine Entität, die Subtypen enthält
Schwache Entität	Entität, die von einer anderen Entität voll- ständig abhängig ist

# Beispiele zu den Begriffen

Begriff	Beispiele
Entität	Person, Werkzeug, Produkt, Rechnung
Eigenschaft	Name, Vorname, PLZ, Ort einer Person; Größe, Gewicht eines Werkzeugs; Preis eines Produkts, Rechnungsdatum
Beziehung	Die Entitäten Verkäufer und Produkt stehen miteinander in einer Beziehung: Der Verkäufer verkauft Produkte.
Subtyp	Die Entität Verkäufer ist ein Subtyp zur Entität Mitarbeiter
Supertyp	Die Entität Mitarbeiter ist ein Supertyp der Entität Verkäufer
Schwache Entität	Die Entität Arbeitszeit ist schwach gegenüber der Entität Mitarbeiter

#### Beispiel: Entität Person



#### Entität Person in "UML"-Notation

# Person Gehalt PLZ Ort Straße Nr

Persnr

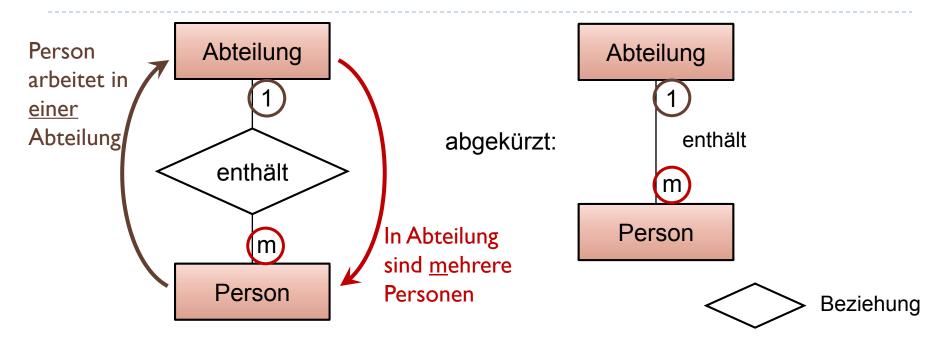
Vorname

**Nachname** 



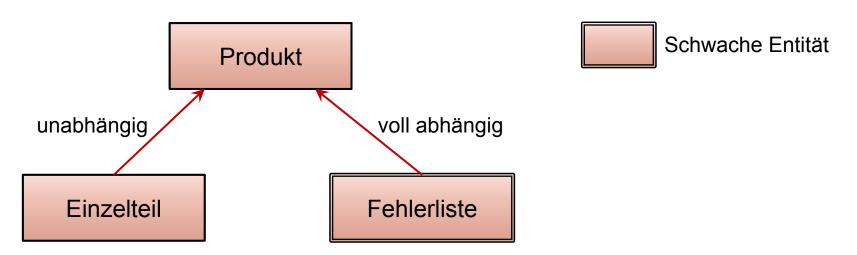
- In die Entität werden die Eigenschaften mit aufgenommen
- Manchmal werden auch Primärschlüssel, alternative Schlüssel und Fremdschlüssel gleich mit gekennzeichnet

### Beispiel einer Beziehung



- In einer Abteilung arbeiten mehrere (m) Personen
- Eine Person arbeitet in genau einer (I) Abteilung

#### Schwache Entität



#### Einzelteil:

- Ist auf Lager, auch wenn Produkt nicht mehr ex.
- Unabhängig vom Produkt

#### Produkt-Fehlerliste:

- Wertlos, wenn Produkt nicht mehr ex.
- Komplett abhängig vom Produkt

#### Umsetzung der Entität Person in SQL

# Person Persnr Vorname Nachname Gehalt PLZ Ort Straße Nr

```
Ganzzahl
CREATE TABLE Person
                             Primärschlüssel
               INTEGER.
   Persnr
                                     Zeichenkette
   PRIMARY KEY (Persnr),
                                     der Länge 20
               CHARACTER(20),
   Vorname
               CHARACTER(20)
   Nachname
                                 NOT NULL,
               NUMERIC (10, 2),
   Gehalt
                                    Nachname muss
               CHARACTER(5),
   PLZ
                                   angegeben werden
               CHARACTER(25),
   Ort
               CHARACTER(25),
   Strasse
                                    Gleitpunktzahl:
               CHARACTER(4)
   Nr
                                   10 Zeichen, davon
                                  2 Nachkommastellen
```

# Beziehungen (grobe Einteilung)

#### I zu I Beziehung

- ▶ Ein Auto hat einen Motor
- ▶ Ein Motor ist in einem Auto

#### m zu l Beziehung

- In einer Abteilung arbeiten mehrere Personen
- Eine Person ist einer Abteilung zugeordnet

#### m zu n Beziehungen

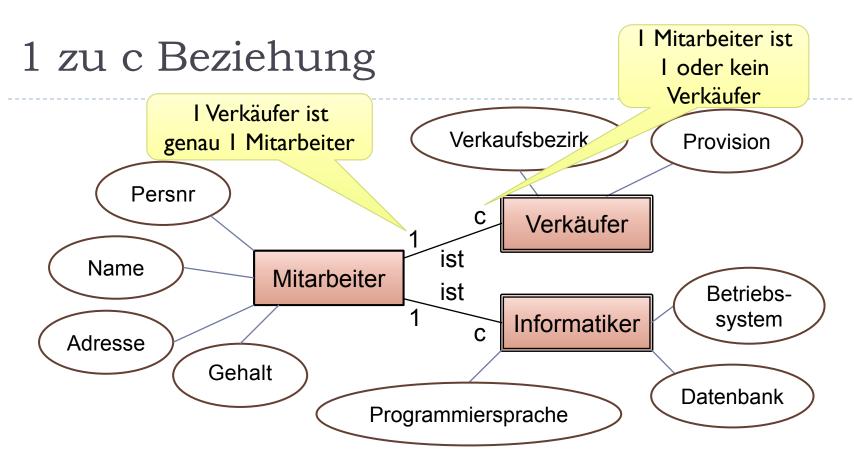
- Ein Verkäufer verkauft mehrere Produkte
- Ein Produkt wird von mehreren Verkäufern angeboten

# Beziehungen (Besonderheiten)

- **m**:
  - ▶ Mehrere kann sein: 0, 1, 2, ... 13, ... 103.517 usw.
  - m entspricht dem häufig verwendeten Sternsymbol (\*)
- **n**:
  - Nur ein anderer Buchstabe für m
- **!**:
  - ▶ Eins kann sein: 0 oder I (Beispiel: Ein Motor ist nicht im KFZ!)
  - Unterscheidung ist wichtig in relationalen Datenbanken
  - ▶ Wir verwenden c für 0 oder I, also c  $\in$  {0, I}
  - Wir verwenden I, wenn der Wert 0 nicht vorkommen darf

# Mögliche Beziehungen

Beziehungen	c (01)	1	m
c (01)	A C C B	Symmetrie!	Symmetrie!
ı	A 1 c B	Nicht möglich	Symmetrie!
m	A m c B	A M 1 B	A m m B



- Detailinfos: ausgelagert in Subtypen Verkäufer, Informatiker
- Reduziert Redundanzen

#### c zu c und 1 zu 1 Beziehungen

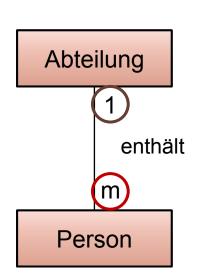
#### c zu c:

- ▶ Sehr selten, etwa: Auto --- Motor
- Spezialfall von m zu c, zusätzlich: Fremdschlüssel ist eindeutig

#### ▶ | zu |:

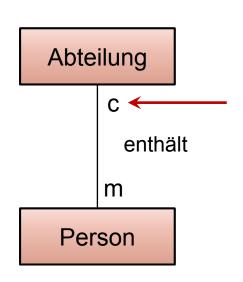
- Erfordert, dass in beiden Entitäten immer je ein Eintrag existiert (ein Verweis muss ja gegenseitig existieren!)
- In relationalen Datenbanken erfolgt erst ein Eintrag der einen, dann ein Eintrag der anderen, also: I zu c Bedingung
- In relationalen Datenbanken treten diese Beziehungen also nicht auf (außer mittels komplexer Transaktionsmechanismen)

#### m zu 1 Beziehung



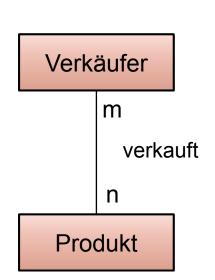
- In einer Abteilung arbeiten mehrere Personen
- Eine Person ist exakt einer Abteilung zugeordnet
- Wichtig:
  - Eine Person ist immer <u>einer</u> Abteilung zugewiesen
  - Aber: In einer Abteilung können vorübergehend auch keine Personen arbeiten
    - m lässt den Wert 0 zu!

# m zu c Beziehungen



- In einer Abteilung arbeiten mehrere Personen
- Eine Person ist einer oder keiner Abteilung zugeordnet
  - Szenario:
  - Abteilung wird aufgelöst. Mitarbeiter gehören dann keiner Abteilung an und werden erst nach und nach anderen Abteilungen zugeordnet
  - Dies erfordert: m zu c!

#### m zu n Beziehungen



- Ein Verkäufer verkauft mehrere Produkte
- Ein Produkt wird von mehreren Verkäufern verkauft
- Wichtig:
  - m zu n schließt ein:
  - Ein neuer Verkäufer hat noch nichts verkauft
  - Ein neues Produkt wurde noch nicht verkauft

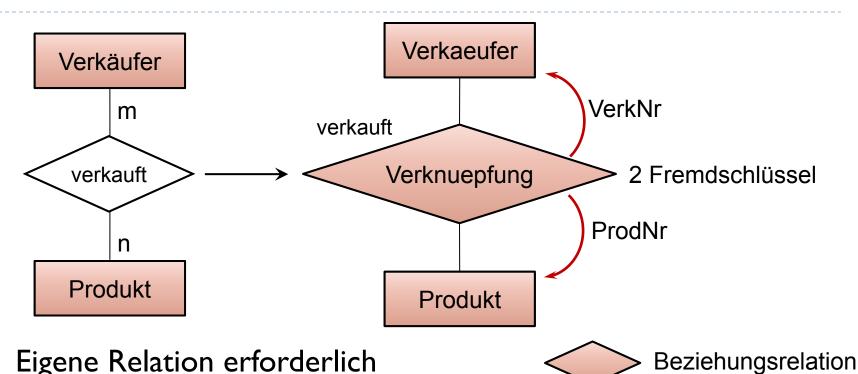
# Beispiele (1)

Beziehung	Bemerkung
$KFZ\text{-Halter} \underset{c \ zu \ m}{\longleftrightarrow} KFZ$	I Halter kann mehrere KFZ anmelden I KFZ ist auf maximal einen Halter zugelassen
Student $\underset{m \ zu \ n}{\longleftrightarrow}$ Vorlesung	I Student besucht mehrere Vorlesungen I Vorlesung belegen mehrere Studenten
Kunde $\underset{1}{\longleftrightarrow}$ Bestellung	I Kunde gibt mehrere Bestellungen auf I Bestellung gehört zu genau einem Kunden
Bewohner $\underset{m \ zu \ 1}{\longleftrightarrow}$ Haus	I Bewohner wohnt in einem Haus In I Haus wohnen mehrere Bewohner

# Beispiele (2)

Beziehung	Bemerkung
$Park \underset{1 \ zu \ m}{\longleftrightarrow} Baum$	In I Park wachsen mehrere Bäume I bestimmter Baum steht in einem Park
$Park \underset{m \ zu \ n}{\longleftrightarrow} Baumart$	In I Park wachsen mehrere Baumarten I Baumart wächst in mehreren Parks
$KFZ \underset{c \ zu \ c}{\longleftrightarrow} Motor$	I KFZ besitzt maximal einen Verbrennungsmotor I Motor wird in maximal einem KFZ eingebaut
$KFZ\text{-}Typ \underset{m \ zu \ \mathrm{n}}{\longleftrightarrow} Motortyp$	I KFZ-Typ besitzt mehrere Motorvarianten I Motortyp wird in mehreren KFZ-Typen verbaut
Leiter $\underset{c \ zu \ 1}{\longleftrightarrow}$ Abteilung	I Abteilungsleiter leitet genau eine Abteilung I Abteilung besitzt maximal einen Abteilungsleiter

### m zu n Beziehungen: Realisierung (1)



- Eigene Relation erforderlich
- Relation enthält 2 Fremdschlüssel
- Die 2 Fremdschlüssel sind Schlüsselkandidat

# m zu n Beziehungen: Realisierung (2)

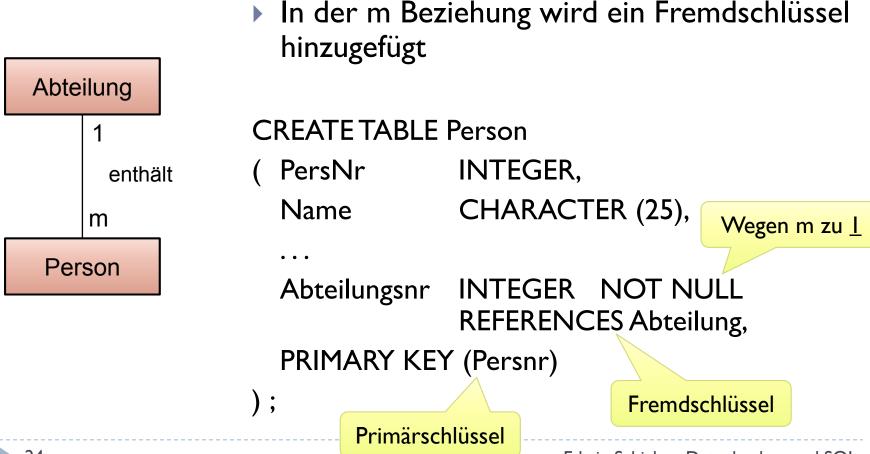
Fremdschlüssel CREATE TABLE Verknuepfung Verkaeufer ( VerkNr CHARACTER(4) VerkNr REFERENCES Verkaeufer, verkauft ProdNr CHARACTER(4) Verknuepfung REFERENCES Produkt, **ProdNr** Umsatz INTEGER, Fremdschlüssel PRIMARY KEY (VerkNr, ProdNr) **Produkt** 

Primärschlüssel

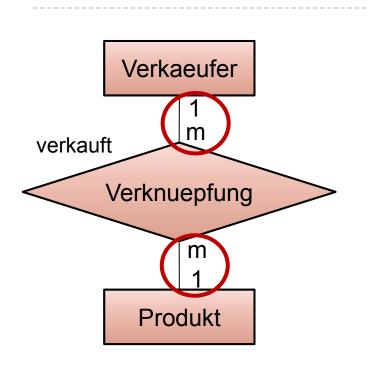
# Definition (Beziehungsrelation)

- Seien k Relationen mit k>I gegeben. Eine Relation R heißt Beziehungsrelation, wenn sie diese k Relationen wie folgt miteinander verbindet:
  - R enthält k Fremdschlüssel mit k>l, die je auf genau eine der k gegebenen Relationen verweisen.
  - Die k Fremdschlüssel bilden zusammen einen Schlüsselkandidaten.
- □ Wichtig:
  - Jede Relation mit obigen Eigenschaften ist also eine Beziehungsrelation!

#### m zu 1 Beziehung: Realisierung



#### Einschub: m zu n = Zwei m zu 1



```
CREATE TABLE Verknuepfung
```

( VerkNr CHARACTER(4)

REFERENCES Verkaeufer,

ProdNr CHARACTER(4)

REFERENCES Produkt,

Umsatz INTEGER,

(EY (Verkt ProdNr)

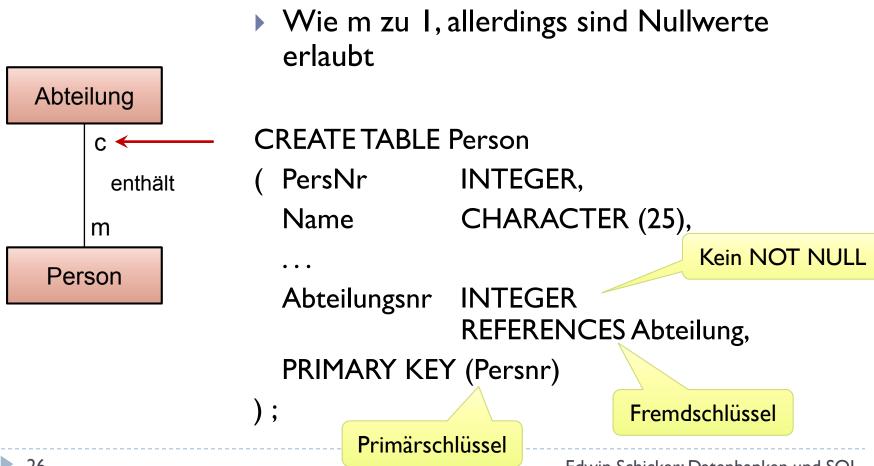
PRIMARY KEY (Verki

Kein NOT NULL, da Teil des Primärschlüssels

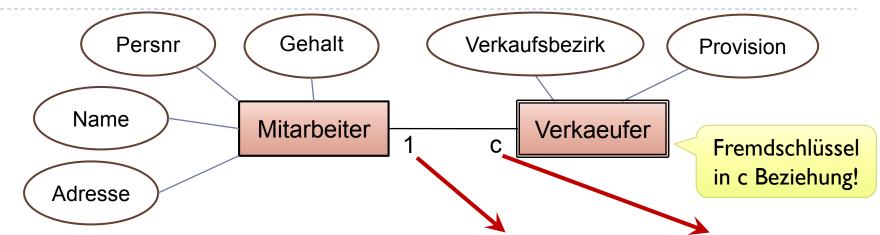
Fremdschlüssel

Fremdschlüssel

#### m zu c Beziehung: Realisierung



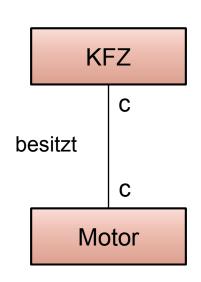
# 1 zu c Beziehung: Realisierung



- Fremdschlüssel in Verkaeufer erfordert NOT NULL und Eindeutigkeit
- Der Primärschlüssel ist meist auch Fremdschlüssel (bei Subtypen!)

# CREATE TABLE Verkaeufer ( PersNr INTEGER REFERENCES Mitarbeiter, PRIMARY KEY (PersNr), ... ); Fremdschlüssel

#### c zu c Beziehung: Realisierung



- Wie m zu c Beziehung, allerdings ist Fremdschlüssel zusätzlich eindeutig
- Empfehlung: Die "umfassendere" Entität enthält den Fremdschlüssel

```
CREATE TABLE KFZ
```

```
( KFZNr INTEGER,
PRIMARY KEY (KFZNr),
MotorNr INTEGER REFERENCES Motor,
UNIQUE (MotorNr),
```

); Eindeutig!

Fremdschlüssel

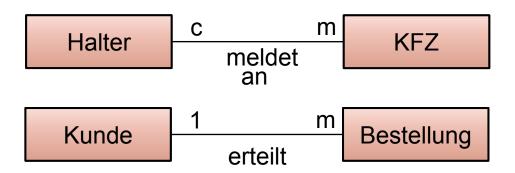
### Zusammenfassung zur Realisierung

Beziehung	Überführung in Relationen und Fremdschlüssel
m zu n	Erfordert Beziehungsrelation mit zwei m zu I oder m zu c Beziehungen
m zu c	Hinzufügen eines Fremdschlüssels zur m Relation
m zu l	Wie m zu c! Zusätzlich: Fremdschlüssel ist NOT NULL
c zu c	Wie m zu c! Zusätzlich: Fremdschlüssel ist UNIQUE
c zu l	Wie c zu c! Zusätzlich: Fremdschlüssel ist NOT NULL Meist ist Fremdschlüssel der Primärschlüssel

### Fremdschlüsseleigenschaften

- (I) Darf ein Fremdschlüsselwert leer bleiben, also Null-Werte enthalten?
- (2) Darf ein Tupel gelöscht werden, auf den sich ein Fremdschlüssel bezieht?
  - Wie sollte die Datenbank reagieren?
- (3) Darf ein Tupel geändert werden, auf den sich ein Fremdschlüssel bezieht?
  - Wie sollte die Datenbank reagieren?

#### Frage 1: Nullwerte erlaubt?



- ▶ ERM gibt die Antwort vor!
  - Bei c Beziehung: Nullwerte sind immer zuzulassen
  - ▶ Bei I Beziehung: Nullwerte sind immer verboten
- Zu beachten:
  - ▶ Für Primärschlüssel gilt immer NOT NULL

### Frage 2: Löschen eines Tupel

- Fremdschlüsselbedingungen in SQL
  - ON DELETE NO ACTION
  - ON DELETE SET NULL
  - ON DELETE CASCADE

#### Funktionsweise

- Wird ein Tupel gelöscht, auf den ein Fremdschlüssel mit obiger Bedingung verweist, dann
  - wird das Löschen dieses Tupel verhindert (Nichtstun, No Action)
  - wird der darauf verweisende Fremdschlüssel auf Null gesetzt (Set Null)
  - wird auch das den Fremdschlüssel enthaltene Tupel gelöscht (Cascade)

# Frage 3: Ändern des Primärschlüssels

- ▶ Analog wird das Ändern eines Primärschlüssel behandelt:
  - ON UPDATE NO ACTION
  - ON UPDATE SET NULL
  - ON UPDATE CASCADE
- Funktionsweise
  - Wird ein Primärschlüsselwert geändert, auf den ein Fremdschlüssel mit obiger Bedingung verweist, dann
    - wird das Ändern dieses Tupel verhindert (Nichtstun, No Action)
    - wird der darauf verweisende Fremdschlüssel auf Null gesetzt (Set Null)
    - wird der Fremdschlüsselwert mit geändert (Cascade)

#### Hinweise zu Frage 2 und 3

- m zu I und c zu I Beziehungen:
  - ON DELETE SET NULL ist nicht erlaubt!
  - ON UPDATE SET NULL ist nicht erlaubt!
- Es gelten die Hinweise zum kaskadierenden Löschen aus Kapitel 2
- Wir fügen zu jedem Fremdschlüssel eine ON DELETE Eigenschaft hinzu
- Wir fügen zu jedem Fremdschlüssel eine ON UPDATE Eigenschaft hinzu
- ▶ ON UPDATE CASCADE wird grundsätzlich empfohlen

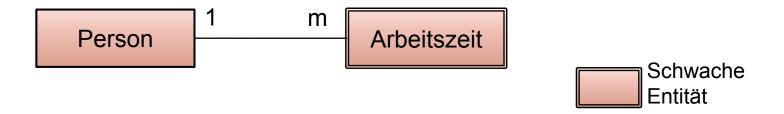
# Relation Verknuepfung (vollständig)

```
CREATE TABLE Verknuepfung
( VerkNr CHARACTER(4)
                       REFERENCES Verkaeufer
                       ON DELETE NO ACTION
                       ON UPDATE CASCADE,
 ProdNr CHARACTER(4)
                       REFERENCES Produkt
                       ON DELETE NO ACTION
                       ON UPDATE CASCADE,
 Umsatz INTEGER,
 PRIMARY KEY (VerkNr, ProdNr)
```

### Relation KFZ (vollständig)

```
CREATE TABLE KFZ
 KFZNr INTEGER,
                                                 Falls Motor kaputt
                       REFERENCES Motor
  MotorNr
            INTEGER
                                                 und entsorgt wird,
                       ON DELETE SET NULL
                                                 so wird automatisch
                                                 die MotorNr auf
                       ON UPDATE CASCADE.
                                                 NULL gesetzt!
  PRIMARY KEY (KFZNr),
 UNIQUE (MotorNr),
```

#### Schwache Entität

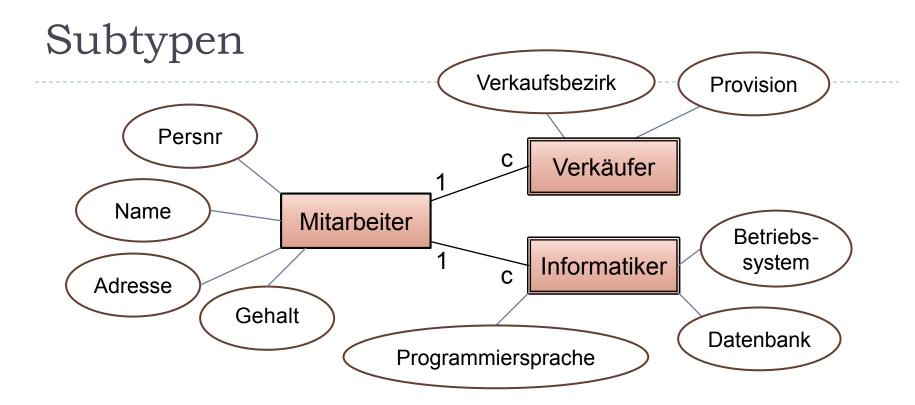


- Arbeitszeit ist vollständig abhängig von der Person
- Also: Arbeitszeit ist schwache Entität gegenüber Person
- Für schwache Entitäten gilt generell:
  - NOT NULL
  - ON DELETE CASCADE
  - ON UPDATE CASCADE

#### Definition (Schwache Entität)

- Eine Entität heißt schwach, wenn für die dazugehörige Relation R gilt:
  - R enthält genau einen Fremdschlüssel mit den drei Eigenschaften Not Null, On Delete Cascade und On Update Cascade.
  - Auf R verweist <u>kein</u> Fremdschlüssel.

▶ Eine Relation, auf die Fremdschlüssel verweisen, ist nicht schwach!



- Verkäufer und Informatiker sind Subtypen zu Mitarbeiter
- Subtypen sind schwach und enthalten Zusatzinformationen
- Es liegen I zu c Beziehungen vor!

### Subtyp Verkaeufer

```
CREATE TABLE Verkaeufer

( PersNr INTEGER REFERENCES Mitarbeiter ON DELETE CASCADE ON UPDATE CASCADE, PRIMARY KEY (PersNr), ... );

Primärschlüssel ist

ON DELETE CONTURDATE CASCADE, ON DELETE CONTURBATE CASCADE, ON DELETE CONTURBATE CASCADE, ON DELETE CONTURBATE CASCADE, ON DELETE CASCADE, ON DEL
```

auch Fremdschlüssel

NOT NULL
ON DELETE CASCADE
ON UPDATE CASCADE
Keine weiteren Fremdschlüssel
Schwache Entität!

### Zusammenfassung

- Bestimmen aller Entitäten mit ihren Eigenschaften.
- ▶ Ermittlung der Beziehungen zwischen den einzelnen Entitäten.
- Derführung der Entitäten in Relationen und der Eigenschaften in die Attribute dieser Relationen.
- Normalformen beachten!
- Dberführung der m zu n Beziehungen in Beziehungsrelationen und aller anderen Beziehungen in Fremdschlüssel.
- Ermittlung der Eigenschaften der Fremdschlüssel. Hier helfen Stichworte wie schwache Entität und Subtyp weiter.