

Datenintegrität

- Integritätsbedingungen
 - Schlüssel
 - Beziehungskardinalitäten
 - Attributdomänen
 - Inklusion bei Generalisierung
- statische Integritätsbedingungen
 - Bedingungen an den Zustand der Datenbasis
- dynamische Integritätsbedingungen
 - Bedingungen an Zustandsübergänge

Referentielle Integrität

Fremdschlüssel

- verweisen auf Tupel einer Relation
- z.B. *gelesenVon* in *Vorlesungen* verweist auf Tupel in Professoren

referentielle Integrität

- Fremdschlüssel müssen auf existierende Tupel verweisen oder einen Nullwert enthalten

Referentielle Integrität in SQL

- Kandidatenschlüssel: **unique**
- Primärschlüssel: **primary key**
- Fremdschlüssel: **foreign key**

```
create table  $R$   
  (  $\alpha$  integer primary key,  
    ... );
```

```
create table  $S$   
  ( ...,  
     $\kappa$  integer references  $R$  );
```

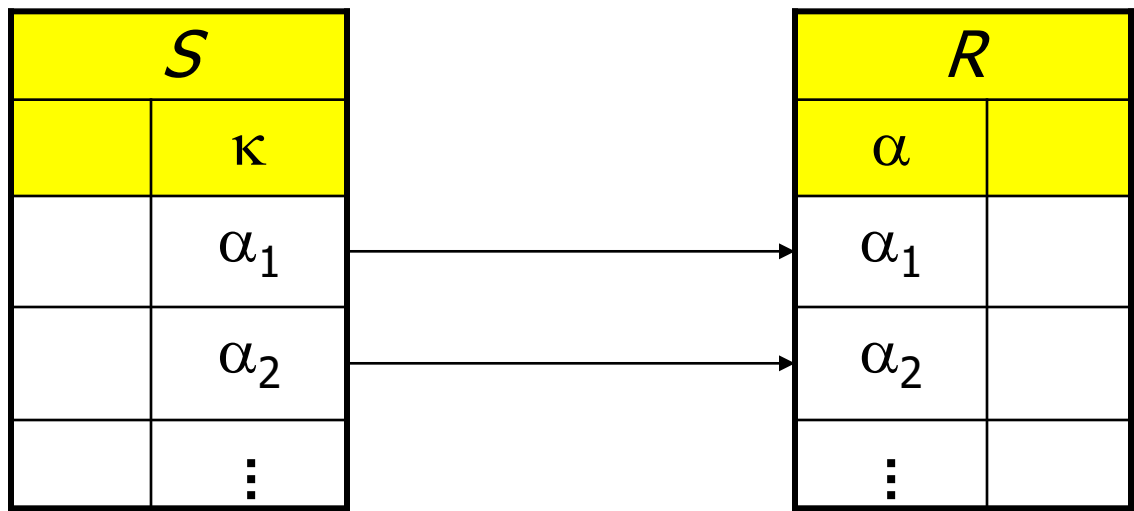
Einhaltung referentieller Integrität

Änderung von referenzierten Daten

1. Default: Zurückweisen der Änderungsoperation
2. Propagieren der Änderungen: **cascade**
3. Verweise auf Nullwert setzen: **set null**

Einhaltung referentieller Integrität

Originalzustand



Änderungsoperationen

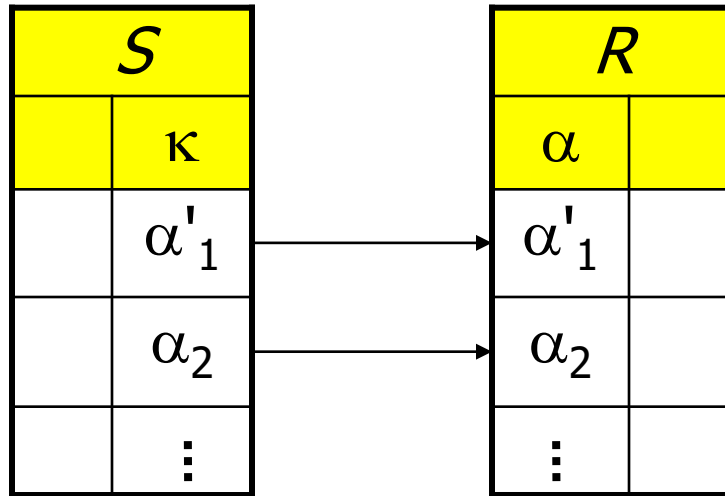
update *R*

set $\alpha = \alpha'_1$
where $\alpha = \alpha_1$;

delete from *R*

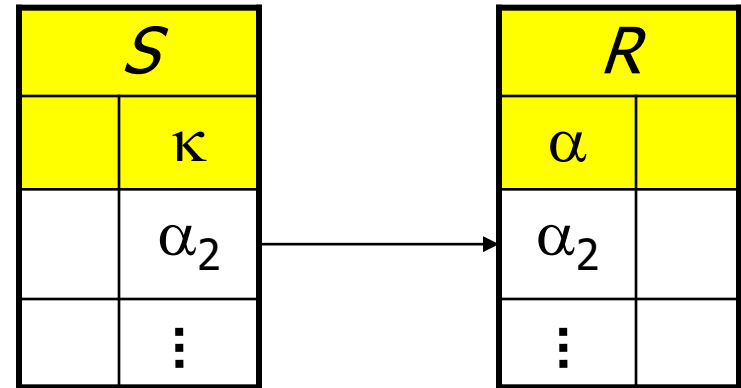
where $\alpha = \alpha_1$;

Kaskadieren



create table *S*

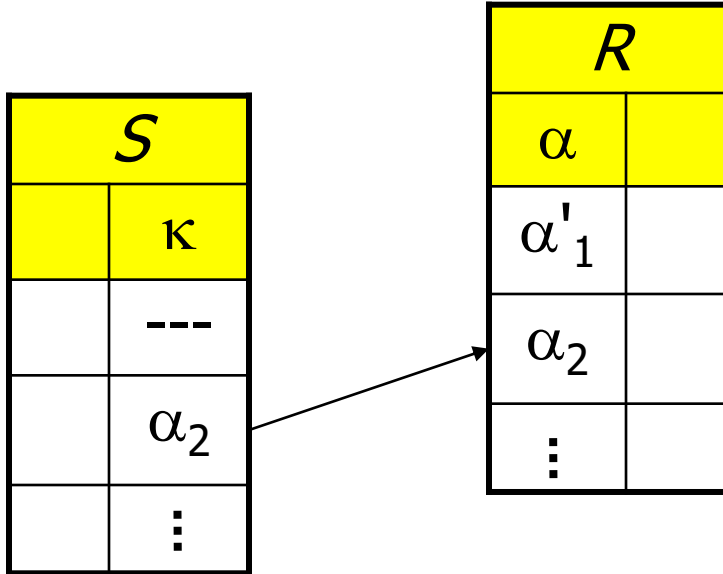
(...,
 κ **integer references *R***
on update cascade);



create table *S*

(...,
 κ **integer references *R***
on delete cascade);

Auf Null setzen

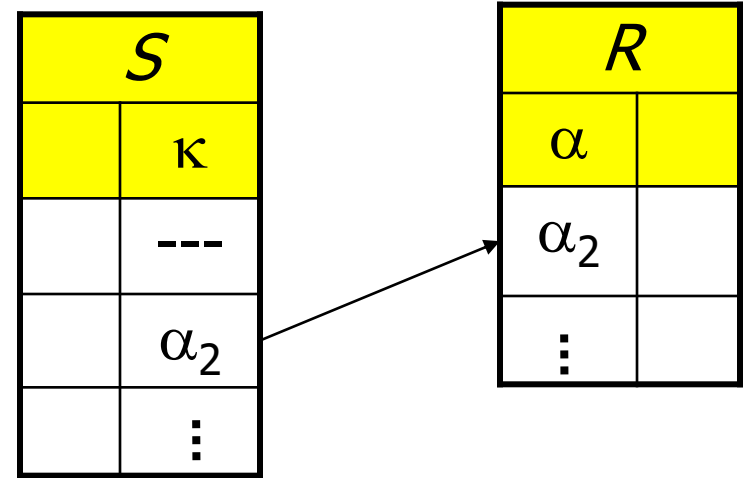


create table *S*

(...,

κ **integer references *R***

on update set null);



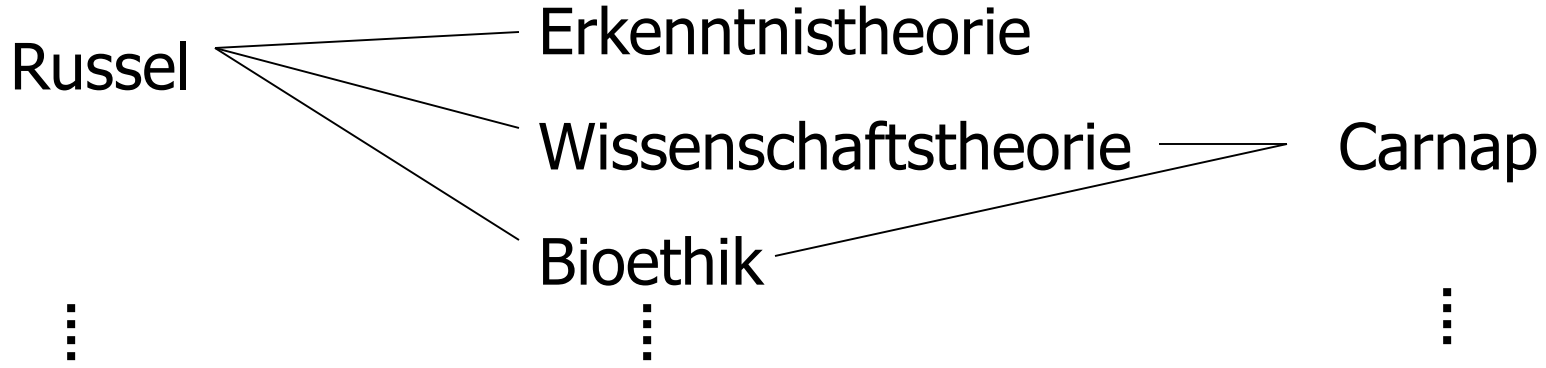
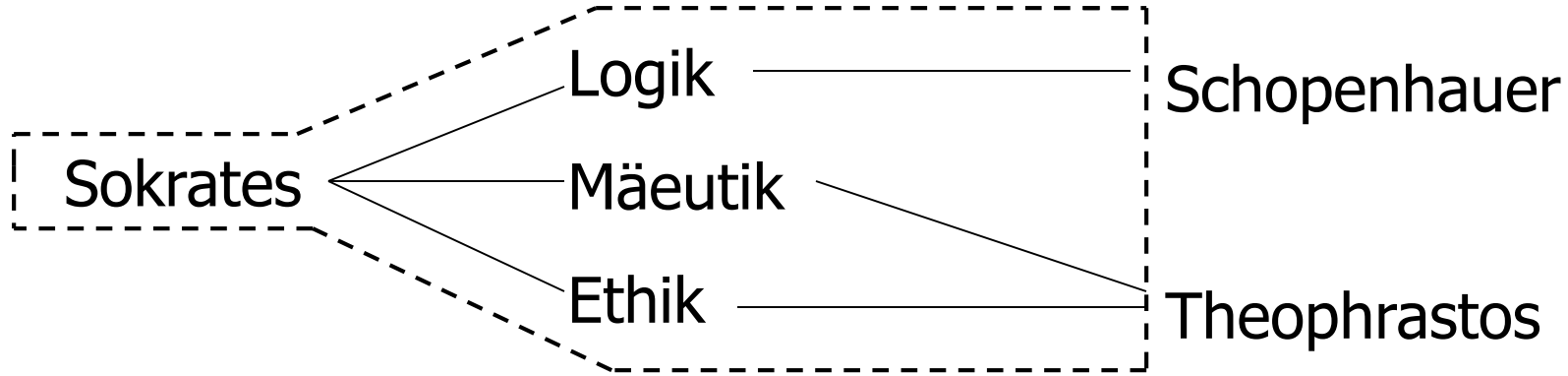
create table *S*

(...,

κ **integer references *R***

on delete set null);

Kaskadierendes Löschen



create table Vorlesungen

(...,

gelesenVon **integer**

references Professoren

on delete cascade);

create table hören

(...,

VorlNr **integer**

references Vorlesungen

on delete cascade);

Einfache statische Integritätsbedingungen

- Wertebereichseinschränkungen
... **check** Semester **between** 1 **and** 13
- Aufzählungstypen
... **check** Rang **in** (`C2`, `C3`, `C4`) ...

Das Universitätsschema mit Integritätsbedingungen

create table Studenten

(MatrNr **integer primary key,**

Name **varchar(30) not null,**

Semester **integer check Semester between 1 and 13),**

create table Professoren

(PersNr **integer primary key,**

Name **varchar(30) not null,**

Rang **character(2) check (Rang in ('C2', 'C3', 'C4')),**

Raum **integer unique);**

create table Assistenten

(PersNr **integer primary key,**
Name **varchar(30) not null,**
Fachgebiet **varchar(30),**
Boss **integer,**
foreign key (Boss) **references Professoren on delete**
 set null);

create table Vorlesungen

(VorlNr **integer primary key,**
Titel **varchar(30),**
SWS **integer,**
gelesen Von **integer references Professoren on delete**
 set null);

create table hören

(MatrNr **integer references** Studenten **on delete**
 cascade,

VorlNr **integer references** Vorlesungen **on delete**
 cascade,

primary key (MatrNr, VorlNr));

create table voraussetzen

(Vorgänger **integer references** Vorlesungen **on delete**
 cascade,

Nachfolger **integer references** Vorlesungen **on**
 delete cascade,

primary key (Vorgänger, Nachfolger));

create table prüfen

(MatrNr **integer references** Studenten **on delete cascade,**
VorlNr **integer references** Vorlesungen,
PersNr **integer references** Professoren **on delete set null,**
Note **numeric (2,1) check** (Note **between 0.7 and 5.0),**
primary key (MatrNr, VorlNr));

Komplexere Konsistenzbedingungen: Leider **selten** / **noch nicht** unterstützt

create table prüfen

```
( MatrNr          integer references Studenten on delete cascade,  
  VorlNr          integer references Vorlesungen,  
  PersNr          integer references Professoren on delete set null,  
  Note            numeric(2,1) check (Note between 0.7 and 5.0),  
  primary key    (MatrNr, VorlNr)
```

```
constraint VorherHören
```

```
  check (exists (select *  
                 from hören h  
                 where h.VorlNr = prüfen.VorlNr and  
                       h.MatrNr = prüfen.MatrNr))
```

```
);
```

- Studenten können sich nur über Vorlesungen prüfen lassen, die sie vorher gehört haben
- Bei jeder Änderung und Einfügung wird die **check**-Klausel ausgewertet
- Operation wird nur durchgeführt, wenn der check **true** ergibt

Datenbank-Trigger

create trigger keine Degradierung

before update on Professoren

for each row

when (old.Rang **is not null**)

begin

if :old.Rang = 'C3' **and** :new.Rang = 'C2' **then**

 :new.Rang := 'C3';

end if;

if :old.Rang = 'C4' **then**

 :new.Rang := 'C4'

end if;

if :new.Rang **is null then**

 :new.Rang := :old.Rang;

end if;

end

Trigger-Erläuterungen: Oracle Konventionen

Dieser Trigger besteht aus vier Teilen:

1. der **create trigger** Anweisung, gefolgt von einem Namen,
2. der Definition des Auslösers, in diesem Fall bevor eine Änderungsoperation (**before update on**) auf einer Zeile (**for each row**) der Tabelle *Professoren* ausgeführt werden kann,
3. einer einschränkenden Bedingung (**when**) und
4. einer Prozedurdefinition in der Oracle-proprietären Syntax

In der Prozedurdefinition bezieht sich *old* auf das noch unveränderte Tupel (den Originalzustand), *new* enthält bereits die Veränderungen durch die Operation.

Gleicher Trigger in DB2 / SQL:1999-Syntax

```
create trigger keineDegradierung
no cascade
before update of Rang on Professoren
referencing old as alterZustand
           new as neuerZustand
for each row
mode DB2SQL
when (alterZustand.Rang is not null)
set neuerZustand.Rang = case
    when neuerZustand.Rang is null then alterZustand.Rang
    when neuerZustand.Rang < 'C2' then alterZustand.Rang
    when neuerZustand.Rang > 'C4' then alterZustand.Rang
    when neuerZustand.Rang < alterZustand.Rang then alterZustand.Rang
    else neuerZustand.Rang
end;
```

Übung: Trigger zur Konsistenzhaltung redundanter Information bei Generalisierung

