

# 会配大學 HEFEI UNIVERSITY



# Datenbanken

# 41. Logisches Schema: 1. Normalform

Thomas Weise (汤卫思) tweise@hfuu.edu.cn

Institute of Applied Optimization (IAO) School of Artificial Intelligence and Big Data Hefei University Hefei, Anhui, China 应用优化研究所 人工智能与大数据学院 合肥大学 中国安徽省合肥市

#### **Databases**



Dies ist ein Kurs über Datenbanken an der Universität Hefei (合肥大学).

Die Webseite mit dem Lehrmaterial dieses Kurses ist https://thomasweise.github.io/databases (siehe auch den QR-Kode unten rechts). Dort können Sie das Kursbuch (in Englisch) und diese Slides finden. Das Repository mit den Beispielen finden Sie unter https://github.com/thomasWeise/databasesCode.



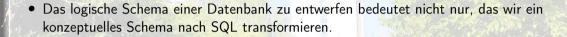
### Outline



- 1. Einleitung
- 2. 1. Normalform
- 3. Zusammengesetzte Attribute: Problem
- 4. Zusammengesetzte Attribute: Lösung
- 5. Mehrwertige Attribute: Problem
- 6. Mehrwertige Attribute: Lösung
- 7. Zusammenfassung







- Das logische Schema einer Datenbank zu entwerfen bedeutet nicht nur, das wir ein konzeptuelles Schema nach SQL transformieren.
- Wir können nun zwar alle Elemente eines konzeptuellen ERDs in ein logisches Modell übersetzen...

Conve

- Das logische Schema einer Datenbank zu entwerfen bedeutet nicht nur, das wir ein konzeptuelles Schema nach SQL transformieren.
- Wir können nun zwar alle Elemente eines konzeptuellen ERDs in ein logisches Modell übersetzen....das heißt aber noch nicht, dass dieses logische Modell dann auch gut ist.
- Um das zu schaffen, sollten wir mehrere Richtlinien und Best Practices befolgen.

- Das logische Schema einer Datenbank zu entwerfen bedeutet nicht nur, das wir ein konzeptuelles Schema nach SQL transformieren.
- Wir können nun zwar alle Elemente eines konzeptuellen ERDs in ein logisches Modell übersetzen....das heißt aber noch nicht, dass dieses logische Modell dann auch gut ist.
- Um das zu schaffen, sollten wir mehrere Richtlinien und Best Practices befolgen.
- Einige der wichtigsten davon betreffen Normalisierung (EN: normalization)<sup>26,31</sup>.

# Normalisierung • Normalisierung ist ein Prozess, der darauf abziehlt, Redundanz zu verringern und Inkonsistenzen sowie Anomalitäten zu vermeiden<sup>62,63</sup>.

- Normalisierung ist ein Prozess, der darauf abziehlt, Redundanz zu verringern und Inkonsistenzen sowie Anomalitäten zu vermeiden<sup>62,63</sup>.
- Normalisierung tauscht dafür langsame Auslesegeschwindigkeit ein.

- Normalisierung ist ein Prozess, der darauf abziehlt, Redundanz zu verringern und Inkonsistenzen sowie Anomalitäten zu vermeiden<sup>62,63</sup>.
- Normalisierung tauscht dafür langsame Auslesegeschwindigkeit ein:
- Daten, die un-normalisiert in einer einzigen Tabelle gespeichert werden könnten müssen stattdessen über INNER JOINs und ähnliche Konstrukte aus mehreren Tabellen (in normalisierter Form) zusammengesetzt werden<sup>40</sup>.

- Normalisierung ist ein Prozess, der darauf abziehlt, Redundanz zu verringern und Inkonsistenzen sowie Anomalitäten zu vermeiden<sup>62,63</sup>.
- Normalisierung tauscht dafür langsame Auslesegeschwindigkeit ein:
- Daten, die un-normalisiert in einer einzigen Tabelle gespeichert werden könnten müssen stattdessen über INNER JOINs und ähnliche Konstrukte aus mehreren Tabellen (in normalisierter Form) zusammengesetzt werden<sup>40</sup>.
- Die Frage, welche Daten normalisiert werden sollten und zu welchem Grad muss also immer unter Berücksichtigung der Performanz beantwortet werden<sup>40</sup>.

- Normalisierung ist ein Prozess, der darauf abziehlt, Redundanz zu verringern und Inkonsistenzen sowie Anomalitäten zu vermeiden<sup>62,63</sup>.
- Normalisierung tauscht dafür langsame Auslesegeschwindigkeit ein:
- Daten, die un-normalisiert in einer einzigen Tabelle gespeichert werden könnten müssen stattdessen über INNER JOINs und ähnliche Konstrukte aus mehreren Tabellen (in normalisierter Form) zusammengesetzt werden<sup>40</sup>.
- Die Frage, welche Daten normalisiert werden sollten und zu welchem Grad muss also immer unter Berücksichtigung der Performanz beantwortet werden<sup>40</sup>.
- Es gibt mehrere Normalformen (EN: normal forms) (NF).

- Normalisierung ist ein Prozess, der darauf abziehlt, Redundanz zu verringern und Inkonsistenzen sowie Anomalitäten zu vermeiden<sup>62,63</sup>.
- Normalisierung tauscht dafür langsame Auslesegeschwindigkeit ein:
- Daten, die un-normalisiert in einer einzigen Tabelle gespeichert werden könnten müssen stattdessen über INNER JOINs und ähnliche Konstrukte aus mehreren Tabellen (in normalisierter Form) zusammengesetzt werden<sup>40</sup>.
- Die Frage, welche Daten normalisiert werden sollten und zu welchem Grad muss also immer unter Berücksichtigung der Performanz beantwortet werden<sup>40</sup>.
- Es gibt mehrere Normalformen (EN: normal forms) (NF).
- Wir betrachten hier die 1NF, die 2NF und die 3NF.

- Normalisierung ist ein Prozess, der darauf abziehlt, Redundanz zu verringern und Inkonsistenzen sowie Anomalitäten zu vermeiden<sup>62,63</sup>.
- Normalisierung tauscht dafür langsame Auslesegeschwindigkeit ein:
- Daten, die un-normalisiert in einer einzigen Tabelle gespeichert werden könnten müssen stattdessen über INNER JOINs und ähnliche Konstrukte aus mehreren Tabellen (in normalisierter Form) zusammengesetzt werden<sup>40</sup>.
- Die Frage, welche Daten normalisiert werden sollten und zu welchem Grad muss also immer unter Berücksichtigung der Performanz beantwortet werden<sup>40</sup>.
- Es gibt mehrere Normalformen (EN: normal forms) (NF).
- Wir betrachten hier die 1NF, die 2NF und die 3NF.
- Höhere Normalformen sind immer mehr restriktiv als niedrige Normalformen.

- Normalisierung ist ein Prozess, der darauf abziehlt, Redundanz zu verringern und Inkonsistenzen sowie Anomalitäten zu vermeiden<sup>62,63</sup>.
- Normalisierung tauscht dafür langsame Auslesegeschwindigkeit ein:
- Daten, die un-normalisiert in einer einzigen Tabelle gespeichert werden könnten müssen stattdessen über INNER JOINs und ähnliche Konstrukte aus mehreren Tabellen (in normalisierter Form) zusammengesetzt werden<sup>40</sup>.
- Die Frage, welche Daten normalisiert werden sollten und zu welchem Grad muss also immer unter Berücksichtigung der Performanz beantwortet werden<sup>40</sup>.
- Es gibt mehrere Normalformen (EN: normal forms) (NF).
- Wir betrachten hier die 1NF, die 2NF und die 3NF.
- Höhere Normalformen sind immer mehr restriktiv als niedrige Normalformen.
- Wenn ein Teil eines logischen Modells in einer höheren Normalform ist, dann ist es automatisch auch in allen niedrigeren Normalformen.



• Die 1. Normalform (1NF) geht zurück bis auf Codd's Paper [22] in dem er 1970 das relationale Datenmodell präsentierte.

- Die 1. Normalform (1NF) geht zurück bis auf Codd's Paper [22] in dem er 1970 das relationale Datenmodell präsentierte.
- In Grunde verlangt sie nur, dass das Design der Tabellen dem relationalen Datenmodell ordentlich folgen soll.

- Die 1. Normalform (1NF) geht zurück bis auf Codd's Paper [22] in dem er 1970 das relationale Datenmodell präsentierte.
- In Grunde verlangt sie nur, dass das Design der Tabellen dem relationalen Datenmodell ordentlich folgen soll.

#### Definition: 1. Normalform

- Die 1. Normalform (1NF) geht zurück bis auf Codd's Paper [22] in dem er 1970 das relationale Datenmodell präsentierte.
- In Grunde verlangt sie nur, dass das Design der Tabellen dem relationalen Datenmodell ordentlich folgen soll.

#### Definition: 1. Normalform

Unter der 1NF müssen alle Zeilen einer Tabelle die selbe Anzahl Spalten haben und alle Spalten müssen unteilbar sein.

• Das schließt also mehrwertige und zusammengesetzte Attribute aus.

- Die 1. Normalform (1NF) geht zurück bis auf Codd's Paper [22] in dem er 1970 das relationale Datenmodell präsentierte.
- In Grunde verlangt sie nur, dass das Design der Tabellen dem relationalen Datenmodell ordentlich folgen soll.

#### Definition: 1. Normalform

- Das schließt also mehrwertige und zusammengesetzte Attribute aus.
- Wie wir bereits gesagt haben, werden diese im relationalen Modell sowieso nicht unterstützt.

- Die 1. Normalform (1NF) geht zurück bis auf Codd's Paper [22] in dem er 1970 das relationale Datenmodell präsentierte.
- In Grunde verlangt sie nur, dass das Design der Tabellen dem relationalen Datenmodell ordentlich folgen soll.

#### Definition: 1. Normalform

- Das schließt also mehrwertige und zusammengesetzte Attribute aus.
- Wie wir bereits gesagt haben, werden diese im relationalen Modell sowieso nicht unterstützt.
- Warum gibt es dann diese Normalform überhaupt?

- Die 1. Normalform (1NF) geht zurück bis auf Codd's Paper [22] in dem er 1970 das relationale Datenmodell präsentierte.
- In Grunde verlangt sie nur, dass das Design der Tabellen dem relationalen Datenmodell ordentlich folgen soll.

#### Definition: 1. Normalform

- Das schließt also mehrwertige und zusammengesetzte Attribute aus.
- Wie wir bereits gesagt haben, werden diese im relationalen Modell sowieso nicht unterstützt.
- Warum gibt es dann diese Normalform überhaupt?
- Wenn sie von allen Tabellen sowieso erfüllt wird, dann brauchen wir sie auch nicht diskutieren.

# 1. Normalform kann verletzt werden • Wir haben ja bereits gelernt, wie man Entitätstypen des konzeptuellen Schemas in Tabellen im logischen Schema übersetzt.

- Wir haben ja bereits gelernt, wie man Entitätstypen des konzeptuellen Schemas in Tabellen im logischen Schema übersetzt.
- Wir haben gesagt, dass mehrwertge Attribute eigentständige Tabellen werden.

- Wir haben ja bereits gelernt, wie man Entitätstypen des konzeptuellen Schemas in Tabellen im logischen Schema übersetzt.
- Wir haben gesagt, dass mehrwertge Attribute eigentständige Tabellen werden.
- Zusammengesetzte Attribute rekursiv in ihre unteilbaren Komponenten heruntergebrochen, die dann zu Spalten werden.

- Wir haben ja bereits gelernt, wie man Entitätstypen des konzeptuellen Schemas in Tabellen im logischen Schema übersetzt.
- Wir haben gesagt, dass mehrwertge Attribute eigentständige Tabellen werden.
- Zusammengesetzte Attribute rekursiv in ihre unteilbaren Komponenten heruntergebrochen, die dann zu Spalten werden.
- Wenn wir das relationale Datenmodell verwenden, dann produzieren wir ganz natürlich logische Schemas in der 1NF.

- Wir haben ja bereits gelernt, wie man Entitätstypen des konzeptuellen Schemas in Tabellen im logischen Schema übersetzt.
- Wir haben gesagt, dass mehrwertge Attribute eigentständige Tabellen werden.
- Zusammengesetzte Attribute rekursiv in ihre unteilbaren Komponenten heruntergebrochen, die dann zu Spalten werden.
- Wenn wir das relationale Datenmodell verwenden, dann produzieren wir ganz natürlich logische Schemas in der 1NF.
- Das stimmt aber nur, wenn wir mehrwertige und zusammengesetzte Attribute auch als solche *erkennen*.

- Wir haben ja bereits gelernt, wie man Entitätstypen des konzeptuellen Schemas in Tabellen im logischen Schema übersetzt.
- Wir haben gesagt, dass mehrwertge Attribute eigentständige Tabellen werden.
- Zusammengesetzte Attribute rekursiv in ihre unteilbaren Komponenten heruntergebrochen, die dann zu Spalten werden.
- Wenn wir das relationale Datenmodell verwenden, dann produzieren wir ganz natürlich logische Schemas in der 1NF.
- Das stimmt aber nur, wenn wir mehrwertige und zusammengesetzte Attribute auch als solche *erkennen*.
- Wenn eine Tabelle Attribute hat, die von ihrer Bedeutung her zusammengesetzt sind, wir diese aber als einzelne Attribute implementieren, dann verletzen wir die 1NF.

- Wir haben ja bereits gelernt, wie man Entitätstypen des konzeptuellen Schemas in Tabellen im logischen Schema übersetzt.
- Wir haben gesagt, dass mehrwertge Attribute eigentständige Tabellen werden.
- Zusammengesetzte Attribute rekursiv in ihre unteilbaren Komponenten heruntergebrochen, die dann zu Spalten werden.
- Wenn wir das relationale Datenmodell verwenden, dann produzieren wir ganz natürlich logische Schemas in der 1NF.
- Das stimmt aber nur, wenn wir mehrwertige und zusammengesetzte Attribute auch als solche *erkennen*.
- Wenn eine Tabelle Attribute hat, die von ihrer Bedeutung her zusammengesetzt sind, wir diese aber als einzelne Attribute implementieren, dann verletzen wir die 1NF.
- Wenn ein Attribut mehrwertig ist, wir aber versuchen, es durch mehrere Spalten zu speichern anstatt es in eine separate Tabelle zu tun, dann verletzen wir die 1NF.

- Wir haben ja bereits gelernt, wie man Entitätstypen des konzeptuellen Schemas in Tabellen im logischen Schema übersetzt.
- Wir haben gesagt, dass mehrwertge Attribute eigentständige Tabellen werden.
- Zusammengesetzte Attribute rekursiv in ihre unteilbaren Komponenten heruntergebrochen, die dann zu Spalten werden.
- Wenn wir das relationale Datenmodell verwenden, dann produzieren wir ganz natürlich logische Schemas in der 1NF.
- Das stimmt aber nur, wenn wir mehrwertige und zusammengesetzte Attribute auch als solche *erkennen*.
- Wenn eine Tabelle Attribute hat, die von ihrer Bedeutung her zusammengesetzt sind, wir diese aber als einzelne Attribute implementieren, dann verletzen wir die 1NF.
- Wenn ein Attribut mehrwertig ist, wir aber versuchen, es durch mehrere Spalten zu speichern anstatt es in eine separate Tabelle zu tun, dann verletzen wir die 1NF.
- Schauen wir uns mal an, was dann passiert.

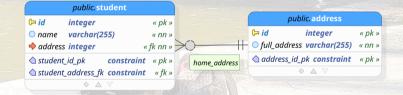


Zusammengesetzte Attribute: Problem



# Verletzung der 1. Normalform durch Zusammengesetze Attribute

 Hier zeigen wir einen Tail eines logischen Modells, dass Studenten- und Addressdatensätze verbindet.



# Verletzung der 1. Normalform durch Zusammengesetze Attribute

- Hier zeigen wir einen Tail eines logischen Modells, dass Studenten- und Addressdatensätze verbindet.
- Im Modell hat jeder Student genau eine Adresse und einen Namen.



# Verletzung der 1. Normalform durch Zusammengesetze Attribute

- Hier zeigen wir einen Tail eines logischen Modells, dass Studenten- und Addressdatensätze verbindet.
- Im Modell hat jeder Student genau eine Adresse und einen Namen.
- Die Adressen sind als Text in einer eigenständigen Tabelle gespeichert.



#### Tabelle address

 Hier sehen wir das vom PgModeler generierte Skript zum Erstellen der Tabelle address.

```
Vo Desta Contraction of the Cont
```

-- object: public.address | tupe: TABLE --

-- DROP TABLE IF EXISTS public, address CASCADE:

#### Tabelle address

- Hier sehen wir das vom PgModeler generierte Skript zum Erstellen der Tabelle address.
- Die Tabelle hat zwei Spalten, nämlich den Ersatz-Primärschlüssel id und die Spalte full\_address, welche variabel-langen Text von bis zu 255 Zeichen beinhaltet



-- object: public.address | tupe: TABLE --

# psql 16.11 succeeded with exit code 0.

CREATE TABLE public.address (

ALTER TABLE

-- DROP TABLE IF EXISTS public address CASCADE:

#### Tabelle address

- Hier sehen wir das vom PgModeler generierte Skript zum Erstellen der Tabelle address.
- Die Tabelle hat zwei Spalten, nämlich den Ersatz-Primärschlüssel id und die Spalte full\_address, welche variabel-langen Text von bis zu 255 Zeichen beinhaltet.
- Wie der Name schon sagt speichert diese Tabelle die Adressen der Studenten.



object: public.address | tupe: TABLE --

# psql 16.11 succeeded with exit code 0.

CREATE TABLE public.address (

ALTER TABLE

-- DROP TABLE IF EXISTS public address CASCADE:

 Hier sehen wir das vom PgModeler generierte Skript zum Erstellen der Tabelle student.



```
1 -- object: public.student | type: TABLE --
-- DROP TABLE IF EXISTS public.student CASCADE;
3 CREATE TABLE public.student (
    id integer NOT NULL GENERATED BY DEFAULT AS IDENTITY ,
    name varchar(255) NOT NULL,
    dours integer NOT NULL,
    CONSTRAINT student_id_pk PRIMARY KEY (id)
3);
-- ddl-end --
ALTER TABLE public.student OWNER TO postgres;
-- ddl-end --

$ paql "postgres://postgres:XXX@localhost/anomalies" -v ON_ERROR_STOP=1
    CREATE TABLE
ALTER TABLE
ALTER TABLE
# paql 16.11 succeeded with exit code 0.
```

- Hier sehen wir das vom PgModeler generierte Skript zum Erstellen der Tabelle student.
- Auch sie hat einen Ersatz-Primärschlüssel id.



```
-- DROP TABLE IF EXISTS public.student CASCADE;

CREATE TABLE public.student (
   id integer NOT NULL GENERATED BY DEFAULT AS IDENTITY ,
   name varchar(255) NOT NULL,
   address integer NOT NULL,
   CONSTRAINT student_id_pk PRIMARY KEY (id)
);
   - ddl-end --

ALTER TABLE public.student OWNER TO postgres;
   -- ddl-end --

$ psql "postgres://postgres:XXX@localhost/anomalies" -v ON_ERROR_STOP=1
   -- ebf 04_public_student_table_5075.sql

CREATE TABLE
# psql 16.11 succeeded with exit code 0.
```

-- object: public.student | type: TABLE --

- Hier sehen wir das vom PgModeler generierte Skript zum Erstellen der Tabelle student.
- Auch sie hat einen Ersatz-Primärschlüssel id.
- Sie hat auch die Spalte name um die Namen der Studenten zu speichern.



```
-- object: public.student | type: TABLE --
-- DROP TABLE IF EXISTS public.student CASCADE;

CREATE TABLE public.student (
   id integer NOT NULL GENERATED BY DEFAULT AS IDENTITY ,
   name varchar(255) NOT NULL,
   address integer NOT NULL,
   address integer NOT NULL,
   cONSTRAINT student_id_pk PRIMARY KEY (id)
);
-- ddl-end --

ALTER TABLE public.student OWNER TO postgres;
-- ddl-end --

$ psql "postgres://postgres:XXX@localhost/anomalies" -v ON_ERROR_STOP=1
-- ebf 04_public_student_table_5075.sql
CREATE TABLE
ALTER TABLE
ALTER TABLE
# psql 16.11 succeeded with exit code 0.
```

- Hier sehen wir das vom PgModeler generierte Skript zum Erstellen der Tabelle student.
- Auch sie hat einen Ersatz-Primärschlüssel id.
- Sie hat auch die Spalte name um die Namen der Studenten zu speichern.
- Die Spalte address hat einen Fremdschlüssel auf die Spalte id der Tabelle address.



```
-- object: public.student | type: TABLE --
-- DROP TABLE IF EXISTS public.student CASCADE;

CREATE TABLE public.student (
   id integer NOT NULL GENERATED BY DEFAULT AS IDENTITY ,
   name varchar(255) NOT NULL,
   address integer NOT NULL,
   CONSTRAINT student_id_pk PRIMARY KEY (id)
);
-- ddl-end --

ALTER TABLE public.student OWNER TO postgres;
-- ddl-end --

$ psql "postgres://postgres:XXX@localhost/anomalies" -v ON_ERROR_STOP=1
    -- bef 04_public_student_table_5075.sql

CREATE TABLE
ALTER TABLE
# psql 16.11 succeeded with exit code 0.
```

- Hier sehen wir das vom PgModeler generierte Skript zum Erstellen der Tabelle student.
- Auch sie hat einen Ersatz-Primärschlüssel id.
- Sie hat auch die Spalte name um die Namen der Studenten zu speichern.
- Die Spalte address hat einen Fremdschlüssel auf die Spalte id der Tabelle address.
- Dieser wird über eine REFERENCES-Einschränkung gesichert.



- Hier sehen wir das vom PgModeler generierte Skript zum Erstellen der Tabelle student.
- Auch sie hat einen Ersatz-Primärschlüssel id.
- Sie hat auch die Spalte name um die Namen der Studenten zu speichern.
- Die Spalte address hat einen Fremdschlüssel auf die Spalte id der Tabelle address.
- Dieser wird über eine REFERENCES-Einschränkung gesichert.
- Die Skripte dafür und zum Erstellen bzw. später zum Löschen der Datenbank lassen wir hier aber weg.



 Jetzt fügen wir Daten in die Datenbank ein.

```
THE WILLIAM STATES
```

```
/** Insert data into the database. */

-- Insert several address records.

INSERT INTO address (full_address) VALUES

('Hefei University, Hefei 230601 Jinkaiqu, Hefei, Anhui, China'),

('Canal Street 4, Chinatown, New York, NY, USA'),

('West Street, Licheng District, Quanzhou 362002, Fujian, PRC');

-- Create the student records.

INSERT INTO student (name, address) VALUES

('Bibbo', 1), ('Bebbo', 2), ('Bibbi', 3), ('Babbo', 4);

$\frac{\partial paq1 \text{ "postgres://postgres:XXX@localhost/anomalies" -v ON_ERROR_STOP=1 \to -ebf insert.sql

INSERT 0 4

# psql 16.11 succeeded with exit code 0.
```

- Jetzt fügen wir Daten in die Datenbank ein.
- Erstmal erstellen wir vier Addresse.

```
VI DILIVERCE
```

```
/** Insert data into the database. */

-- Insert several address records.

INSERT INTO address (full_address) VALUES

('Hefei University, Hefei 230601 Jinkaiqu, Hefei, Anhui, China'),

('Am Rathaus 1, 09111 Zentrum, Chemnitz, Sachsen, Deutschland'),

('Canal Street 4, Chinatown, New York, NY, USA'),

('West Street, Licheng District, Quanzhou 362002, Fujian, PRC');

-- Create the student records.

INSERT INTO student (name, address) VALUES

('Bibbo', 1), ('Bebbo', 2), ('Bibbi', 3), ('Babbo', 4);

$ psql "postgres://postgres:XXX@localhost/anomalies" -v ON_ERROR_STOP=1

-- ebf insert.sql
INSERT 0 4

# psql 16.11 succeeded with exit code 0.
```

- Jetzt fügen wir Daten in die Datenbank ein.
- Erstmal erstellen wir vier Addresse:
  - 1. eine in unserer Universität Hefei (合肥大学) in der schönen Stadt Hefei (合肥市) in China.

```
/** Insert data into the database. */

- Insert several address records.

INSERT INTO address (full_address) VALUES

('Hefei University, Hefei 230601 Jinkaiqu, Hefei, Anhui, China'),

('Am Rathaus 1, 09111 Zentrum, Chemnitz, Sachsen, Deutschland'),

('Canal Street 4, Chinatoun, New York, NY, USA'),

('West Street, Licheng District, Quanzhou 362002, Fujian, PRC');

- Create the student records.

INSERT INTO student (name, address) VALUES

('Bibbo', 1), ('Bebbo', 2), ('Bibbi', 3), ('Babbo', 4);

$ psql "postgres://postgres:XXX@localhost/anomalies" -v ON_ERROR_STOP=1

--ebf insert.sql
INSERT 0 4

# psql 16.11 succeeded with exit code 0.
```

- Jetzt fügen wir Daten in die Datenbank ein.
- Erstmal erstellen wir vier Addresse:
  - 1. eine in unserer Universität Hefei (合肥大学) in der schönen Stadt Hefei (合肥市) in China,
  - 2. eine in meiner Heimatstadt Chemnitz in Deutschland.



- Jetzt fügen wir Daten in die Datenbank ein.
- Erstmal erstellen wir vier Addresse:
  - 1. eine in unserer Universität Hefei (合肥大学) in der schönen Stadt Hefei (合肥市) in China,
  - 2. eine in meiner Heimatstadt Chemnitz in Deutschland,
  - 3. eine in der Chinatown von New York, USA.



- Jetzt fügen wir Daten in die Datenbank ein.
- Erstmal erstellen wir vier Addresse:
  - 1. eine in unserer Universität Hefei (合肥大学) in der schönen Stadt Hefei (合肥市) in China,
  - 2. eine in meiner Heimatstadt Chemnitz in Deutschland,
  - 3. eine in der Chinatown von New York, USA und
  - 4. eine in der Stadt Quanzhou (泉州市), China.



```
/** Insert data into the database. */

- Insert several address records.

INSERT INTO address (full_address) VALUES

('Hefei University, Hefei 230601 Jinkaiqu, Hefei, Anhui, China'),
('Am Rathaus 1, 09111 Zentrum, Chemnitz, Sachsen, Deutschland'),
('Canal Street 4, Chinatown, New York, NY, USA'),
('West Street, Licheng District, Quanzhou 362002, Fujian, PRC');

- Create the student records.

INSERT INTO student (name, address) VALUES

('Bibbo', 1), ('Bebbo', 2), ('Bibbi', 3), ('Babbo', 4);

$ psql "postgres://postgres:XXX@localhost/anomalies" -v ON_ERROR_STOP=:

--ebf insert.sql
INSERT 0 4

INSERT 0 4

# psql 16.11 succeeded with exit code 0.
```

- Jetzt fügen wir Daten in die Datenbank ein.
- Erstmal erstellen wir vier Addresse.
- Dann erstellen wir vier student-Datensätze, für Herrn Bibbo, Herrn Bebbo, Frau Bibbi und Herrn Bebbo.

```
We William Control of the Control of
```

```
/** Insert data into the database. */

-- Insert several address records.

INSERT INTO address (full_address) VALUES

('Hefei University, Hefei 230601 Jinkaiqu, Hefei, Anhui, China'),
('Am Rathaus 1, 09111 Zentrum, Chemnitz, Sachsen, Deutschland'),
('Canal Street 4, Chinatown, New York, NY, USA'),
('West Street, Licheng District, Quanzhou 362002, Fujian, PRC');

-- Create the student records.

INSERT 1NTO student (name, address) VALUES
('Bibbo', 1), ('Bebbo', 2), ('Bibbi', 3), ('Babbo', 4);

$ psql "postgres://postgres:XXX@localhost/anomalies" -v ON_ERROR_STOP=1

-- ebf insert.sql
INSERT 0 4
INSERT 0 4
# psql 16.11 succeeded with exit code 0.
```

- Jetzt fügen wir Daten in die Datenbank ein.
- Erstmal erstellen wir vier Addresse.
- Dann erstellen wir vier student-Datensätze, für Herrn Bibbo, Herrn Bebbo, Frau Bibbi und Herrn Bebbo.
- Diese sind über ihre Fremdschlüssel mit genau den Adressen oben verbunden.

```
No Secretary
```

```
/** Insert data into the database. */
-- Insert several address records.

INSERT INTO address (full_address) VALUES

('Hefei University, Hefei 230601 Jinkaiqu, Hefei, Anhui, China'),
('Am Rathaus 1, 09111 Zentrum, Chemnitz, Sachsen, Deutschland'),
('Ganal Street 4, Chinatown, New York, NY, USA'),
('West Street, Licheng District, Quanzhou 362002, Fujian, PRC');
-- Create the student records.

INSERT 1NTO student (name, address) VALUES
('Bibbo', 1), ('Bebbo', 2), ('Bibbi', 3), ('Babbo', 4);

$ psql "postgres://postgres:XXX@localhost/anomalies" -v ON_ERROR_STOP=1
-- ebf insert.sql
INSERT 0 4
INSERT 0 4
# psql 16.11 succeeded with exit code 0.
```

- Jetzt fügen wir Daten in die Datenbank ein.
- Erstmal erstellen wir vier Addresse.
- Dann erstellen wir vier student-Datensätze, für Herrn Bibbo, Herrn Bebbo, Frau Bibbi und Herrn Bebbo.
- Diese sind über ihre Fremdschlüssel mit genau den Adressen oben verbunden.
- Das sieht erstmal gut aus.





# Das Problem • Das sieht erstmal gut aus. • Und alles könnte auch gut sein.

- Das sieht erstmal gut aus.
- Und alles könnte auch gut sein.
- Wenn wir die Adressen immer als einzelne, unstrukturierte Zeichenketten verwenden würden.

- Das sieht erstmal gut aus.
- Und alles könnte auch gut sein.
- Wenn wir die Adressen immer als einzelne, unstrukturierte Zeichenketten verwenden würden.
- Aber das ist nicht unbedingt so, besonders in unserem Lehre-Management-System.

- Das sieht erstmal gut aus.
- Und alles könnte auch gut sein.
- Wenn wir die Adressen immer als einzelne, unstrukturierte Zeichenketten verwenden würden.
- Aber das ist nicht unbedingt so, besonders in unserem Lehre-Management-System.
- In unserem Beispiel wohnt Herr Bibbo in unserer Uni und Herr Babbo kommt aus Quanzhou.

- Das sieht erstmal gut aus.
- Und alles könnte auch gut sein.
- Wenn wir die Adressen immer als einzelne, unstrukturierte Zeichenketten verwenden würden.
- Aber das ist nicht unbedingt so, besonders in unserem Lehre-Management-System.
- In unserem Beispiel wohnt Herr Bibbo in unserer Uni und Herr Babbo kommt aus Quanzhou.
- Herr Bebbo und Frau Bibbi sind aber ausländische Austauschstudenten (留学生) aus Deutschland bzw. den USA.

- Das sieht erstmal gut aus.
- Und alles könnte auch gut sein.
- Wenn wir die Adressen immer als einzelne, unstrukturierte Zeichenketten verwenden würden.
- Aber das ist nicht unbedingt so, besonders in unserem Lehre-Management-System.
- In unserem Beispiel wohnt Herr Bibbo in unserer Uni und Herr Babbo kommt aus Quanzhou.
- Herr Bebbo und Frau Bibbi sind aber ausländische Austauschstudenten (留学生) aus Deutschland bzw. den USA.
- Stellen Sie sich vor, die Tabellen wären viel größer?

- Das sieht erstmal gut aus.
- Und alles könnte auch gut sein.
- Wenn wir die Adressen immer als einzelne, unstrukturierte Zeichenketten verwenden würden.
- Aber das ist nicht unbedingt so, besonders in unserem Lehre-Management-System.
- In unserem Beispiel wohnt Herr Bibbo in unserer Uni und Herr Babbo kommt aus Quanzhou.
- Herr Bebbo und Frau Bibbi sind aber ausländische Austauschstudenten (留学生) aus Deutschland bzw. den USA.
- Stellen Sie sich vor, die Tabellen wären viel größer?
- Was wäre, wenn wir fragen würden, welche unserer Studenten denn eine chinesische Adresse haben?

- Das sieht erstmal gut aus.
- Und alles könnte auch gut sein.
- Wenn wir die Adressen immer als einzelne, unstrukturierte Zeichenketten verwenden würden.
- Aber das ist nicht unbedingt so, besonders in unserem Lehre-Management-System.
- In unserem Beispiel wohnt Herr Bibbo in unserer Uni und Herr Babbo kommt aus Quanzhou.
- Herr Bebbo und Frau Bibbi sind aber ausländische Austauschstudenten (留学生) aus Deutschland bzw. den USA.
- Stellen Sie sich vor, die Tabellen wären viel größer?
- Was wäre, wenn wir fragen würden, welche unserer Studenten denn eine chinesische Adresse haben?
- Wir würden wir das tun?

 Nun, wir haben genau sowas schonmal im Kontext unseres Fabrikbeispiels gemacht.



/\*\* Get a list of students from China. \*/

- Nun, wir haben genau sowas schonmal im Kontext unseres Fabrikbeispiels gemacht.
- Damals haben wir einen
   ILIKE-Ausdruck<sup>50</sup> geschrieben und das machen wir jetzt auch.



```
/** Cet a list of students from China. */

-- Fails to get addresses from the PRC and includes addresses from
-- Chinatown, New York.

SELECT name, full_address as address_attempt_1 FROM student
INNER JOIN address ON student.address = address.id
WHERE full_address ILIke 'Kchina'k':
```

- Nun, wir haben genau sowas schonmal im Kontext unseres Fabrikbeispiels gemacht.
- Damals haben wir einen ILIKE-Ausdruck<sup>50</sup> geschrieben und das machen wir jetzt auch.
- Wir kombinieren die Tabellen student und address mit einem INNER JOIN.



```
/** Get a list of students from China. */

-- Fails to get addresses from the PRC and includes addresses from
-- Chinatown, New York.

SELECT name, full_address as address_attempt_1 FROM student
INNER JOIN address ON student.address = address.id
WHERE full address LIKE '\( '\) (Ahina'\):
```

- Nun, wir haben genau sowas schonmal im Kontext unseres Fabrikbeispiels gemacht.
- Damals haben wir einen ILIKE-Ausdruck<sup>50</sup> geschrieben und das machen wir jetzt auch.
- Wir kombinieren die Tabellen student und address mit einem INNER JOIN.
- Dann behalten wir nur die Zeilen mit full\_address ILIKE '%china%'.



```
/** Get a list of students from China. */

-- Fails to get addresses from the PRC and includes addresses from
-- Chinatown, New York.

SELECT name, full_address as address_attempt_1 FROM student
INNER JOIN address ON student.address = address.id

WHERE full_address ILIKE '%china%';
```

- Nun, wir haben genau sowas schonmal im Kontext unseres Fabrikbeispiels gemacht.
- Damals haben wir einen
   ILIKE-Ausdruck<sup>50</sup> geschrieben und das machen wir jetzt auch.
- Wir kombinieren die Tabellen student und address mit einem INNER JOIN.
- Dann behalten wir nur die Zeilen mit full\_address ILIKE '%china%'.
- In anderen Worten, wir behalten die Zeilen, wo das Wort "china" irgendwo in der Spalte full\_address, gleichgültig ob es groß- oder klein geschrieben ist.



```
-- Fails to get addresses from the PRC and includes addresses from
-- Chinatown, New York.

SELECT name, full_address as address_attempt_1 FROM student
INNER JOIN address ON student.address = address.id

WHERE full_address ILIKE '%china%';

$ psql "postgres://postgres:XXX@localhost/anomalies" -v ON_ERROR_STOP=1
-- ebf select_1.sql
address_attempt_1

Bibbo | Hefei University, Hefei 230601 Jinkaiqu, Hefei, Anhui, China
Bibbi | Canal Street 4, Chinatown, New York, NY, USA
(2 rows)
```

/\*\* Get a list of students from China. \*/

- Damals haben wir einen
   ILIKE-Ausdruck<sup>50</sup> geschrieben und das machen wir jetzt auch.
- Wir kombinieren die Tabellen student und address mit einem INNER JOIN.
- Dann behalten wir nur die Zeilen mit full\_address ILIKE '%china%'.
- In anderen Worten, wir behalten die Zeilen, wo das Wort "china" irgendwo in der Spalte full\_address, gleichgültig ob es groß- oder klein geschrieben ist.
- Wir bekommen zwei Studenten heraus, Herrn Bibbo und Frau Bibbi.



```
-- Fails to get addresses from the PRC and includes addresses from
-- Chinatoum, New York.

SELECT name, full_address as address_attempt_1 FROM student
INNER JOIN address ON student.address = address.id

WHERE full_address ILIKE '%china%';

$ psql "postgres://postgres:XXX@localhost/anomalies" -v ON_ERROR_STOP=1
-- -- bf select_1.sql
name | address_attempt_1
```

Bibbi | Canal Street 4, Chinatown, New York, NY, USA

| Hefei University, Hefei 230601 Jinkaigu, Hefei, Anhui, China

/\*\* Get a list of students from China. \*/

# psql 16.11 succeeded with exit code 0.

(2 rows)

- Wir kombinieren die Tabellen student und address mit einem INNER JOIN.
- Dann behalten wir nur die Zeilen mit full\_address ILIKE '%china%'.
- In anderen Worten, wir behalten die Zeilen, wo das Wort "china" irgendwo in der Spalte full\_address, gleichgültig ob es groß- oder klein geschrieben ist.
- Wir bekommen zwei Studenten heraus, Herrn Bibbo und Frau Bibbi.
- Frau Bibbi ist aber eine ausländische Studentin.



/\*\* Get a list of students from China. \*/

- Dann behalten wir nur die Zeilen mit full\_address ILIKE '%china%'.
- In anderen Worten, wir behalten die Zeilen, wo das Wort "china" irgendwo in der Spalte full\_address, gleichgültig ob es groß- oder klein geschrieben ist.
- Wir bekommen zwei Studenten heraus, Herrn Bibbo und Frau Bibbi.
- Frau Bibbi ist aber eine ausländische Studentin.
- Sie wohnt in Chinatown, New York.



```
/** Get a list of students from China. */

-- Fails to get addresses from the PRC and includes addresses from
-- Chinatown, New York.

SELECT name, full_address as address_attempt_1 FROM student
INNER JOIN address ON student.address = address.id
WHERE full address ILIKE 'Kchina'k':
```

- In anderen Worten, wir behalten die Zeilen, wo das Wort "china" irgendwo in der Spalte full\_address, gleichgültig ob es groß- oder klein geschrieben ist.
- Wir bekommen zwei Studenten heraus, Herrn Bibbo und Frau Bibbi.
- Frau Bibbi ist aber eine ausländische Studentin.
- Sie wohnt in Chinatown, New York.
- Herr Babbo wurde gar nicht gelistet, denn er hat in seiner Adresse "PRC" als Land angegeben, also die Volksrepublik China (中华人民共和国).

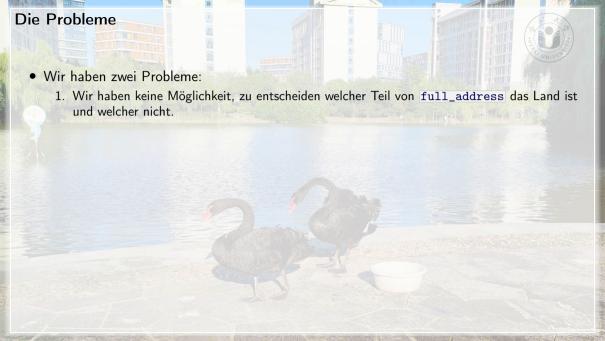


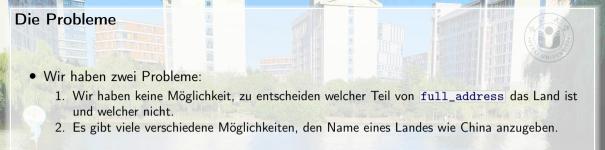
```
/** Get a list of students from China. */

-- Fails to get addresses from the PRC and includes addresses from
-- Chinatown, New York.

SELECT name, full_address as address_attempt_1 FROM student
INNER JOIN address ON student.address = address.id
WHERE full_address ILIKE 'Kchina'k':
```









- Wir haben zwei Probleme:
  - 1. Wir haben keine Möglichkeit, zu entscheiden welcher Teil von full\_address das Land ist und welcher nicht.
  - 2. Es gibt viele verschiedene Möglichkeiten, den Name eines Landes wie China anzugeben.
- Das erste Problem resultiert direkt aus der Verletzung der 1NF.

- Wir haben zwei Probleme:
  - 1. Wir haben keine Möglichkeit, zu entscheiden welcher Teil von full\_address das Land ist und welcher nicht.
  - 2. Es gibt viele verschiedene Möglichkeiten, den Name eines Landes wie China anzugeben.
- Das erste Problem resultiert direkt aus der Verletzung der 1NF.
- Wir haben das Adress-Attribut nicht als zusammengesetztes Attribut modelliert.

- Wir haben zwei Probleme:
  - 1. Wir haben keine Möglichkeit, zu entscheiden welcher Teil von full\_address das Land ist und welcher nicht.
  - 2. Es gibt viele verschiedene Möglichkeiten, den Name eines Landes wie China anzugeben.
- Das erste Problem resultiert direkt aus der Verletzung der 1NF.
- Wir haben das Adress-Attribut nicht als zusammengesetztes Attribut modelliert.
- Wir haben es als unteilbares Attribut modelliert, was falsch war, weil wir eben doch auf seine Komponenten zugreifen wollten.

- Wir haben zwei Probleme:
  - 1. Wir haben keine Möglichkeit, zu entscheiden welcher Teil von full\_address das Land ist und welcher nicht.
  - 2. Es gibt viele verschiedene Möglichkeiten, den Name eines Landes wie China anzugeben.
- Das erste Problem resultiert direkt aus der Verletzung der 1NF.
- Wir haben das Adress-Attribut nicht als zusammengesetztes Attribut modelliert.
- Wir haben es als unteilbares Attribut modelliert, was falsch war, weil wir eben doch auf seine Komponenten zugreifen wollten.
- Ein unteilbares Attribut hat aber keine Komponenten.



- - 1. Wir haben keine Möglichkeit, zu entscheiden welcher Teil von full\_address das Land ist und welcher nicht.
  - 2. Es gibt viele verschiedene Möglichkeiten, den Name eines Landes wie China anzugeben.
- Das erste Problem resultiert direkt aus der Verletzung der 1NF.
- Wir haben das Adress-Attribut nicht als zusammengesetztes Attribut modelliert.
- Wir haben es als unteilbares Attribut modelliert, was falsch war, weil wir eben doch auf seine Komponenten zugreifen wollten.
- Ein unteilbares Attribut hat aber keine Komponenten.
- Der Fehler lag also wahrscheinlich schon im konzeptuellen Modell (was wir hier nicht diskutiert haben).

 Unsere Datenbank kann trotzdem funktionieren.



```
1 /** Get a list of students from China. */
  -- Gets everything right, but is still error prone.
 -- For examples, what if China was written in Chinese?
 -- What with other words or names that include China?
  SELECT name, full address as address attempt 2 FROM student
      INNER JOIN address ON student address = address id
      WHERE ((full_address ILIKE '%china%') AND NOT
             (full_address ILIKE '%chinatown%'))
            OR (full_address ILIKE '%PRC%')
            OR (full address ILIKE '%P.R.C.%'):
  $ psql "postgres://postgres:XXX@localhost/anomalies" -v ON_ERROR_STOP=1

→ -ebf select_2.sql

   name
                                address_attempt_2
   Bibbo | Hefei University, Hefei 230601 Jinkaiqu, Hefei, Anhui, China
  Babbo | West Street, Licheng District, Quanzhou 362002, Fujian, PRC
  (2 rows)
  # psql 16.11 succeeded with exit code 0.
```

- Unsere Datenbank kann trotzdem funktionieren.
- Wir können die Anfrage nach dem Land umbauen um mit den Spezialfällen von oben umzugehen.



```
/** Get a list of students from China. */
-- Gets everything right, but is still error prone.
 -- For examples, what if China was written in Chinese?
 -- What with other words or names that include China?
 SELECT name, full address as address attempt 2 FROM student
     INNER JOIN address ON student address = address.id
     WHERE ((full_address ILIKE '%china%') AND NOT
            (full_address ILIKE '%chinatown%'))
           OR (full_address ILIKE '%PRC%')
           OR (full address ILIKE '%P.R.C.%'):
 $ psql "postgres://postgres:XXX@localhost/anomalies" -v ON_ERROR_STOP=1

→ -ebf select_2.sql

  name
                               address_attempt_2
  Bibbo | Hefei University, Hefei 230601 Jinkaigu, Hefei, Anhui, China
  Babbo | West Street, Licheng District, Quanzhou 362002, Fujian, PRC
 (2 rows)
 # psql 16.11 succeeded with exit code 0.
```

- Unsere Datenbank kann trotzdem funktionieren.
- Wir können die Anfrage nach dem Land umbauen um mit den Spezialfällen von oben umzugehen.
- Wir können Adressen aussortieren, die sowohl China als auch Chinatown beinhalten.



```
/** Get a list of students from China. */
-- Gets everything right, but is still error prone.
 -- For examples, what if China was written in Chinese?
-- What with other words or names that include China?
SELECT name, full address as address attempt 2 FROM student
     INNER JOIN address ON student address = address.id
     WHERE ((full_address ILIKE '%china%') AND NOT
            (full address ILIKE '%chinatown%'))
           OR (full_address ILIKE '%PRC%')
           OR (full address ILIKE '%P.R.C.%'):
$ psql "postgres://postgres:XXX@localhost/anomalies" -v ON_ERROR_STOP=1
    \hookrightarrow -ebf select_2.sql
  name
                                address_attempt_2
 Bibbo | Hefei University, Hefei 230601 Jinkaigu, Hefei, Anhui, China
 Babbo | West Street, Licheng District, Quanzhou 362002, Fujian, PRC
 (2 rows)
# psql 16.11 succeeded with exit code 0.
```

- Unsere Datenbank kann trotzdem funktionieren.
- Wir können die Anfrage nach dem Land umbauen um mit den Spezialfällen von oben umzugehen.
- Wir können Adressen aussortieren, die sowohl China als auch Chinatown beinhalten.
- Und wir können Adressen dazunehmen, die PRC oder P.R.C. beinhalten.



```
/** Get a list of students from China. */
-- Gets everything right, but is still error prone.
 -- For examples, what if China was written in Chinese?
-- What with other words or names that include China?
SELECT name, full address as address attempt 2 FROM student
     INNER JOIN address ON student address = address.id
     WHERE ((full_address ILIKE '%china%') AND NOT
            (full address ILIKE '%chinatown%'))
           OR (full_address ILIKE '%PRC%')
           OR (full_address ILIKE '%P.R.C.%');
$ psql "postgres://postgres:XXX@localhost/anomalies" -v ON_ERROR_STOP=1
    \hookrightarrow -ebf select_2.sql
  name
                                address_attempt_2
 Bibbo | Hefei University, Hefei 230601 Jinkaigu, Hefei, Anhui, China
 Babbo | West Street, Licheng District, Quanzhou 362002, Fujian, PRC
 (2 rows)
# psql 16.11 succeeded with exit code 0.
```

- Unsere Datenbank kann trotzdem funktionieren.
- Wir können die Anfrage nach dem Land umbauen um mit den Spezialfällen von oben umzugehen.
- Wir können Adressen aussortieren, die sowohl China als auch Chinatown beinhalten.
- Und wir können Adressen dazunehmen, die PRC oder P.R.C. beinhalten.
- Das sind aber nur Krücken und keine wirklichen Lösngen.



```
/** Get a list of students from China. */
-- Gets everything right, but is still error prone.
 -- For examples, what if China was written in Chinese?
-- What with other words or names that include China?
SELECT name, full address as address attempt 2 FROM student
     INNER JOIN address ON student address = address.id
     WHERE ((full_address ILIKE '%china%') AND NOT
            (full address ILIKE '%chinatown%'))
           OR (full_address ILIKE '%PRC%')
           OR (full_address ILIKE '%P.R.C.%');
$ psql "postgres://postgres:XXX@localhost/anomalies" -v ON_ERROR_STOP=1
    \hookrightarrow -ebf select_2.sql
  name
                                address_attempt_2
 Bibbo | Hefei University, Hefei 230601 Jinkaigu, Hefei, Anhui, China
 Babbo | West Street, Licheng District, Quanzhou 362002, Fujian, PRC
 (2 rows)
# psql 16.11 succeeded with exit code 0.
```

- Wir können die Anfrage nach dem Land umbauen um mit den Spezialfällen von oben umzugehen.
- Wir können Adressen aussortieren, die sowohl China als auch Chinatown beinhalten.
- Und wir können Adressen dazunehmen, die PRC oder P.R.C. beinhalten.
- Das sind aber nur Krücken und keine wirklichen Lösngen.
- Wir können immer noch leicht Adressen finden, die falsch klassifiziert werden würden.



```
/** Get a list of students from China. */
 -- Gets everything right, but is still error prone.
 -- For examples, what if China was written in Chinese?
 -- What with other words or names that include China?
 SELECT name, full address as address attempt 2 FROM student
     INNER JOIN address ON student address = address.id
     WHERE ((full_address ILIKE '%china%') AND NOT
            (full address ILIKE '%chinatown%'))
           OR (full_address ILIKE '%PRC%')
           OR (full address ILIKE '%P.R.C.%'):
 $ psql "postgres://postgres:XXX@localhost/anomalies" -v ON_ERROR_STOP=1
    \hookrightarrow -ebf select_2.sql
  name
                                address_attempt_2
  Bibbo | Hefei University, Hefei 230601 Jinkaigu, Hefei, Anhui, China
  Babbo | West Street, Licheng District, Quanzhou 362002, Fujian, PRC
 (2 rows)
 # psql 16.11 succeeded with exit code 0.
```

- Wir können Adressen aussortieren, die sowohl China als auch Chinatown beinhalten.
- Und wir können Adressen dazunehmen, die PRC oder P.R.C. beinhalten.
- Das sind aber nur Krücken und keine wirklichen Lösngen.
- Wir können immer noch leicht Adressen finden, die falsch klassifiziert werden würden.
- Z. B. was machen wir mit der "Embassy of China in Berlin, Germany"?



```
/** Get a list of students from China. */
 -- Gets everything right, but is still error prone.
 -- For examples, what if China was written in Chinese?
 -- What with other words or names that include China?
 SELECT name, full address as address attempt 2 FROM student
     INNER JOIN address ON student address = address.id
     WHERE ((full_address ILIKE '%china%') AND NOT
            (full address ILIKE '%chinatown%'))
           OR (full_address ILIKE '%PRC%')
           OR (full_address ILIKE '%P.R.C.%');
 $ psql "postgres://postgres:XXX@localhost/anomalies" -v ON_ERROR_STOP=1

→ -ebf select_2.sql

  name
                               address_attempt_2
  Bibbo | Hefei University, Hefei 230601 Jinkaigu, Hefei, Anhui, China
  Babbo | West Street, Licheng District, Quanzhou 362002, Fujian, PRC
 (2 rows)
 # psql 16.11 succeeded with exit code 0.
```



• Lösen wir das Problem.





To The Park of the

- Lösen wir das Problem.
- Eine vernünftige Lösung muss sein, die Adresse als zusammengesetztes Attribut zu modellieren.



VI UNIVERS

- Lösen wir das Problem.
- Eine vernünftige Lösung muss sein, die Adresse als zusammengesetztes Attribut zu modellieren.
- Wenigstens das Land muss abgeteilt werden.



VI UNIVERS

- Lösen wir das Problem.
- Eine vernünftige Lösung muss sein, die Adresse als zusammengesetztes Attribut zu modellieren.
- Wenigstens das Land muss abgeteilt werden.
- Vielleicht könnte man auch noch die Provinz als Komponente modellieren.



- Lösen wir das Problem.
- Eine vernünftige Lösung muss sein, die Adresse als zusammengesetztes Attribut zu modellieren.
- Wenigstens das Land muss abgeteilt werden.
- Vielleicht könnte man auch noch die Provinz als Komponente modellieren.
- Und weil wir schon dabei sind, teilen wir auch noch Stadt und Postleitzahl ab.



 Hier sehen wir das vom PgModeler generierte Skript zum Erstellen der Tabelle address.



```
-- object: public.address | tupe: TABLE --
-- DROP TABLE IF EXISTS public, address CASCADE:
CREATE TABLE public.address (
    id integer NOT NULL GENERATED BY DEFAULT AS IDENTITY ,
    country varchar (100) NOT NULL,
    province varchar(100).
    city varchar (100) NOT NULL,
    postal_code varchar(40) NOT NULL,
    street_address varchar(255) NOT NULL,
    CONSTRAINT address_id_pk PRIMARY KEY (id)
-- ddl-end --
ALTER TABLE public.address OWNER TO postgres;
-- ddl-end --
$ psql "postgres://postgres:XXX@localhost/fixed" -v ON_ERROR_STOP=1 -ebf

→ 03_public_address_table_5071.sql

CREATE TABLE
ALTER TABLE
# psql 16.11 succeeded with exit code 0.
```

- Hier sehen wir das vom PgModeler generierte Skript zum Erstellen der Tabelle address.
- Jetzt haben wir die Spalten country, province, city, postal\_code und street\_address.



```
-- DROP TABLE IF EXISTS public address CASCADE:
CREATE TABLE public.address (
    id integer NOT NULL GENERATED BY DEFAULT AS IDENTITY .
    country varchar (100) NOT NULL,
    province varchar(100).
    city varchar (100) NOT NULL,
    postal_code varchar(40) NOT NULL,
    street_address varchar(255) NOT NULL,
    CONSTRAINT address_id_pk PRIMARY KEY (id)
-- ddl-end --
ALTER TABLE public.address OWNER TO postgres;
-- ddl-end --
$ psql "postgres://postgres:XXX@localhost/fixed" -v ON_ERROR_STOP=1 -ebf

→ 03_public_address_table_5071.sql

CREATE TABLE
ALTER TABLE
# psql 16.11 succeeded with exit code 0.
```

-- object: public.address | tupe: TABLE --

- Hier sehen wir das vom PgModeler generierte Skript zum Erstellen der Tabelle address.
- Jetzt haben wir die Spalten country, province, city, postal\_code und street address.
- Alle von ihnen sind VARCHARs passender Länge.



```
CREATE TABLE public.address (
    id integer NOT NULL GENERATED BY DEFAULT AS IDENTITY .
    country varchar (100) NOT NULL,
    province varchar(100).
    city varchar (100) NOT NULL,
    postal_code varchar(40) NOT NULL,
    street_address varchar(255) NOT NULL,
    CONSTRAINT address_id_pk PRIMARY KEY (id)
-- ddl-end --
ALTER TABLE public.address OWNER TO postgres;
-- ddl-end --
$ psql "postgres://postgres:XXX@localhost/fixed" -v ON_ERROR_STOP=1 -ebf

→ 03 public address table 5071.sql

CREATE TABLE
ALTER TABLE
# psql 16.11 succeeded with exit code 0.
```

-- object: public.address | tupe: TABLE --

-- DROP TABLE IF EXISTS public address CASCADE:

- Hier sehen wir das vom PgModeler generierte Skript zum Erstellen der Tabelle address.
- Jetzt haben wir die Spalten country, province, city, postal\_code und street address.
- Alle von ihnen sind VARCHARs passender Länge.
- Wir erlauben, dass province NULL sein darf, weil manche Länder keine Provinzen haben.



```
-- object: public.address | tupe: TABLE --
-- DROP TABLE IF EXISTS public address CASCADE:
CREATE TABLE public.address (
    id integer NOT NULL GENERATED BY DEFAULT AS IDENTITY .
    country varchar (100) NOT NULL,
    province varchar(100).
    city varchar (100) NOT NULL,
    postal_code varchar(40) NOT NULL,
    street_address varchar(255) NOT NULL,
    CONSTRAINT address_id_pk PRIMARY KEY (id)
-- ddl-end --
ALTER TABLE public.address OWNER TO postgres;
$ psql "postgres://postgres:XXX@localhost/fixed" -v ON_ERROR_STOP=1 -ebf

→ 03 public address table 5071.sql

CREATE TABLE
ALTER TABLE
# psql 16.11 succeeded with exit code 0.
```

- Hier sehen wir das vom PgModeler generierte Skript zum Erstellen der Tabelle address.
- Jetzt haben wir die Spalten country, province, city, postal\_code und street\_address.
- Alle von ihnen sind VARCHARs passender Länge.
- Wir erlauben, dass province NULL sein darf, weil manche Länder keine Provinzen haben.
- Alle anderen Felder m

  üssen NOT NULL sein.



```
-- object: public.address | tupe: TABLE --
-- DROP TABLE IF EXISTS public address CASCADE:
CREATE TABLE public.address (
    id integer NOT NULL GENERATED BY DEFAULT AS IDENTITY .
    country varchar (100) NOT NULL,
    province varchar(100).
    city varchar (100) NOT NULL,
    postal_code varchar(40) NOT NULL,
    street_address varchar(255) NOT NULL,
    CONSTRAINT address_id_pk PRIMARY KEY (id)
-- ddl-end --
ALTER TABLE public.address OWNER TO postgres;
$ psql "postgres://postgres:XXX@localhost/fixed" -v ON_ERROR_STOP=1 -ebf

→ 03 public address table 5071.sql

CREATE TABLE
ALTER TABLE
# psql 16.11 succeeded with exit code 0.
```

- Jetzt haben wir die Spalten country, province, city, postal\_code und street\_address.
- Alle von ihnen sind VARCHARs passender Länge.
- Wir erlauben, dass province NULL sein darf, weil manche Länder keine Provinzen haben.
- Alle anderen Felder müssen NOT NULL sein.
- An der Tabelle student ändert sich nichts, also schauen wir sie uns nicht nochmal an.



```
-- object: public.address | tupe: TABLE --
-- DROP TABLE IF EXISTS public address CASCADE:
CREATE TABLE public.address (
    id integer NOT NULL GENERATED BY DEFAULT AS IDENTITY .
    country varchar (100) NOT NULL,
    province varchar(100).
    city varchar (100) NOT NULL,
    postal_code varchar(40) NOT NULL,
    street_address varchar(255) NOT NULL,
    CONSTRAINT address_id_pk PRIMARY KEY (id)
-- ddl-end --
ALTER TABLE public address OWNER TO postgres:
$ psql "postgres://postgres:XXX@localhost/fixed" -v ON_ERROR_STOP=1 -ebf

→ 03 public address table 5071.sql

CREATE TABLE
ALTER TABLE
# psql 16.11 succeeded with exit code 0.
```

 Jetzt fügen wir Daten in die Datenbank ein.

# psql 16.11 succeeded with exit code 0.

- Jetzt fügen wir Daten in die Datenbank ein.
- Wir haben wieder Datensätze Herrn Bibbo, Herrn Bebbo, Frau Bibbi und Herrn Bebbo

- Jetzt fügen wir Daten in die Datenbank ein.
- Wir haben wieder Datensätze Herrn Bibbo, Herrn Bebbo, Frau Bibbi und Herrn Bebbo
- Neu dazu kommt Frau Bebbe.

 $\hookrightarrow$  .

- Jetzt fügen wir Daten in die Datenbank ein.
- Wir haben wieder Datensätze Herrn Bibbo, Herrn Bebbo, Frau Bibbi und Herrn Bebbo.
- Neu dazu kommt Frau Bebbe.
- Die Adressen von den ersten vier Studenten bleiben gleich, müssen jedoch in ihre Komponenten zerlegt werden.

INSERT 0 5

# psql 16.11 succeeded with exit code 0.

- Jetzt fügen wir Daten in die Datenbank ein.
- Wir haben wieder Datensätze Herrn Bibbo, Herrn Bebbo, Frau Bibbi und Herrn Bebbo
- Neu dazu kommt Frau Bebbe.
- Die Adressen von den ersten vier Studenten bleiben gleich, müssen jedoch in ihre Komponenten zerlegt werden.
- Frau Bebbe wohnt in Beijing (北京).

# psql 16.11 succeeded with exit code 0.

# Nachteil der 1. Normalform • Auf der vorigen Slide haben wir auch gleich den (kleinen) Nachteil der Normalformen kennengelernt.

## Nachteil der 1. Normalform

- Auf der vorigen Slide haben wir auch gleich den (kleinen) Nachteil der Normalformen kennengelernt.
- Sie brechen zusammenhängende Daten auf ihre unabhängigen Einzelteile herunter.

## Nachteil der 1. Normalform

- Auf der vorigen Slide haben wir auch gleich den (kleinen) Nachteil der Normalformen kennengelernt.
- Sie brechen zusammenhängende Daten auf ihre unabhängigen Einzelteile herunter.
- Wenn wir später wieder die zusammenhängend Daten "am Stück" brauchen, dann müssen wir sie wieder zusammensetzen.

## Nachteil der 1. Normalform

- Auf der vorigen Slide haben wir auch gleich den (kleinen) Nachteil der Normalformen kennengelernt.
- Sie brechen zusammenhängende Daten auf ihre unabhängigen Einzelteile herunter.
- Wenn wir später wieder die zusammenhängend Daten "am Stück" brauchen, dann müssen wir sie wieder zusammensetzen.
- Wenn wir also den gesamten Adress-String brauchen, dann müssen wir ihn wieder zusammenbauen, wahrscheinlich mit Hilfe des String-Konkatenations-Operators 1 69.

 Wie Sie sehen können, können wir nun eine Liste von allen Studenten mit einer Adresse in China viel einfacher bekommen.



```
/** Get a list of students from China. */
-- Much easier due to 1NF, but still a bit problematic due to multiple
-- names for same country.
SELECT name, country | | ', ' | | COALESCE (province | | ', ', '')
                     || postal code || ' ' || city || '. '
                     Il street address AS address FROM student
   INNER JOIN address ON student.address = address.id
    WHERE country ILIKE ANY (ARRAY ['%china%', '%PRC%', '%P.R.C.%']);
$ psql "postgres://postgres:XXX@localhost/fixed" -v ON_ERROR_STOP=1 -ebf

→ select.sql

 name
                                address
Bibbo | China, Anhui, 230601 Hefei, Jinkaigu, Hefei University
Babbo | PRC, Fujian, 362002 Quanzhou, West Street
Bebbe | P.R.C., 100084 Beijing, Tsinghua University
(3 rows)
# psql 16.11 succeeded with exit code 0.
```

- Wie Sie sehen können, können wir nun eine Liste von allen Studenten mit einer Adresse in China viel einfacher bekommen.
- Wir müssen natürlich noch mit dem Problem umgehen, dass Leute den Ländernamen verschieden schreiben können



```
/** Get a list of students from China. */

-- Much easier due to INF, but still a bit problematic due to multiple
-- names for same country.

SELECT name, country || ', '|| COALESCE(province || ', ', '')

|| postal_code || ' '|| city || ', '

|| street_address AS address FROM student
INNER JOIN address ON student.address = address.id

WHERE country ILIKE ANY(ARRAY['%china%', '%PRC%', '%P.R.C.%']);
```

# psql 16.11 succeeded with exit code 0.

- Wie Sie sehen k\u00f6nnen, k\u00f6nnen wir nun eine Liste von allen Studenten mit einer Adresse in China viel einfacher bekommen.
- Wir müssen natürlich noch mit dem Problem umgehen, dass Leute den Ländernamen verschieden schreiben können.
- Aber wir können nicht aus Versehen jemanden aus Chinatown in San Francisco als jemanden der in China wohnt misklassifizieren.



```
/** Get a list of students from China. */
-- Much easier due to 1NF, but still a bit problematic due to multiple
-- names for same country.
SELECT name, country | | ', ' | | COALESCE (province | | ', ', '')
                     || postal code || ' ' || city || '. '
                     II street address AS address FROM student
    INNER JOIN address ON student.address = address.id
    WHERE country ILIKE ANY(ARRAY['%china%', '%PRC%', '%P.R.C.%']);
 psql "postgres://postgres:XXX@localhost/fixed" -v ON_ERROR_STOP=1 -ebf
      select.sql
                                 address
 name
Bibbo | China, Anhui, 230601 Hefei, Jinkaigu, Hefei University
Babbo | PRC, Fujian, 362002 Quanzhou, West Street
Bebbe | P.R.C., 100084 Beijing, Tsinghua University
(3 rows)
# psql 16.11 succeeded with exit code 0.
```

- Wie Sie sehen k\u00f6nnen, k\u00f6nnen wir nun eine Liste von allen Studenten mit einer Adresse in China viel einfacher bekommen.
- Wir müssen natürlich noch mit dem Problem umgehen, dass Leute den Ländernamen verschieden schreiben können.
- Aber wir können nicht aus Versehen jemanden aus Chinatown in San Francisco als jemanden der in China wohnt misklassifizieren.
- Und wenn wir sowieso dabei sind, lernen wir noch etwas mehr SQL – was aber mit der 1NF nichts zu tun hat.



```
/** Get a list of students from China. */
-- Much easier due to 1NF, but still a bit problematic due to multiple
-- names for same country.
SELECT name, country | | ', ' | | COALESCE (province | | ', ', '')
                     || postal code || ' ' || city || '. '
                     II street address AS address FROM student
    INNER JOIN address ON student.address = address.id
    WHERE country ILIKE ANY(ARRAY['%china%', '%PRC%', '%P.R.C.%']);
 psql "postgres://postgres:XXX@localhost/fixed" -v ON_ERROR_STOP=1 -ebf
      select.sql
                                 address
 name
Bibbo | China, Anhui, 230601 Hefei, Jinkaigu, Hefei University
Babbo | PRC, Fujian, 362002 Quanzhou, West Street
Bebbe | P.R.C., 100084 Beijing, Tsinghua University
(3 rows)
# psql 16.11 succeeded with exit code 0.
```

- Wir müssen natürlich noch mit dem Problem umgehen, dass Leute den Ländernamen verschieden schreiben können.
- Aber wir können nicht aus Versehen jemanden aus Chinatown in San Francisco als jemanden der in China wohnt misklassifizieren.
- Und wenn wir sowieso dabei sind, lernen wir noch etwas mehr SQL – was aber mit der 1NF nichts zu tun hat.
- Wenn Sie die Anfrage lesen, dann sehen Sie, dass das Zusammenbauen der vollen Adresse doch schwieriger war, als einfach | | | zu verwenden.



```
/** Get a list of students from China. */
-- Much easier due to 1NF, but still a bit problematic due to multiple
-- names for same country.
SELECT name, country | | ', ' | | COALESCE (province | | ', ', '')
                     || postal code || ' ' || city || '. '
                     II street address AS address FROM student
    INNER JOIN address ON student address = address id
    WHERE country ILIKE ANY(ARRAY['%china%', '%PRC%', '%P.R.C.%']);
 psql "postgres://postgres:XXX@localhost/fixed" -v ON_ERROR_STOP=1 -ebf
      select.sql
                                 address
 name
Bibbo | China, Anhui, 230601 Hefei, Jinkaigu, Hefei University
Babbo | PRC, Fujian, 362002 Quanzhou, West Street
Bebbe | P.R.C., 100084 Beijing, Tsinghua University
(3 rows)
# psql 16.11 succeeded with exit code 0.
```

- Aber wir können nicht aus Versehen jemanden aus Chinatown in San Francisco als jemanden der in China wohnt misklassifizieren.
- Und wenn wir sowieso dabei sind, lernen wir noch etwas mehr SQL – was aber mit der 1NF nichts zu tun hat.
- Wenn Sie die Anfrage lesen, dann sehen Sie, dass das Zusammenbauen der vollen Adresse doch schwieriger war, als einfach | | | zu verwenden.
- Das ist weil die Spalte province NULL sein kann.



```
/** Get a list of students from China. */

-- Much easier due to INF, but still a bit problematic due to multiple
-- names for same country.

SELECT name, country || ', '|| COALESCE(province || ', ', '')
|| postal_code || ' '|| city || ',
|| street_address AS address FROM student
INNER JOIN address ON student address = address.id

WHERE country ILIKE ANY(ARRAY['%china%', '%PRC%', '%P.R.C.%']);

$ psql "postgres://postgres:XXX@localhost/fixed" -v ON_ERROR_STOP=1 -ebf
name | address
```

# psql 16.11 succeeded with exit code 0.

- Und wenn wir sowieso dabei sind, lernen wir noch etwas mehr SQL – was aber mit der 1NF nichts zu tun hat.
- Wenn Sie die Anfrage lesen, dann sehen Sie, dass das Zusammenbauen der vollen Adresse doch schwieriger war, als einfach III zu verwenden.
- Das ist weil die Spalte province NULL sein kann.
- Wir haben sogar so einen Fall in unserer Tabelle.



```
$ psql "postgres://postgres:XXX0localhost/fixed" -v ON_ERROR_STOP=1 -ebf

→ select.sql

name | address

Bibbo | China, Anhui, 230601 Hefei, Jinkaiqu, Hefei University

Babbo | PRC, Fujian, 362002 Quanzhou, West Street

Bebbe | P.R.C., 100084 Beijing, Tsinghua University

(3 rows)
```

# psql 16.11 succeeded with exit code 0.

- Und wenn wir sowieso dabei sind, lernen wir noch etwas mehr SQL – was aber mit der 1NF nichts zu tun hat.
- Wenn Sie die Anfrage lesen, dann sehen Sie, dass das Zusammenbauen der vollen Adresse doch schwieriger war, als einfach III zu verwenden.
- Das ist weil die Spalte province NULL sein kann.
- Wir haben sogar so einen Fall in unserer Tabelle.
- Frau Bebbe ist aus Beijing (北京市).



```
/** Get a list of students from China. */

-- Much easier due to 1NF, but still a bit problematic due to multiple
-- names for same country.

SELECT name, country || ', '|| COALESCE(province || ', ', '')
|| postal_code || ' '|| city || ', '
|| street_address AS address FROM student
INNER JOIN address ON student_address = address.id
WHERE country ILIKE ANY(ARRAY['%china%', '%PRC%', '%P.R.C.%']);

$ psql "postgres://postgres:XXX@localhost/fixed" -v ON_ERROR_STOP=1 -ebf
-- select.sql
name |
address

Bibbo | China, Anhui, 230601 Hefei, Jinkaiqu, Hefei University
```

Babbo | PRC, Fujian, 362002 Quanzhou, West Street Bebbe | P.R.C., 100084 Beijing, Tsinghua University

# psql 16.11 succeeded with exit code 0.

(3 rows)

- Wenn Sie die Anfrage lesen, dann sehen Sie, dass das Zusammenbauen der vollen Adresse doch schwieriger war, als einfach | | zu verwenden.
- Das ist weil die Spalte province NULL sein kann.
- Wir haben sogar so einen Fall in unserer Tabelle.
- Frau Bebbe ist aus Beijing (北京市).
- Beijing gehört zu keiner Provinz, sondern ist eine Stadt unter der direkten Kontrolle der Zentralregierung von China.



```
/** Get a list of students from China. */
-- Much easier due to 1NF, but still a bit problematic due to multiple
-- names for same country.
SELECT name, country | | ', ' | | COALESCE (province | | ', ', '')
                     || postal code || ' ' || city || '. '
                     II street address AS address FROM student
    INNER JOIN address ON student.address = address.id
    WHERE country ILIKE ANY(ARRAY['%china%', '%PRC%', '%P.R.C.%']);
$ psql "postgres://postgres:XXX@localhost/fixed" -v ON_ERROR_STOP=1 -ebf
      select.sql
                                 address
 name
Bibbo | China, Anhui, 230601 Hefei, Jinkaigu, Hefei University
Babbo | PRC, Fujian, 362002 Quanzhou, West Street
Bebbe | P.R.C., 100084 Beijing, Tsinghua University
(3 rows)
# psql 16.11 succeeded with exit code 0.
```

- Das ist weil die Spalte province NULL sein kann.
- Wir haben sogar so einen Fall in unserer Tabelle.
- Frau Bebbe ist aus Beijing (北京市).
- Beijing gehört zu keiner Provinz, sondern ist eine Stadt unter der direkten Kontrolle der Zentralregierung von China.
- Deshalb hatten wir ihre province-Spalte auf NULL gelassen.



/\*\* Get a list of students from China. \*/

# psql 16.11 succeeded with exit code 0.

- Wir haben sogar so einen Fall in unserer Tabelle.
- Frau Bebbe ist aus Beijing (北京市).
- Beijing gehört zu keiner Provinz, sondern ist eine Stadt unter der direkten Kontrolle der Zentralregierung von China.
- Deshalb hatten wir ihre province-Spalte auf NULL gelassen.
- Wenn Sie in PostgreSQL strings mit NULL zusammenfügen, dann bekommen Sie NULL als Ergebnis.



```
/** Get a list of students from China. */
-- Much easier due to 1NF, but still a bit problematic due to multiple
-- names for same country.
SELECT name, country | | ', ' | | COALESCE (province | | ', ', '')
                     || postal code || ' ' || city || '. '
                     II street address AS address FROM student
    INNER JOIN address ON student.address = address.id
    WHERE country ILIKE ANY(ARRAY['%china%', '%PRC%', '%P.R.C.%']);
$ psql "postgres://postgres:XXX@localhost/fixed" -v ON_ERROR_STOP=1 -ebf
      select.sal
                                 address
 name
Bibbo | China, Anhui, 230601 Hefei, Jinkaigu, Hefei University
Babbo | PRC, Fujian, 362002 Quanzhou, West Street
Bebbe | P.R.C., 100084 Beijing, Tsinghua University
(3 rows)
# psql 16.11 succeeded with exit code 0.
```

- Frau Bebbe ist aus Beijing (北京市).
- Beijing gehört zu keiner Provinz, sondern ist eine Stadt unter der direkten Kontrolle der Zentralregierung von China.
- Deshalb hatten wir ihre province-Spalte auf NULL gelassen.
- Wenn Sie in PostgreSQL strings mit NULL zusammenfügen, dann bekommen Sie NULL als Ergebnis.
- Wenn wir also einfach alle Adressfelder mit | | zusammenfügen, dann bekommen wir NULL als die Adresse von Frau Bebbe.



```
/** Get a list of students from China. */
-- Much easier due to 1NF, but still a bit problematic due to multiple
-- names for same country.
SELECT name, country | | ', ' | | COALESCE (province | | ', ', '')
                     || postal code || ' ' || city || '. '
                     II street address AS address FROM student
    INNER JOIN address ON student address = address id
    WHERE country ILIKE ANY(ARRAY['%china%', '%PRC%', '%P.R.C.%']);
 psql "postgres://postgres:XXX@localhost/fixed" -v ON_ERROR_STOP=1 -ebf

→ select.sql

                                 address
 name
Bibbo | China, Anhui, 230601 Hefei, Jinkaigu, Hefei University
Babbo | PRC, Fujian, 362002 Quanzhou, West Street
Bebbe | P.R.C., 100084 Beijing, Tsinghua University
(3 rows)
# psql 16.11 succeeded with exit code 0.
```

- Beijing gehört zu keiner Provinz, sondern ist eine Stadt unter der direkten Kontrolle der Zentralregierung von China.
- Deshalb hatten wir ihre province-Spalte auf NULL gelassen.
- Wenn Sie in PostgreSQL strings mit NULL zusammenfügen, dann bekommen Sie NULL als Ergebnis.
- Wenn wir also einfach alle Adressfelder mit | | zusammenfügen, dann bekommen wir NULL als die Adresse von Frau Bebbe.
- Um mit dem NULL in der province umzugehen, benutzen wir die Funktion COALESCE<sup>24</sup>.



```
/** Get a list of students from China. */
-- Much easier due to 1NF, but still a bit problematic due to multiple
-- names for same country.
SELECT name, country | | ', ' | | COALESCE (province | | ', ', '')
                     || postal code || ' ' || city || '. '
                     II street address AS address FROM student
    INNER JOIN address ON student.address = address.id
    WHERE country ILIKE ANY(ARRAY['%china%', '%PRC%', '%P.R.C.%']);
 psql "postgres://postgres:XXX@localhost/fixed" -v ON_ERROR_STOP=1 -ebf
      select.sql
                                 address
 name
Bibbo | China, Anhui, 230601 Hefei, Jinkaigu, Hefei University
Babbo | PRC, Fujian, 362002 Quanzhou, West Street
Bebbe | P.R.C., 100084 Beijing, Tsinghua University
(3 rows)
# psql 16.11 succeeded with exit code 0.
```

- Deshalb hatten wir ihre province-Spalte auf NULL gelassen.
- Wenn Sie in PostgreSQL strings mit NULL zusammenfügen, dann bekommen Sie NULL als Ergebnis.
- Wenn wir also einfach alle Adressfelder mit | | | zusammenfügen, dann bekommen wir NULL als die Adresse von Frau Bebbe.
- Um mit dem NULL in der province umzugehen, benutzen wir die Funktion COALESCE<sup>24</sup>.
- Diese akzeptiert beliebig veiele Argumente und liefert das erste Argument zurück, das nicht NULL ist (oder NULL wenn NULL sind).



```
/** Get a list of students from China. */
-- Much easier due to 1NF, but still a bit problematic due to multiple
-- names for same country.
SELECT name, country | | ', ' | | COALESCE (province | | ', ', '')
                     || postal code || ' ' || city || '. '
                     II street address AS address FROM student
    INNER JOIN address ON student.address = address.id
    WHERE country ILIKE ANY(ARRAY['%china%', '%PRC%', '%P.R.C.%']);
$ psql "postgres://postgres:XXX@localhost/fixed" -v ON_ERROR_STOP=1 -ebf
      select.sal
                                 address
 name
Bibbo | China, Anhui, 230601 Hefei, Jinkaigu, Hefei University
Babbo | PRC, Fujian, 362002 Quanzhou, West Street
Bebbe | P.R.C., 100084 Beijing, Tsinghua University
(3 rows)
# psql 16.11 succeeded with exit code 0.
```

- Um mit dem NULL in der province umzugehen, benutzen wir die Funktion COALESCE<sup>24</sup>.
- Diese akzeptiert beliebig veiele Argumente und liefert das erste Argument zurück, das nicht NULL ist (oder NULL wenn NULL sind).
- Wenn Sie die Anfrage lesen, dann finden Sie noch eine weitere Veränderung.
- Wir könnten OR verwenden, um die drei Bedingungen country ILIKE '%china%', country ILIKE '%PRC%' und country ILIKE '%P.R.C.%' zu verbinden.



```
/** Get a list of students from China. */
-- Much easier due to 1NF, but still a bit problematic due to multiple
-- names for same country.
SELECT name, country | | ', ' | | COALESCE (province | | ', ', '')
                     || postal code || ' ' || city || '. '
                     Il street address AS address FROM student
   INNER JOIN address ON student.address = address.id
    WHERE country ILIKE ANY(ARRAY['%china%', '%PRC%', '%P.R.C.%']);
$ psql "postgres://postgres:XXX@localhost/fixed" -v ON_ERROR_STOP=1 -ebf

→ select.sql

                                 address
 name
Bibbo | China, Anhui, 230601 Hefei, Jinkaigu, Hefei University
Babbo | PRC, Fujian, 362002 Quanzhou, West Street
Bebbe | P.R.C., 100084 Beijing, Tsinghua University
(3 rows)
# psql 16.11 succeeded with exit code 0.
```

- Wenn Sie die Anfrage lesen, dann finden Sie noch eine weitere Veränderung.
- Wir könnten OR verwenden, um die drei Bedingungen country ILIKE '%china%', country ILIKE '%PRC%' und country ILIKE '%P.R.C.%' zu verbinden.
- Stattdessen habe ich geschrieben country ILIKE ANY(ARRAY[ '%china%', '%PRC%', '%P.R.C.%']), was das gleiche bedeutet<sup>2,57</sup>:



```
/** Get a list of students from China. */
-- Much easier due to 1NF, but still a bit problematic due to multiple
-- names for same country.
SELECT name, country | | ', ' | | COALESCE (province | | ', ', '')
                     || postal code || ' ' || city || '. '
                     II street address AS address FROM student
   INNER JOIN address ON student.address = address.id
    WHERE country ILIKE ANY(ARRAY['%china%', '%PRC%', '%P.R.C.%']);
$ psql "postgres://postgres:XXX@localhost/fixed" -v ON_ERROR_STOP=1 -eb;

→ select.sql

                                 address
 name
Bibbo | China, Anhui, 230601 Hefei, Jinkaigu, Hefei University
Babbo | PRC, Fujian, 362002 Quanzhou, West Street
Bebbe | P.R.C., 100084 Beijing, Tsinghua University
(3 rows)
# psql 16.11 succeeded with exit code 0.
```

- Wenn Sie die Anfrage lesen, dann finden Sie noch eine weitere Veränderung.
- Wir könnten OR verwenden, um die drei Bedingungen country ILIKE '%china%', country ILIKE '%PRC%' und country ILIKE '%P.R.C.%' zu verbinden.
- Stattdessen habe ich geschrieben country ILIKE ANY(ARRAY[ '%china%', '%PRC%', '%P.R.C.%']), was das gleiche bedeutet<sup>2,57</sup>:
- Wir können einen Array der Werte a,
   b, c und d über ARRAY[a, b, c, d]
   deklarieren.



```
/** Get a list of students from China. */
-- Much easier due to 1NF, but still a bit problematic due to multiple
-- names for same country.
SELECT name, country | | ', ' | | COALESCE (province | | ', ', '')
                     || postal code || ' ' || city || '. '
                     Il street address AS address FROM student
   INNER JOIN address ON student.address = address.id
    WHERE country ILIKE ANY(ARRAY['%china%', '%PRC%', '%P.R.C.%']);
$ psql "postgres://postgres:XXX@localhost/fixed" -v ON_ERROR_STOP=1 -eb;

→ select.sql

                                 address
 name
Bibbo | China, Anhui, 230601 Hefei, Jinkaigu, Hefei University
Babbo | PRC, Fujian, 362002 Quanzhou, West Street
Bebbe | P.R.C., 100084 Beijing, Tsinghua University
(3 rows)
# psql 16.11 succeeded with exit code 0.
```

- Stattdessen habe ich geschrieben country ILIKE ANY(ARRAY[ '%china%', '%PRC%', '%P.R.C.%']), was das gleiche bedeutet<sup>2,57</sup>:
- Wir können einen Array der Werte a,
   b, c und d über ARRAY[a, b, c, d]
   deklarieren.
- Der Ausdruck
   XXX operator ANY(ARRAY[...])
   wird dann TRUE, wenn
   XXX operator YYY auch TRUE für
   irgendein also mindestens ein YYY
   im Array gilt<sup>57</sup>.



```
/** Get a list of students from China. */
-- Much easier due to 1NF, but still a bit problematic due to multiple
-- names for same country.
SELECT name, country | | ', ' | | COALESCE (province | | ', ', '')
                      || postal code || ' ' || city || '. '
                      II street address AS address FROM student
    INNER JOIN address ON student.address = address.id
    WHERE country ILIKE ANY(ARRAY['%china%', '%PRC%', '%P.R.C.%']);
$ psql "postgres://postgres:XXX@localhost/fixed" -v ON_ERROR_STOP=1 -ebf

→ select.sql

                                 address
 name
 Bibbo | China, Anhui, 230601 Hefei, Jinkaigu, Hefei University
 Babbo | PRC, Fujian, 362002 Quanzhou, West Street
 Bebbe | P.R.C., 100084 Beijing, Tsinghua University
(3 rows)
# psql 16.11 succeeded with exit code 0.
```

- Stattdessen habe ich geschrieben country ILIKE ANY(ARRAY[ '%china%', '%PRC%', '%P.R.C.%']), was das gleiche bedeutet<sup>2,57</sup>:
- Wir können einen Array der Werte a,
   b, c und d über ARRAY[a, b, c, d]
   deklarieren.
- Der Ausdruck
   XXX operator ANY(ARRAY[...])
   wird dann TRUE, wenn
   XXX operator YYY auch TRUE für irgendein also mindestens ein YYY im Array gilt<sup>57</sup>.
- In unserem Fall ist XXX is country und operator ist ILIKE.



```
/** Get a list of students from China. */
-- Much easier due to 1NF, but still a bit problematic due to multiple
-- names for same country.
SELECT name, country | | ', ' | | COALESCE (province | | ', ', '')
                      || postal code || ' ' || city || '. '
                      II street address AS address FROM student
    INNER JOIN address ON student.address = address.id
    WHERE country ILIKE ANY(ARRAY['%china%', '%PRC%', '%P.R.C.%']);
$ psql "postgres://postgres:XXX@localhost/fixed" -v ON_ERROR_STOP=1 -ebf

→ select.sql

                                 address
 name
 Bibbo | China, Anhui, 230601 Hefei, Jinkaigu, Hefei University
 Babbo | PRC, Fujian, 362002 Quanzhou, West Street
 Bebbe | P.R.C., 100084 Beijing, Tsinghua University
(3 rows)
# psql 16.11 succeeded with exit code 0.
```

- Wir können einen Array der Werte a,
   b, c und d über ARRAY[a, b, c, d]
   deklarieren.
- Der Ausdruck
   XXX operator ANY(ARRAY[...])
   wird dann TRUE, wenn
   XXX operator YYY auch TRUE für
   irgendein also mindestens ein YYY
   im Array gilt<sup>57</sup>.
- In unserem Fall ist XXX is country und operator ist ILIKE.
- Ähnliche Ausdrücke können mit ALL statt ANY gebaut werden, wobei der Operator dann für alle elemente des Arrays TRUE liefern müss<sup>57</sup>.



```
/** Get a list of students from China. */
-- Much easier due to 1NF, but still a bit problematic due to multiple
-- names for same country.
SELECT name, country | | ', ' | | COALESCE (province | | ', ', '')
                     || postal code || ' ' || city || '. '
                     Il street address AS address FROM student
    INNER JOIN address ON student.address = address.id
    WHERE country ILIKE ANY(ARRAY['%china%', '%PRC%', '%P.R.C.%']);
$ psql "postgres://postgres:XXX@localhost/fixed" -v ON_ERROR_STOP=1 -ebf

→ select.sql

                                 address
 name
Bibbo | China, Anhui, 230601 Hefei, Jinkaigu, Hefei University
Babbo | PRC, Fujian, 362002 Quanzhou, West Street
Bebbe | P.R.C., 100084 Beijing, Tsinghua University
(3 rows)
# psql 16.11 succeeded with exit code 0.
```

- Der Ausdruck
   XXX operator ANY(ARRAY[...])
   wird dann TRUE, wenn
   XXX operator YYY auch TRUE für irgendein also mindestens ein YYY im Array gilt<sup>57</sup>.
- In unserem Fall ist XXX is country und operator ist ILIKE.
- Ähnliche Ausdrücke können mit ALL statt ANY gebaut werden, wobei der Operator dann für alle elemente des Arrays TRUE liefern müss<sup>57</sup>.
- Mit diesem Konstrukt können wir also etwas Platz sparen.



```
/** Get a list of students from China. */
-- Much easier due to 1NF, but still a bit problematic due to multiple
-- names for same country.
SELECT name, country | | ', ' | | COALESCE (province | | ', ', '')
                     || postal code || ' ' || city || '. '
                     II street address AS address FROM student
    INNER JOIN address ON student address = address id
    WHERE country ILIKE ANY(ARRAY['%china%', '%PRC%', '%P.R.C.%']);
$ psql "postgres://postgres:XXX@localhost/fixed" -v ON_ERROR_STOP=1 -ebf
      select.sql
                                 address
 name
Bibbo | China, Anhui, 230601 Hefei, Jinkaigu, Hefei University
Babbo | PRC, Fujian, 362002 Quanzhou, West Street
Bebbe | P.R.C., 100084 Beijing, Tsinghua University
(3 rows)
# psql 16.11 succeeded with exit code 0.
```

# Zusammenfassung • Wir haben nun eine Anomalie gesehen, die auftreten kann, wenn wir logische Schemas konstruieren.

# Zusammenfassung



- Wir haben nun eine Anomalie gesehen, die auftreten kann, wenn wir logische Schemas konstruieren.
- Wenn wir zusammengesetzte Attribute fälschlicherweise als unteilbare Attribute modellieren, dann können wir schnelle in einer Hölle aus Spezielfällen und Krücken landen.

# Zusammenfassung



- Wir haben nun eine Anomalie gesehen, die auftreten kann, wenn wir logische Schemas konstruieren.
- Wenn wir zusammengesetzte Attribute fälschlicherweise als unteilbare Attribute modellieren, dann können wir schnelle in einer Hölle aus Spezielfällen und Krücken landen.
- Die Natur von Attributen richtig zu erkennen und der 1NF string zu folgen kann also die Menge möglicher Fehler stark verringern.

# Zusammenfassung



- Wir haben nun eine Anomalie gesehen, die auftreten kann, wenn wir logische Schemas konstruieren.
- Wenn wir zusammengesetzte Attribute fälschlicherweise als unteilbare Attribute modellieren, dann können wir schnelle in einer Hölle aus Spezielfällen und Krücken landen.
- Die Natur von Attributen richtig zu erkennen und der 1NF string zu folgen kann also die Menge möglicher Fehler stark verringern.
- Wir bezahlen dafür mit etwas komplizierteren Anfragen, die die Daten dann wieder zusammensetzen müssen.

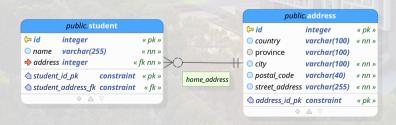


Mehrwertige Attribute: Problem



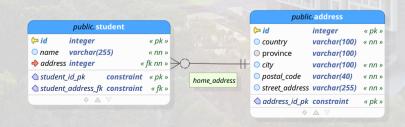
Vis UNIVERSITY

• Setzen wir unser Beispiel von vorhin fort.



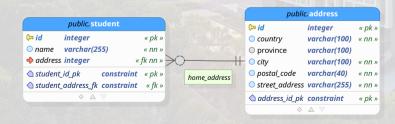
Ve Me Har

- Setzen wir unser Beispiel von vorhin fort.
- Wir hatten eine Tabellenstruktur zum Speichern von Adressen von Studenten entwickelt.



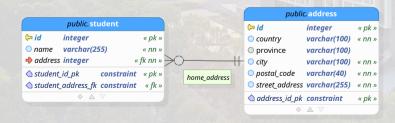
Vo MAR HAR LANDERS

- Setzen wir unser Beispiel von vorhin fort.
- Wir hatten eine Tabellenstruktur zum Speichern von Adressen von Studenten entwickelt.
- Jeder Student hatte genau eine Adresse.



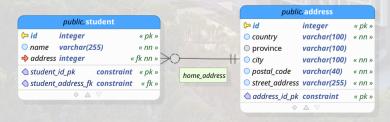
To the last of the

- Setzen wir unser Beispiel von vorhin fort.
- Wir hatten eine Tabellenstruktur zum Speichern von Adressen von Studenten entwickelt.
- Jeder Student hatte genau eine Adresse.
- In der realen Welt ist das aber nicht so ... dort können Studenten mehrere Adressen haben.



THE WALL OF THE PARTY OF THE PA

- Setzen wir unser Beispiel von vorhin fort.
- Wir hatten eine Tabellenstruktur zum Speichern von Adressen von Studenten entwickelt.
- Jeder Student hatte genau eine Adresse.
- In der realen Welt ist das aber nicht so ... dort können Studenten mehrere Adressen haben.
- Vielleicht haben sie ein Zimmer im Wohnheim der Uni und als zweite Adresse die Wohnung ihrer Eltern.

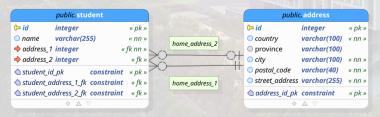


- Wir hatten eine Tabellenstruktur zum Speichern von Adressen von Studenten entwickelt.
- Jeder Student hatte genau eine Adresse.
- In der realen Welt ist das aber nicht so ... dort k\u00f6nnen Studenten mehrere Adressen haben.
- Vielleicht haben sie ein Zimmer im Wohnheim der Uni und als zweite Adresse die Wohnung ihrer Eltern.
- Das kann mit unserem Modell nicht implementiert werden.

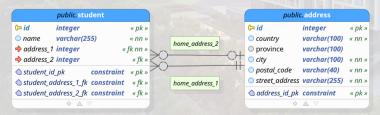


THE WINE SE

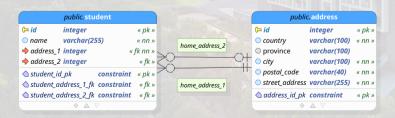
- Jeder Student hatte genau eine Adresse.
- In der realen Welt ist das aber nicht so ... dort können Studenten mehrere Adressen haben.
- Vielleicht haben sie ein Zimmer im Wohnheim der Uni und als zweite Adresse die Wohnung ihrer Eltern.
- Das kann mit unserem Modell nicht implementiert werden.
- Jemand hatte deshalb die Idee, einfach zwei Spalten für Adressen zu machen.



- In der realen Welt ist das aber nicht so ... dort können Studenten mehrere Adressen haben.
- Vielleicht haben sie ein Zimmer im Wohnheim der Uni und als zweite Adresse die Wohnung ihrer Eltern.
- Das kann mit unserem Modell nicht implementiert werden.
- Jemand hatte deshalb die Idee, einfach zwei Spalten für Adressen zu machen.
- Die Tabelle student hat nun die Spalten address\_1 and address\_2.



- Vielleicht haben sie ein Zimmer im Wohnheim der Uni und als zweite Adresse die Wohnung ihrer Eltern.
- Das kann mit unserem Modell nicht implementiert werden.
- Jemand hatte deshalb die Idee, einfach zwei Spalten für Adressen zu machen.
- Die Tabelle student hat nun die Spalten address\_1 and address\_2.
- Und sie verletzte die 1NF.



# Tabelle student

 Hier sehen wir das vom PgModeler generierte Skript zum Erstellen der neuen Variante der Tabelle student.



```
id integer NOT NULL GENERATED BY DEFAULT AS IDENTITY ,
name varchar(255) NOT NULL,
address integer NOT NULL,
CONSTRAINT student_id_pk PRIMARY KEY (id)

);
-- ddl-end --
ALTER TABLE public.student OWNER TO postgres;
-- ddl-end --

1 $ psql "postgres://postgres:XXX@localhost/anomalies" -v ON_ERROR_STOP=1
-- ebf 04_public_student_table_5075.sql
CREATE TABLE
ALTER TABLE
ALTER TABLE
```

-- object: public.student | tupe: TABLE --

# psql 16.11 succeeded with exit code 0.

CREATE TABLE public.student (

-- DROP TABLE IF EXISTS public.student CASCADE:

- Hier sehen wir das vom PgModeler generierte Skript zum Erstellen der neuen Variante der Tabelle student.
- Sie hat nochimer Ersatz-Primärschlüssel id.



```
dd integer NOT NULL GENERATED BY DEFAULT AS IDENTITY ,
name varchar(255) NOT NULL,
dadress integer NOT NULL,
CONSTRAINT student_id_pk PRIMARY KEY (id)

);
9 -- ddl -end --
ALTER TABLE public.student OWNER TO postgres;
11 -- ddl-end --

$ psql "postgres://postgres:XXX@localhost/anomalies" -v ON_ERROR_STOP=1

→ -ebf O4_public_student_table_5075.sql
```

-- object: public.student | tupe: TABLE --

# psql 16.11 succeeded with exit code 0.

CREATE TABLE public.student (

CREATE TABLE

- Hier sehen wir das vom PgModeler generierte Skript zum Erstellen der neuen Variante der Tabelle student.
- Sie hat nochimer Ersatz-Primärschlüssel id.
- Sie hat nach wie vor auch die Spalte name um die Namen der Studenten zu speichern.



```
d integer NOT NULL GENERATED BY DEFAULT AS IDENTITY ,
name varchar(255) NOT NULL,
dadress integer NOT NULL,
CONSTRAINT student_id_pk PRIMARY KEY (id)

);
-- ddl-end --

ALTER TABLE public.student OWNER TO postgres;
-- ddl-end --

$ psql "postgres://postgres:XXX@localhost/anomalies" -v ON_ERROR_STOP=1

CREATE TABLE
ALTER TABLE

# psql 16.11 succeeded with exit code 0.
```

-- object: public.student | tupe: TABLE --

CREATE TABLE public.student (

- Hier sehen wir das vom PgModeler generierte Skript zum Erstellen der neuen Variante der Tabelle student.
- Sie hat nochimer Ersatz-Primärschlüssel id.
- Sie hat nach wie vor auch die Spalte name um die Namen der Studenten zu speichern.
- Wir haben jetzt zwei Fremdschlüssel, die auf die Tabelle address zeigen.



object: public.student | tupe: TABLE --

CREATE TABLE public.student (

- Hier sehen wir das vom PgModeler generierte Skript zum Erstellen der neuen Variante der Tabelle student.
- Sie hat nochimer Ersatz-Primärschlüssel id.
- Sie hat nach wie vor auch die Spalte name um die Namen der Studenten zu speichern.
- Wir haben jetzt zwei Fremdschlüssel, die auf die Tabelle address zeigen.
- Diese werden über zwei REFERENCES-Einschränkungen gesichert.



object: public.student | tupe: TABLE --

- Sie hat nochimer Ersatz-Primärschlüssel id.
- Sie hat nach wie vor auch die Spalte name um die Namen der Studenten zu speichern.
- Wir haben jetzt zwei Fremdschlüssel, die auf die Tabelle address zeigen.
- Diese werden über zwei REFERENCES-Einschränkungen gesichert.
- Die Skripte dafür und zum Erstellen bzw. später zum Löschen der Datenbank lassen wir hier aber weg.



```
1 -- object: public.student | type: TABLE --
-- DROP TABLE IF EXISTS public.student CASCADE;

3 CREATE TABLE public.student (
    id integer NOT NULL GENERATED BY DEFAULT AS IDENTITY ,
    name varchar(255) NOT NULL,

6 constraint student_id_pk PRIMARY KEY (id)

3);
    -- ddl-end --
ALTER TABLE public.student OWNER TO postgres;
    -- ebf 04_public_student_table_5075.sql

CREATE TABLE
4 papl 16.11 succeeded with exit code 0.
```

- Sie hat nach wie vor auch die Spalte name um die Namen der Studenten zu speichern.
- Wir haben jetzt zwei Fremdschlüssel, die auf die Tabelle address zeigen.
- Diese werden über zwei REFERENCES-Einschränkungen gesichert.
- Die Skripte dafür und zum Erstellen bzw. später zum Löschen der Datenbank lassen wir hier aber weg.
- Die Tabelle address lassen wir unverändert, weshalb wir auch das Skript dafür nicht nochmal angucken.



```
-- object: public.student | type: TABLE --
-- DROP TABLE IF EXISTS public.student CASCADE;

CREATE TABLE public.student (
   id integer NOT NULL GENERATED BY DEFAULT AS IDENTITY ,
   name varchar(255) NOT NULL,
   address integer NOT NULL,
   cONSTRAINT student_id_pk PRIMARY KEY (id)

);
-- ddl-end --
ALTER TABLE public.student OWNER TO postgres;
-- ddl-end --

** psql "postgres://postgres:XXX0localhost/anomalies" -v ON_ERROR_STOP=1
-- bef 04_public_student_table_5075.sql

CREATE TABLE

** ALTER TABLE

#* LITER TABLE

#* psql 16.11 succeeded with exit code 0.
```







- Diese Verletzung der 1NF kann verschiedene Probleme auslösen.
- Zuest gibt es da Probleme auf der Ebene des Entwurfs.
- Was machen wir z. B., wenn ein Student eine dritte Adresse braucht?
- Vielleicht hat ein Student ja getrennt lebende Eltern und eine eigene Adresse, also insgesamt drei Adressen.

Vie De Propinsion de la constante de la consta

- Diese Verletzung der 1NF kann verschiedene Probleme auslösen.
- Zuest gibt es da Probleme auf der Ebene des Entwurfs.
- Was machen wir z. B., wenn ein Student eine dritte Adresse braucht?
- Vielleicht hat ein Student ja getrennt lebende Eltern und eine eigene Adresse, also insgesamt drei Adressen.
- Wenn wir die "wiederholende Gruppe" (EN: repeating group)-Methode weitermachen, würden wir einfach eine weitere Spalte address\_3 hinzufügen.

AS PARTY OF THE PROPERTY OF TH

- Diese Verletzung der 1NF kann verschiedene Probleme auslösen.
- Zuest gibt es da Probleme auf der Ebene des Entwurfs.
- Was machen wir z. B., wenn ein Student eine dritte Adresse braucht?
- Vielleicht hat ein Student ja getrennt lebende Eltern und eine eigene Adresse, also insgesamt drei Adressen.
- Wenn wir die "wiederholende Gruppe" (EN: repeating group)-Methode weitermachen, würden wir einfach eine weitere Spalte address\_3 hinzufügen.
- Was passiert, wenn eine Person vier Adressen hat?

THE UNIVERSE

- Diese Verletzung der 1NF kann verschiedene Probleme auslösen.
- Zuest gibt es da Probleme auf der Ebene des Entwurfs.
- Was machen wir z. B., wenn ein Student eine dritte Adresse braucht?
- Vielleicht hat ein Student ja getrennt lebende Eltern und eine eigene Adresse, also insgesamt drei Adressen.
- Wenn wir die "wiederholende Gruppe" (EN: repeating group)-Methode weitermachen, würden wir einfach eine weitere Spalte address\_3 hinzufügen.
- Was passiert, wenn eine Person vier Adressen hat?
- Werden wir immer mehr Spalten hinzufügen, wenn weitere Spezialfälle auftreten?



- Diese Verletzung der 1NF kann verschiedene Probleme auslösen.
- Zuest gibt es da Probleme auf der Ebene des Entwurfs.
- Was machen wir z. B., wenn ein Student eine dritte Adresse braucht?
- Vielleicht hat ein Student ja getrennt lebende Eltern und eine eigene Adresse, also insgesamt drei Adressen.
- Wenn wir die "wiederholende Gruppe" (EN: repeating group)-Methode weitermachen, würden wir einfach eine weitere Spalte address\_3 hinzufügen.
- Was passiert, wenn eine Person vier Adressen hat?
- Werden wir immer mehr Spalten hinzufügen, wenn weitere Spezialfälle auftreten?
- Solche Veränderungen sind ja nicht nur einfach einzelne, isolierte Änderungen.



- Diese Verletzung der 1NF kann verschiedene Probleme auslösen.
- Zuest gibt es da Probleme auf der Ebene des Entwurfs.
- Was machen wir z. B., wenn ein Student eine dritte Adresse braucht?
- Vielleicht hat ein Student ja getrennt lebende Eltern und eine eigene Adresse, also insgesamt drei Adressen.
- Wenn wir die "wiederholende Gruppe" (EN: repeating group)-Methode weitermachen, würden wir einfach eine weitere Spalte address\_3 hinzufügen.
- Was passiert, wenn eine Person vier Adressen hat?
- Werden wir immer mehr Spalten hinzufügen, wenn weitere Spezialfälle auftreten?
- Solche Veränderungen sind ja nicht nur einfach einzelne, isolierte Änderungen.
- Wir können ja viele Anfragen und Anwendungen haben, die die Adressen verwenden.



- Diese Verletzung der 1NF kann verschiedene Probleme auslösen.
- Zuest gibt es da Probleme auf der Ebene des Entwurfs.
- Was machen wir z. B., wenn ein Student eine dritte Adresse braucht?
- Vielleicht hat ein Student ja getrennt lebende Eltern und eine eigene Adresse, also insgesamt drei Adressen.
- Wenn wir die "wiederholende Gruppe" (EN: repeating group)-Methode weitermachen, würden wir einfach eine weitere Spalte address\_3 hinzufügen.
- Was passiert, wenn eine Person vier Adressen hat?
- Werden wir immer mehr Spalten hinzufügen, wenn weitere Spezialfälle auftreten?
- Solche Veränderungen sind ja nicht nur einfach einzelne, isolierte Änderungen.
- Wir können ja viele Anfragen und Anwendungen haben, die die Adressen verwenden.
- Wir würden also jede von ihnen updaten müssen.



• Ein weiteres Problem ist, wie wir dann wissen können, wie viele Adressen ein Student hat?



- Ein weiteres Problem ist, wie wir dann wissen können, wie viele Adressen ein Student hat?
- In unserem logischen Modell haben wir gesagt, dass address\_1 NOT NULL sein muss.



- Ein weiteres Problem ist, wie wir dann wissen können, wie viele Adressen ein Student hat?
- In unserem logischen Modell haben wir gesagt, dass address\_1 NOT NULL sein muss.
- Die Spalte address\_2 muss natürlich NULL sein dürfen.



- Ein weiteres Problem ist, wie wir dann wissen können, wie viele Adressen ein Student hat?
- In unserem logischen Modell haben wir gesagt, dass address\_1 NOT NULL sein muss.
- Die Spalte address\_2 muss natürlich NULL sein dürfen.
- Ein Student hat also eine oder zwei Adressen.



- Ein weiteres Problem ist, wie wir dann wissen können, wie viele Adressen ein Student hat?
- In unserem logischen Modell haben wir gesagt, dass address\_1 NOT NULL sein muss.
- Die Spalte address\_2 muss natürlich NULL sein dürfen.
- Ein Student hat also eine oder zwei Adressen.
- Sagen wir, dass wir jetzt eine dritte Adressspalte hinzufügen.



- Ein weiteres Problem ist, wie wir dann wissen können, wie viele Adressen ein Student hat?
- In unserem logischen Modell haben wir gesagt, dass address\_1 NOT NULL sein muss.
- Die Spalte address\_2 muss natürlich NULL sein dürfen.
- Ein Student hat also eine oder zwei Adressen.
- Sagen wir, dass wir jetzt eine dritte Adressspalte hinzufügen.
- Dann könnten wir eine Zeile bekommen, wo die zweite Addressspalte NULL ist aber die dritte nicht, oder andersherum.



- Ein weiteres Problem ist, wie wir dann wissen können, wie viele Adressen ein Student hat?
- In unserem logischen Modell haben wir gesagt, dass address\_1 NOT NULL sein muss.
- Die Spalte address\_2 muss natürlich NULL sein dürfen.
- Ein Student hat also eine oder zwei Adressen.
- Sagen wir, dass wir jetzt eine dritte Adressspalte hinzufügen.
- Dann könnten wir eine Zeile bekommen, wo die zweite Addressspalte NULL ist aber die dritte nicht, oder andersherum.
- Wir müssten also die Anfragen komplizerter aufbauen.



- Ein weiteres Problem ist, wie wir dann wissen können, wie viele Adressen ein Student hat?
- In unserem logischen Modell haben wir gesagt, dass address\_1 NOT NULL sein muss.
- Die Spalte address\_2 muss natürlich NULL sein dürfen.
- Ein Student hat also eine oder zwei Adressen.
- Sagen wir, dass wir jetzt eine dritte Adressspalte hinzufügen.
- Dann könnten wir eine Zeile bekommen, wo die zweite Addressspalte NULL ist aber die dritte nicht, oder andersherum.
- Wir müssten also die Anfragen komplizerter aufbauen.
- Weil wir mehrere Adressspalten haben werden sie ja sowieso komplizierter.



- Ein weiteres Problem ist, wie wir dann wissen können, wie viele Adressen ein Student hat?
- In unserem logischen Modell haben wir gesagt, dass address\_1 NOT NULL sein muss.
- Die Spalte address\_2 muss natürlich NULL sein dürfen.
- Ein Student hat also eine oder zwei Adressen.
- Sagen wir, dass wir jetzt eine dritte Adressspalte hinzufügen.
- Dann könnten wir eine Zeile bekommen, wo die zweite Addressspalte NULL ist aber die dritte nicht, oder andersherum.
- Wir müssten also die Anfragen komplizerter aufbauen.
- Weil wir mehrere Adressspalten haben werden sie ja sowieso komplizierter.
- Was machen wir, wenn wir eine Liste von Studenten mit mindestens einer Adresse in China brauchen?



- Ein weiteres Problem ist, wie wir dann wissen können, wie viele Adressen ein Student hat?
- In unserem logischen Modell haben wir gesagt, dass address\_1 NOT NULL sein muss.
- Die Spalte address\_2 muss natürlich NULL sein dürfen.
- Ein Student hat also eine oder zwei Adressen.
- Sagen wir, dass wir jetzt eine dritte Adressspalte hinzufügen.
- Dann könnten wir eine Zeile bekommen, wo die zweite Addressspalte NULL ist aber die dritte nicht, oder andersherum.
- Wir müssten also die Anfragen komplizerter aufbauen.
- Weil wir mehrere Adressspalten haben werden sie ja sowieso komplizierter.
- Was machen wir, wenn wir eine Liste von Studenten mit mindestens einer Adresse in China brauchen?
- Ugh...

 Herr Bibbo hat nun zwei Adressen in Hefei, eine an unserer Hefei University (合肥大学) und eine bei der University of Science and Technology of China (中国科学技术大学, USTC).

```
/** Insert data into the database. */
-- Insert several address records.
INSERT INTO address (
        country, province, city, postal_code, street_address) VALUES
    ('China', 'Anhui', 'Hefei', '230601', 'Jinkaigu, Hefei University'),
    ('China', 'Anhui', 'Hefei', '230026', 'USTC'),
    ('Deutschland', 'Sachsen', 'Chemnitz', '09111', 'Am Rathaus 1'),
    ('USA', 'NY', 'New York', '10013', 'Canal Street 4, Chinatown'),
    ('Deutschland', 'Sachsen', 'Chemnitz', '09111', 'TU Chemnitz'),
    ('PRC', 'Fujian', 'Quanzhou', '362002', 'West Street'),
    ('P.R.C.', NULL, 'Beijing', '100084', 'Tsinghua University'),
    ('Spain', 'Andalusia', 'Granada', '18009', 'Alhambra de Granada');
-- Create the student records.
INSERT INTO student (name, address 1, address 2) VALUES
    ('Bibbo', 1, 2), ('Bebbo', 3, NULL), ('Bibbi', 4, NULL),
    ('Babbo', 5, 6), ('Bebbe', 7, 8);
$ psql "postgres://postgres:XXX@localhost/anomalies" -v ON ERROR STOP=1
   → -ebf insert.sql
INSERT 0 8
INSERT 0 5
# psql 16.11 succeeded with exit code 0.
```

- Herr Bibbo hat nun zwei Adressen in Hefei, eine an unserer Hefei University (合肥大学) und eine bei der University of Science and Technology of China (中国科学技术大学, USTC).
- Herr Bebbo hat immer noch nur eine Adresse, in Chemnitz, Deutschland.

```
/** Insert data into the database. */
-- Insert several address records.
INSERT INTO address (
        country, province, city, postal_code, street_address) VALUES
    ('China', 'Anhui', 'Hefei', '230601', 'Jinkaigu, Hefei University'),
    ('China', 'Anhui', 'Hefei', '230026', 'USTC'),
    ('Deutschland', 'Sachsen', 'Chemnitz', '09111', 'Am Rathaus 1'),
    ('USA', 'NY', 'New York', '10013', 'Canal Street 4, Chinatown'),
    ('Deutschland', 'Sachsen', 'Chemnitz', '09111', 'TU Chemnitz'),
    ('PRC', 'Fujian', 'Quanzhou', '362002', 'West Street'),
    ('P.R.C.', NULL, 'Beijing', '100084', 'Tsinghua University'),
    ('Spain', 'Andalusia', 'Granada', '18009', 'Alhambra de Granada'):
-- Create the student records.
INSERT INTO student (name, address 1, address 2) VALUES
    ('Bibbo', 1, 2), ('Bebbo', 3, NULL), ('Bibbi', 4, NULL),
    ('Babbo', 5, 6), ('Bebbe', 7, 8);
$ psql "postgres://postgres:XXX@localhost/anomalies" -v ON ERROR STOP=1
   → -ebf insert.sql
INSERT 0 8
INSERT O 5
# psql 16.11 succeeded with exit code 0.
```

- Herr Bibbo hat nun zwei Adressen in Hefei, eine an unserer Hefei University (合肥大学) und eine bei der University of Science and Technology of China (中国科学技术大学, USTC).
- Herr Bebbo hat immer noch nur eine Adresse, in Chemnitz, Deutschland.
- Frau Bibbi lebt nur in Chinatown, New York, USA.

```
-- Insert several address records.
INSERT INTO address (
        country, province, city, postal_code, street_address) VALUES
    ('China', 'Anhui', 'Hefei', '230601', 'Jinkaigu, Hefei University'),
    ('China', 'Anhui', 'Hefei', '230026', 'USTC'),
    ('Deutschland', 'Sachsen', 'Chemnitz', '09111', 'Am Rathaus 1'),
    ('USA', 'NY', 'New York', '10013', 'Canal Street 4, Chinatown'),
    ('Deutschland', 'Sachsen', 'Chemnitz', '09111', 'TU Chemnitz'),
    ('PRC', 'Fujian', 'Quanzhou', '362002', 'West Street').
    ('P.R.C.', NULL, 'Beijing', '100084', 'Tsinghua University'),
    ('Spain', 'Andalusia', 'Granada', '18009', 'Alhambra de Granada'):
-- Create the student records.
INSERT INTO student (name, address 1, address 2) VALUES
    ('Bibbo', 1, 2), ('Bebbo', 3, NULL), ('Bibbi', 4, NULL),
    ('Babbo', 5, 6), ('Bebbe', 7, 8);
$ psql "postgres://postgres:XXX@localhost/anomalies" -v ON ERROR STOP=1
   → -ebf insert.sql
INSERT 0 8
INSERT O 5
# psql 16.11 succeeded with exit code 0.
```

/\*\* Insert data into the database. \*/

- Herr Bibbo hat nun zwei Adressen in Hefei, eine an unserer Hefei University (合肥大学) und eine bei der University of Science and Technology of China (中国科学技术大学, USTC).
- Herr Bebbo hat immer noch nur eine Adresse, in Chemnitz, Deutschland.
- Frau Bibbi lebt nur in Chinatown, New York, USA.
- Herr Babbo hat auch eine Adresse in Chemnitz, Deutschland, aber eben auch eine in Quanzhou (福建省泉州市), China.

('Babbo', 5, 6), ('Bebbe', 7, 8);

- Herr Bibbo hat nun zwei Adressen in Hefei, eine an unserer Hefei University (合肥大学) und eine bei der University of Science and Technology of China (中国科学技术大学, USTC).
- Herr Bebbo hat immer noch nur eine Adresse, in Chemnitz, Deutschland.
- Frau Bibbi lebt nur in Chinatown, New York, USA.
- Herr Babbo hat auch eine Adresse in Chemnitz, Deutschland, aber eben auch eine in Quanzhou (福建省泉州市), China.
- Die erste Adresse von Frau Bebbe ist in Beijing (北京), aber sie hat noch eine Zweitadresse in Spanien.

```
/** Insert data into the database */
-- Insert several address records.
INSERT INTO address (
        country, province, city, postal_code, street_address) VALUES
    ('China', 'Anhui', 'Hefei', '230601', 'Jinkaigu, Hefei University'),
    ('China', 'Anhui', 'Hefei', '230026', 'USTC'),
    ('Deutschland', 'Sachsen', 'Chemnitz', '09111', 'Am Rathaus 1'),
    ('USA', 'NY', 'New York', '10013', 'Canal Street 4, Chinatown'),
    ('Deutschland', 'Sachsen', 'Chemnitz', '09111', 'TU Chemnitz'),
    ('PRC', 'Fujian', 'Quanzhou', '362002', 'West Street').
    ('P.R.C.', NULL, 'Beijing', '100084', 'Tsinghua University'),
    ('Spain', 'Andalusia', 'Granada', '18009', 'Alhambra de Granada'):
-- Create the student records.
INSERT INTO student (name, address 1, address 2) VALUES
   ('Bibbo', 1, 2), ('Bebbo', 3, NULL), ('Bibbi', 4, NULL),
    ('Babbo', 5, 6), ('Bebbe', 7, 8);
```

- Herr Bebbo hat immer noch nur eine Adresse, in Chemnitz, Deutschland.
- Frau Bibbi lebt nur in Chinatown, New York, USA.
- Herr Babbo hat auch eine Adresse in Chemnitz, Deutschland, aber eben auch eine in Quanzhou (福建省泉州市), China.
- Die erste Adresse von Frau Bebbe ist in Beijing (北京), aber sie hat noch eine Zweitadresse in Spanien.
- Das Beispiel deckt also alle möglichen Kombinationen ab.

```
/** Insert data into the database */
-- Insert several address records.
INSERT INTO address (
        country, province, city, postal_code, street_address) VALUES
    ('China', 'Anhui', 'Hefei', '230601', 'Jinkaigu, Hefei University'),
    ('China', 'Anhui', 'Hefei', '230026', 'USTC'),
    ('Deutschland', 'Sachsen', 'Chemnitz', '09111', 'Am Rathaus 1'),
    ('USA', 'NY', 'New York', '10013', 'Canal Street 4, Chinatown'),
    ('Deutschland', 'Sachsen', 'Chemnitz', '09111', 'TU Chemnitz'),
    ('PRC', 'Fujian', 'Quanzhou', '362002', 'West Street').
    ('P.R.C.', NULL, 'Beijing', '100084', 'Tsinghua University'),
    ('Spain', 'Andalusia', 'Granada', '18009', 'Alhambra de Granada'):
-- Create the student records.
INSERT INTO student (name, address 1, address 2) VALUES
   ('Bibbo', 1, 2), ('Bebbo', 3, NULL), ('Bibbi', 4, NULL),
    ('Babbo', 5, 6), ('Bebbe', 7, 8);
$ psql "postgres://postgres:XXX@localhost/anomalies" -v ON ERROR STOP=1

    → -ebf insert.sal

INSERT 0 8
INSERT O 5
# psql 16.11 succeeded with exit code 0.
```

- Frau Bibbi lebt nur in Chinatown, New York, USA.
- Herr Babbo hat auch eine Adresse in Chemnitz, Deutschland, aber eben auch eine in Quanzhou (福建省泉州市), China.
- Die erste Adresse von Frau Bebbe ist in Beijing (北京), aber sie hat noch eine Zweitadresse in Spanien.
- Das Beispiel deckt also alle möglichen Kombinationen ab.
- Manche Leute haben keine Adresse in China, bei anderen ist nur die erste oder zweite Adresse in China, und manche haben zwei chinesische Adressen.

```
/** Insert data into the database */
  Insert several address records.
INSERT INTO address (
        country, province, city, postal_code, street_address) VALUES
    ('China', 'Anhui', 'Hefei', '230601', 'Jinkaigu, Hefei University'),
    ('China', 'Anhui', 'Hefei', '230026', 'USTC'),
    ('Deutschland', 'Sachsen', 'Chemnitz', '09111', 'Am Rathaus 1'),
    ('USA', 'NY', 'New York', '10013', 'Canal Street 4, Chinatown'),
    ('Deutschland', 'Sachsen', 'Chemnitz', '09111', 'TU Chemnitz'),
    ('PRC', 'Fujian', 'Quanzhou', '362002', 'West Street').
    ('P.R.C.', NULL, 'Beijing', '100084', 'Tsinghua University'),
    ('Spain', 'Andalusia', 'Granada', '18009', 'Alhambra de Granada'):
-- Create the student records.
INSERT INTO student (name, address 1, address 2) VALUES
   ('Bibbo', 1, 2), ('Bebbo', 3, NULL), ('Bibbi', 4, NULL),
    ('Babbo', 5, 6), ('Bebbe', 7, 8);
$ psql "postgres://postgres:XXX@localhost/anomalies" -v ON ERROR STOP=1

    → -ebf insert.sal

INSERT 0 8
INSERT O 5
# psql 16.11 succeeded with exit code 0.
```

- Herr Babbo hat auch eine Adresse in Chemnitz, Deutschland, aber eben auch eine in Quanzhou (福建省泉州市), China.
- Die erste Adresse von Frau Bebbe ist in Beijing (北京), aber sie hat noch eine Zweitadresse in Spanien.
- Das Beispiel deckt also alle möglichen Kombinationen ab.
- Manche Leute haben keine Adresse in China, bei anderen ist nur die erste oder zweite Adresse in China, und manche haben zwei chinesische Adressen.
- Von den fünf Studenten haben die Herren bibbo und Babbo sowie Frau Bebbe eine Adresse in China.

```
INSERT INTO address (
        country, province, city, postal_code, street_address) VALUES
    ('China', 'Anhui', 'Hefei', '230601', 'Jinkaigu, Hefei University'),
    ('China', 'Anhui', 'Hefei', '230026', 'USTC'),
    ('Deutschland', 'Sachsen', 'Chemnitz', '09111', 'Am Rathaus 1'),
    ('USA', 'NY', 'New York', '10013', 'Canal Street 4, Chinatown'),
    ('Deutschland', 'Sachsen', 'Chemnitz', '09111', 'TU Chemnitz'),
    ('PRC', 'Fujian', 'Quanzhou', '362002', 'West Street').
    ('P.R.C.', NULL, 'Beijing', '100084', 'Tsinghua University'),
    ('Spain', 'Andalusia', 'Granada', '18009', 'Alhambra de Granada'):
-- Create the student records.
INSERT INTO student (name, address 1, address 2) VALUES
   ('Bibbo', 1, 2), ('Bebbo', 3, NULL), ('Bibbi', 4, NULL),
    ('Babbo', 5, 6), ('Bebbe', 7, 8);
$ psql "postgres://postgres:XXX@localhost/anomalies" -v ON ERROR STOP=1

    → -ebf insert.sal

# psql 16.11 succeeded with exit code 0.
```

/\*\* Insert data into the database. \*/

Insert several address records.

#### Daten auslesen

 Wie bekommen wir nun eine Liste mit diesen drei Studenten?

```
1 /** Get a list of students with at least one address in China. */
  -- Select the student id, student name, and address as three columns.
        SELECT name, address_1 AS adr FROM student
  UNION SELECT name, address_2 AS adr FROM student
      WHERE address_2 IS NOT NULL;
 $ psgl "postgres://postgres:XXX@localhost/anomalies" -v ON ERROR STOP=1

→ -ebf select_1.sql

   name | adr
   Rebbe
   Babbo
   Ribbo
   Bibbo
   Rebbo
   Bebbe
   Bibbi
   Babbo
  (8 rows)
```

# psql 16.11 succeeded with exit code 0.

#### Daten auslesen

- Wie bekommen wir nun eine Liste mit diesen drei Studenten?
- Egal wie wir das Problem angehen, wir müssen irgendwie den selben Ausdruck auf beide Adressspalten anwenden.

```
/** Get a list of students with at least one address in China. */
 -- Select the student id, student name, and address as three columns.
       SELECT name, address 1 AS adr FROM student
UNION SELECT name, address_2 AS adr FROM student
     WHERE address_2 IS NOT NULL;
$ psql "postgres://postgres:XXX@localhost/anomalies" -v ON ERROR STOP=1

→ -ebf select_1.sql

  Babbo
  Bibbo
  Ribbo
  Rebbo
  Ribbi
  Rabbo
 (8 rows)
# psql 16.11 succeeded with exit code 0.
```

- Wie bekommen wir nun eine Liste mit diesen drei Studenten?
- Egal wie wir das Problem angehen, wir müssen irgendwie den selben Ausdruck auf beide Adressspalten anwenden.
- Zuerst wollen wir daher versuchen, die Daten irgendwie in eine Form zu bringen dass wir pro Zeile den Namen eines Studenten und einen zugehörigen Fremdschlüsselwert auf die Adresstabelle haben.

```
/** Get a list of students with at least one address in China. */
-- Select the student id, student name, and address as three columns.
      SELECT name, address 1 AS adr FROM student
UNION SELECT name, address_2 AS adr FROM student
    WHERE address 2 IS NOT NULL:
$ psql "postgres://postgres:XXX@localhost/anomalies" -v ON ERROR STOP=1

→ -ebf select_1.sql

 Babbo
 Bibbo
 Ribbo
 Rebbo
 Bibbi
 Rabbo
(8 rows)
```

# psql 16.11 succeeded with exit code 0.

- Wie bekommen wir nun eine Liste mit diesen drei Studenten?
- Egal wie wir das Problem angehen, wir müssen irgendwie den selben Ausdruck auf beide Adressspalten anwenden.
- Zuerst wollen wir daher versuchen, die Daten irgendwie in eine Form zu bringen dass wir pro Zeile den Namen eines Studenten und einen zugehörigen Fremdschlüsselwert auf die Adresstabelle haben.
- Das können wir mit einer UNION-Anfrage machen.

```
/** Get a list of students with at least one address in China. */
-- Select the student id. student name, and address as three columns.
      SELECT name, address 1 AS adr FROM student
UNION SELECT name, address_2 AS adr FROM student
    WHERE address 2 IS NOT NULL:
$ psql "postgres://postgres:XXX@localhost/anomalies" -v ON ERROR STOP=1

→ -ebf select_1.sql

 Babbo
 Bibbo
 Ribbo
 Rebbo
 Ribbi
 Rabbo
(8 rows)
# psql 16.11 succeeded with exit code 0.
```

- Egal wie wir das Problem angehen, wir müssen irgendwie den selben Ausdruck auf beide Adressspalten anwenden.
- Zuerst wollen wir daher versuchen, die Daten irgendwie in eine Form zu bringen dass wir pro Zeile den Namen eines Studenten und einen zugehörigen Fremdschlüsselwert auf die Adresstabelle haben.
- Das können wir mit einer UNION-Anfrage machen.
- Im ersten Schritt machen wir eine Anfrage, die den Studenname name und die erste Addressspalte address\_1 (die wir mit AS in adr umbennen) auswählt.

```
/** Get a list of students with at least one address in China. */
-- Select the student id. student name, and address as three columns.
      SELECT name, address 1 AS adr FROM student
UNION SELECT name, address 2 AS adr FROM student
    WHERE address 2 IS NOT NULL:
 psql "postgres://postgres:XXX@localhost/anomalies" -v ON ERROR STOP=1

→ -ebf select_1.sql

 Babbo
 Bibbo
 Rebbo
 Rabbo
(8 rows)
# psql 16.11 succeeded with exit code 0.
```

- Das können wir mit einer UNION-Anfrage machen.
- Im ersten Schritt machen wir eine Anfrage, die den Studenname name und die erste Addressspalte address\_1 (die wir mit AS in adr umbennen)
- Dann hängen wir das Ergebnis einer zweiten Anfrage an, die fast das selbe macht aber address\_2 als adr auswählt.

```
/** Get a list of students with at least one address in China. */
-- Select the student id, student name, and address as three columns.
       SELECT name, address 1 AS adr FROM student
UNION SELECT name, address_2 AS adr FROM student
    WHERE address 2 IS NOT NULL:
$ psql "postgres://postgres:XXX@localhost/anomalies" -v ON ERROR STOP=1

    → -ebf select_1.sql

 Babbo
 Ribbo
 Ribbo
 Rebbo
 Ribbi
 Rabbo
```

(8 rows)

# psql 16.11 succeeded with exit code 0.

- Das können wir mit einer UNION-Anfrage machen.
- Im ersten Schritt machen wir eine Anfrage, die den Studenname name und die erste Addressspalte address\_1 (die wir mit AS in adr umbennen) auswählt.
- Dann hängen wir das Ergebnis einer zweiten Anfrage an, die fast das selbe macht aber address\_2 als adr auswählt.
- Die beiden Anfragen werden über UNION kombiniert.

```
/** Get a list of students with at least one address in China. */
-- Select the student id, student name, and address as three columns.
       SELECT name, address 1 AS adr FROM student
UNION SELECT name, address_2 AS adr FROM student
    WHERE address 2 IS NOT NULL:
$ psql "postgres://postgres:XXX@localhost/anomalies" -v ON ERROR STOP=1

    → -ebf select_1.sql

 Babbo
 Bibbo
 Ribbo
 Rebbo
 Ribbi
 Rabbo
 (8 rows)
# psql 16.11 succeeded with exit code 0.
```

- Das können wir mit einer UNION-Anfrage machen.
- Im ersten Schritt machen wir eine Anfrage, die den Studenname name und die erste Addressspalte address\_1 (die wir mit AS in adr umbennen) auswählt.
- Dann hängen wir das Ergebnis einer zweiten Anfrage an, die fast das selbe macht aber address\_2 als adr auswählt.
- Die beiden Anfragen werden über UNION kombiniert.
- Wir bekommen acht Zeilen ... und diese Relation ist in der 1NF.

```
/** Get a list of students with at least one address in China. */
-- Select the student id. student name, and address as three columns.
       SELECT name, address 1 AS adr FROM student
UNION SELECT name, address 2 AS adr FROM student
    WHERE address 2 IS NOT NULL:
$ psql "postgres://postgres:XXX@localhost/anomalies" -v ON ERROR STOP=1

    → -ebf select_1.sql

 Babbo
 Bibbo
 Rebbo
 Ribbi
 Rabbo
 (8 rows)
# psql 16.11 succeeded with exit code 0.
```

- Im ersten Schritt machen wir eine Anfrage, die den Studenname name und die erste Addressspalte address\_1 (die wir mit AS in adr umbennen) auswählt.
- Dann hängen wir das Ergebnis einer zweiten Anfrage an, die fast das selbe macht aber address\_2 als adr auswählt.
- Die beiden Anfragen werden über UNION kombiniert.
- Wir bekommen acht Zeilen ... und diese Relation ist in der 1NF.
- Mit der wiederhergestellten 1NF können wir nun die Leute mit einer Adresse in China herausfiltern.

```
/** Get a list of students with at least one address in China. */
 -- Select the student id. student name, and address as three columns.
       SELECT name, address 1 AS adr FROM student
 UNION SELECT name, address 2 AS adr FROM student
     WHERE address 2 IS NOT NULL:
  psql "postgres://postgres:XXX@localhost/anomalies" -v ON ERROR STOP=1

→ -ebf select_1.sql

  Babbo
  Bibbo
  Rebbo
  Ribbi
  Rabbo
 (8 rows)
 # psql 16.11 succeeded with exit code 0.
```

- Dann hängen wir das Ergebnis einer zweiten Anfrage an, die fast das selbe macht aber address\_2 als adr auswählt.
- Die beiden Anfragen werden über UNION kombiniert.
- Wir bekommen acht Zeilen . . . und diese Relation ist in der 1NF.
- Mit der wiederhergestellten 1NF können wir nun die Leute mit einer Adresse in China herausfiltern.
- Wir können das fast genauso machen, wie vorhin, nämlich mit einem INNER JOIN und dem Array-basierten ILIKE.

Ribbo

Rabbo I

(4 rows)

Hefei, USTC Quanzhou. West Street

# psql 16.11 succeeded with exit code 0.

- Die beiden Anfragen werden über UNION kombiniert.
- Wir bekommen acht Zeilen . . . und diese Relation ist in der 1NF.
- Mit der wiederhergestellten 1NF können wir nun die Leute mit einer Adresse in China herausfiltern.
- Wir können das fast genauso machen, wie vorhin, nämlich mit einem INNER JOIN und dem Array-basierten ILIKE.
- Wir können nur nicht die Tabelle student als Datenquelle nehmen.

```
/** Get a list of students with at least one address in China. */

- Use the previous query as *subquery* to construct the overall result.

SELECT name, city || ', '| | street_address AS address FROM (

SELECT name, address_1 AS adr FROM student

UNION SELECT name, address_2 AS adr FROM student)

INNER JOIN address ON adr = address.id

WHERE country LIKE ANY/ARRAY['&china%', '%PRC%', '%P.R.C.%']);
```

- Wir bekommen acht Zeilen . . . und diese Relation ist in der 1NF.
- Mit der wiederhergestellten 1NF können wir nun die Leute mit einer Adresse in China herausfiltern.
- Wir können das fast genauso machen, wie vorhin, nämlich mit einem INNER JOIN und dem Array-basierten ILIKE.
- Wir können nur nicht die Tabelle student als Datenquelle nehmen.
- Stattdessen verwenden wir die UNION-Anfrage als *Unteranfrage*.

```
/** Get a list of students with at least one address in China. */

-- Use the previous query as *subquery* to construct the overall result.

SELECT name, city || ', ' || street_address AS address FROM (

SELECT name, address_1 AS add FROM student

UNION SELECT name, address_2 AS address FROM student)

INNER JOIN address ON address.id

WHERE country LIKE ANY/ARRAY(', 'China', ', 'YPRC', 'YP.R.C.%');
```

```
$\psql \"postgres://postgres:XXX@localhost/anomalies" \text{-v ON_ERROR_STOP=1} \\
\times \text{-ebf select_2.sql} \\
\text{name | address} \\
\text{3} \\
\text{Bebbe | Beijing, Tsinghua University} \\
\text{Bibbo | Hefei, Jinkaiqu, Hefei University} \\
\text{Bibbo | Hefei, USTC} \\
\text{Babbo | Quanzhou, West Street} \\
\text{4 rows} \\
\text{9} \\
\text{psql 1 "postgres://postgres:XXX@localhost/anomalies" \text{-v ON_ERROR_STOP=1} \\
\text{10 | Mostgres://postgres:XXX@localhost/anomalies" \text{-v ON_ERROR_STOP=1} \\
\text{12 | Address | Beijing, Tsinghua University} \\
\text{Bibbo | Hefei, Jinkaiqu, Hefei University} \\
\text{13 | Address | Add
```

- Mit der wiederhergestellten 1NF können wir nun die Leute mit einer
   Adresse in China herausfiltern.
- Wir können das fast genauso machen, wie vorhin, nämlich mit einem INNER JOIN und dem Array-basierten ILIKE.
- Wir können nur nicht die Tabelle student als Datenquelle nehmen.
- Stattdessen verwenden wir die UNION-Anfrage als Unteranfrage.
- In SQL kann man auch die Ergebnisse eines SELECT...FROM als Quelle für eine weitere Anfrage nehmen.

```
/** Get a list of students with at least one address in China. */

-- Use the previous query as *subquery* to construct the overall result.

SELECT name, city || ', ' || street_address AS address FROM (

SELECT name, address_1 AS adr FROM student

UNION SELECT name, address_2 AS adr FROM student)

INNER JOIN address ON adr = address.id

WHERE country LILKE ANY(ARRAY['%china%', '%PRC%', '%P.R.C.%']);
```

- Wir können das fast genauso machen, wie vorhin, nämlich mit einem
   INNER JOIN und dem
   Array-basierten ILIKE.
- Wir können nur nicht die Tabelle student als Datenquelle nehmen.
- Stattdessen verwenden wir die UNION-Anfrage als Unteranfrage.
- In SQL kann man auch die Ergebnisse eines SELECT...FROM als Quelle für eine weitere Anfrage nehmen.
- Alles, was dafür notwendig ist, ist die Unteranfrage in Klammern (...) zu schreiben!

- Wir können nur nicht die Tabelle student als Datenquelle nehmen.
- Stattdessen verwenden wir die UNION-Anfrage als Unteranfrage.
- In SQL kann man auch die Ergebnisse eines SELECT...FROM als Quelle für eine weitere Anfrage nehmen.
- Alles, was dafür notwendig ist, ist die Unteranfrage in Klammern (...) zu schreiben!
- Die zweite Anfrage sieht also unserer alten Anfrage von der Bedingung her recht ähnlich.

# psql 16.11 succeeded with exit code 0.

- Stattdessen verwenden wir die UNION-Anfrage als *Unteranfrage*.
- In SQL kann man auch die Ergebnisse eines SELECT...FROM als Quelle für eine weitere Anfrage nehmen.
- Alles, was dafür notwendig ist, ist die Unteranfrage in Klammern (...) zu schreiben!
- Die zweite Anfrage sieht also unserer alten Anfrage von der Bedingung her recht ähnlich.
- Wir haben nur die Datenquelle (damals die Tabelle student) mit unserer UNION-Anfrage in Klammern ersetzt (und ein paar Spaltennamen geändert).

```
/** Get a list of students with at least one address in China. */

-- Use the previous query as *subquery* to construct the overall result.

SELECT name, city || ', '| | street_address AS address FROM (

SELECT name, address_1 AS adr FROM student

UNION SELECT name, address_2 AS adr FROM student)

INNER JOIN address ON adr = address.id

WHERE country ILIKE ANY(ARRAY['%china%', '%PRC%', '%P.R.C.%']);
```

- In SQL kann man auch die Ergebnisse eines SELECT...FROM als Quelle für eine weitere Anfrage nehmen.
- Alles, was dafür notwendig ist, ist die Unteranfrage in Klammern (...) zu schreiben!
- Die zweite Anfrage sieht also unserer alten Anfrage von der Bedingung her recht ähnlich.
- Wir haben nur die Datenquelle (damals die Tabelle student) mit unserer UNION-Anfrage in Klammern ersetzt (und ein paar Spaltennamen geändert).
- Das funktioniert gut, mit einer Ausnahme.

```
/** Get a list of students with at least one address in China. */

-- Use the previous query as *subquery* to construct the overall result.

SELECT name, city || ',' || street_address AS address FROM (

SELECT name, address_1 AS adr FROM student

UNION SELECT name, address_2 AS adr FROM student)

INNER JOIN address ON adr = address.id

WHERE country ILIKE ANY(ARRAY['%china%', '%PRC%', '%P.R.C.%']);
```

- Alles, was dafür notwendig ist, ist die Unteranfrage in Klammern (...) zu schreiben!
- Die zweite Anfrage sieht also unserer alten Anfrage von der Bedingung her recht ähnlich.
- Wir haben nur die Datenquelle (damals die Tabelle student) mit unserer UNION-Anfrage in Klammern ersetzt (und ein paar Spaltennamen geändert).
- Das funktioniert gut, mit einer Ausnahme.
- Herr Bibbo taucht zweimal auf, weil er zwei Adressen in China hat.

```
/** Get a list of students with at least one address in China. */
-- Use the previous query as *subquery* to construct the overall result.
SELECT name, city || ', ' || street_address AS address FROM (
SELECT name, address_1 AS adr FROM student
UNION SELECT name, address_2 AS adr FROM student)
INNER JOIN address ON adr = address.id
WHERE country ILIKE ANY(ARRAY['%china%', '%PRC%', '%P.R.C.%']);
```

- Die zweite Anfrage sieht also unserer alten Anfrage von der Bedingung her recht ähnlich.
- Wir haben nur die Datenquelle (damals die Tabelle student) mit unserer UNION-Anfrage in Klammern ersetzt (und ein paar Spaltennamen geändert).
- Das funktioniert gut, mit einer Ausnahme.
- Herr Bibbo taucht zweimal auf, weil er zwei Adressen in China hat.
- Zum Glück gibt es das Schlüsselwort DISTINCT<sup>59</sup>.

```
/** Get a list of students with at least one address in China. */

-- Remove double student entries.

SELECT DISTINCT ON (sid)

name, city || ', ' || street_address AS address FROM (

SELECT id AS sid, name, address.1 AS adr FROM student

UNION SELECT id AS sid, name, address.2 AS adr FROM student)

INNER JOIN address ON adr = address.id

WHERE country ILIKE ANY(ARRAY['%china%', '%PRC%', '%P.R.C.%']);

$ psql "postgres://postgres:XXX@localhost/anomalies" -v ON_ERROR_STOP=1

-- ebf select_3.sql

name | address
```

Bibbo | Hefei, USTC

(3 rows)

Quanzhou, West Street

# psql 16.11 succeeded with exit code 0.

| Beijing, Tsinghua University

- Wir haben nur die Datenquelle (damals die Tabelle student) mit unserer UNION-Anfrage in Klammern ersetzt (und ein paar Spaltennamen geändert).
- Das funktioniert gut, mit einer Ausnahme.
- Herr Bibbo taucht zweimal auf, weil er zwei Adressen in China hat.
- Zum Glück gibt es das Schlüsselwort DISTINCT<sup>59</sup>.
- SELECT DISTINCT löscht alle doppelten Zeilen aus der Anfrage.

```
/** Get a list of students with at least one address in China. */
-- Remove double student entries.

SELECT DISTINCT ON (sid)
name, city || ', ' || street_address AS address FROM (
SELECT id AS sid, name, address_1 AS adr FROM student
UNION SELECT id AS sid, name, address_2 AS adr FROM student)
```

INNER JOIN address ON adr = address.id

```
$ psql "postgres://postgres:XXX@localhost/anomalies" -v ON_ERROR_STOP=1
    → -ehf select_3.sql
    name | address

Bibbo | Hefei, USTC
Babbo | Quanzhou, West Street
Bebbe | Beijing, Tsinghua University
(3 rows)

# psql 16.11 succeeded with exit code 0.
```

WHERE country ILIKE ANY (ARRAY ['%china%', '%PRC%', '%P.R.C.%']);

- Das funktioniert gut, mit einer Ausnahme.
- Herr Bibbo taucht zweimal auf, weil er zwei Adressen in China hat.
- Zum Glück gibt es das Schlüsselwort DISTINCT<sup>59</sup>.
- SELECT DISTINCT löscht alle doppelten Zeilen aus der Anfrage.
- Mit anderen Worten, wenn zwei Ergebniszeilen einer Anfrage komplett gleiche Werte haben, dann wird nur eine davon zurückgegeben und die andere weggeworfen.

```
/** Get a list of students with at least one address in China. */
 -- Remove double student entries.
SELECT DISTINCT ON (sid)
    name, city | | ' | | street address AS address FROM (
               SELECT id AS sid. name. address 1 AS adr FROM student
         UNION SELECT id AS sid, name, address_2 AS adr FROM student)
    INNER JOIN address ON adr = address.id
    WHERE country ILIKE ANY (ARRAY ['%china%', '%PRC%', '%P.R.C.%']);
$ psql "postgres://postgres:XXX@localhost/anomalies" -v ON_ERROR_STOP=1

→ -ebf select 3.sql

 Bibbo | Hefei, USTC
       | Quanzhou, West Street
 Bebbe | Beijing, Tsinghua University
 (3 rows)
```

# psql 16.11 succeeded with exit code 0.

- Zum Glück gibt es das Schlüsselwort DISTINCT<sup>59</sup>.
- SELECT DISTINCT löscht alle doppelten Zeilen aus der Anfrage.
- Mit anderen Worten, wenn zwei Ergebniszeilen einer Anfrage komplett gleiche Werte haben, dann wird nur eine davon zurückgegeben und die andere weggeworfen.
- SELECT DISTINCT

  ON (col1, col2, ...) benutzt nur
  eine Untermenge der Spalten (hier
  col1, col2, ...) um zu entscheiden,
  welche Zeile ein Duplikat ist und welche
  nicht.

```
/** Get a list of students with at least one address in China. */
 -- Remove double student entries.
SELECT DISTINCT ON (sid)
    name, city | | ' | | street address AS address FROM (
               SELECT id AS sid. name. address 1 AS adr FROM student
         UNION SELECT id AS sid, name, address_2 AS adr FROM student)
    INNER JOIN address ON adr = address.id
    WHERE country ILIKE ANY (ARRAY ['%china%', '%PRC%', '%P.R.C.%']);
$ psql "postgres://postgres:XXX@localhost/anomalies" -v ON_ERROR_STOP=1

→ -ebf select 3.sql

 Bibbo | Hefei, USTC
         Quanzhou, West Street
 Bebbe | Beijing, Tsinghua University
 (3 rows)
# psql 16.11 succeeded with exit code 0.
```

- Zum Glück gibt es das Schlüsselwort DISTINCT<sup>59</sup>.
- SELECT DISTINCT löscht alle doppelten Zeilen aus der Anfrage.
- Mit anderen Worten, wenn zwei Ergebniszeilen einer Anfrage komplett gleiche Werte haben, dann wird nur eine davon zurückgegeben und die andere weggeworfen.
- SELECT DISTINCT
   ON (col1, col2, ...) benutzt nur
   eine Untermenge der Spalten (hier
   col1, col2, ...) um zu entscheiden,
   welche Zeile ein Duplikat ist und welche
   nicht.
- Nun, Namen könnten mehrdeutig sein.

```
/** Get a list of students with at least one address in China. */
-- Remove double student entries.
SELECT DISTINCT ON (sid)
    name, city | | ' | | street address AS address FROM (
              SELECT id AS sid. name. address 1 AS adr FROM student
        UNION SELECT id AS sid, name, address_2 AS adr FROM student)
    INNER JOIN address ON adr = address.id
    WHERE country ILIKE ANY (ARRAY ['%china%', '%PRC%', '%P.R.C.%']);
$ psql "postgres://postgres:XXX@localhost/anomalies" -v ON_ERROR_STOP=1

→ -ebf select 3.sql

 Bibbo | Hefei, USTC
       | Quanzhou, West Street
 Bebbe | Beijing, Tsinghua University
(3 rows)
# psql 16.11 succeeded with exit code 0.
```

- Mit anderen Worten, wenn zwei Ergebniszeilen einer Anfrage komplett gleiche Werte haben, dann wird nur eine davon zurückgegeben und die andere weggeworfen.
- SELECT DISTINCT
   ON (col1, col2, ...) benutzt nur
   eine Untermenge der Spalten (hier
   col1, col2, ...) um zu entscheiden,
   welche Zeile ein Duplikat ist und welche
   nicht.
- Nun, Namen könnten mehrdeutig sein.
- Wir verändern also unsere Unteranfragen so, dass sie auch die Studenten-IDs (umbenannt zu sid) mit zurückliefern.

```
/** Get a list of students with at least one address in China. */

-- Remove double student entries.

SELECT DISTINCT ON (sid)

name, city || ', ' || street_address AS address FROM (

SELECT id AS sid, name, address_1 AS adr FROM student

UNION SELECT id AS sid, name, address_2 AS adr FROM student)

INNER JOIN address ON adr = address.id

WHERE country ILIKE ANY(ARRAY['%china%', '%PRC%', '%P.R.C.%']);

$ psql "postgres://postgres:XXX@localhost/anomalies" -v ON_ERROR_STOP=1

-- ebf select_3.sql

name | address

Bibbo | Hefei, USTC

Babbo | Quanzhou, West Street
```

Bebbe | Beijing, Tsinghua University

# psql 16.11 succeeded with exit code 0.

(3 rows)

- SELECT DISTINCT

  ON (col1, col2, ...) benutzt nur
  eine Untermenge der Spalten (hier
  col1, col2, ...) um zu entscheiden,
  welche Zeile ein Duplikat ist und welche
  nicht.
- Nun, Namen könnten mehrdeutig sein.
- Wir verändern also unsere Unteranfragen so, dass sie auch die Studenten-IDs (umbenannt zu sid) mit zurückliefern.
- Mit dem DISTINCT ON (sid) am Anfang unserer Anfrage können wir sicherstellen, dass jeder Student nur einmal auftaucht.

```
/** Get a list of students with at least one address in China. */

-- Remove double student entries.

SELECT DISTINCT ON (sid)
name, city || ', '| street_address AS address FROM (
SELECT id AS sid, name, address_1 AS adr FROM student)
UNION SELECT id AS sid, name, address_2 AS adr FROM student)
INNER JOIN address ON adr = address_14
```

WHERE country ILIKE ANY (ARRAY ['%china%', '%PRC%', '%P.R.C.%']);

- SELECT DISTINCT

  ON (col1, col2, ...) benutzt nur
  eine Untermenge der Spalten (hier
  col1, col2, ...) um zu entscheiden,
  welche Zeile ein Duplikat ist und welche
  nicht.
- Nun, Namen könnten mehrdeutig sein.
- Wir verändern also unsere Unteranfragen so, dass sie auch die Studenten-IDs (umbenannt zu sid) mit zurückliefern.
- Mit dem DISTINCT ON (sid) am Anfang unserer Anfrage können wir sicherstellen, dass jeder Student nur einmal auftaucht.
- Das Ergebnis stimmt nun.

```
/** Get a list of students with at least one address in China. */

-- Remove double student entries.

SELECT DISTINCT ON (sid)

name, city || ', ' || street_address AS address FROM (

SELECT id AS sid, name, address_1 AS adr FROM student

UNION SELECT id AS sid, name, address_2 AS adr FROM student)

INNER JOIN address On adr = address.id
```

WHERE country ILIKE ANY (ARRAY ['%china%', '%PRC%', '%P.R.C.%']);

```
$ psql "postgres://postgres:XXX@localhost/anomalies" -v ON_ERROR_STOP=1
-ebf select_3.sql
name | address

Bibbo | Hefei, USTC
Babbo | Quanzhou, West Street
Bebbe | Beijing, Tsinghua University
(3 rows)

# psql 16.11 succeeded with exit code 0.
```

- Wir verändern also unsere
   Unteranfragen so, dass sie auch die
   Studenten-IDs (umbenannt zu sid)
   mit zurückliefern.
- Mit dem DISTINCT ON (sid) am Anfang unserer Anfrage können wir sicherstellen, dass jeder Student nur einmal auftaucht.
- Das Ergebnis stimmt nun.

```
/** Get a list of students with at least one address in China. */
-- Select the student id. student name, and address as three columns.
      SELECT name, address 1 AS adr FROM student
UNION SELECT name, address_2 AS adr FROM student
    WHERE address 2 IS NOT NULL:
-- Use the above as *subguery* to construct the overall result.
SELECT name, city | | ' | | street address AS address FROM (
              SELECT name, address_1 AS adr FROM student
        UNION SELECT name, address 2 AS adr FROM student)
    INNER JOIN address ON adr = address.id.
    WHERE country ILIKE ANY (ARRAY [ "% china%", '%PRC%", '%P.R.C. %']):
   Remove double student entries.
SELECT DISTINCT ON (sid)
    name, city | | '. ' | | street address AS address FROM (
              SELECT id AS sid, name, address_1 AS adr FROM student
        UNION SELECT id AS sid, name, address_2 AS adr FROM student)
    INNER JOIN address ON adr = address.id
    WHERE country ILIKE ANY (ARRAY [ '%china%', '%PRC%', '%P.R.C.%']);
```

```
name | address

Bebbe | Beijing, Tsinghua University
Bibbo | Hefei, Jinkaiqu, Hefei University
Bibbo | Hefei, USTC
Babbo | Quanzhou, West Street
(4 rous)

name | address

Bibbo | Hefei, USTC
Babbo | Quanzhou, West Street
Bebbe | Beijing, Tsinghua University
(3 rows)
```

# neal 16.11 succeeded with exit code 0.



 Wir haben gelernt: Wenn man irgendetwas Sinnvolles mit mehrwertigen Attributen, die als "wiederholte Gruppe" dargestellt sind, machen will . . . dann muss man sie in die 1NF bringen.



- Wir haben gelernt: Wenn man irgendetwas Sinnvolles mit mehrwertigen Attributen, die als "wiederholte Gruppe" dargestellt sind, machen will . . . dann muss man sie in die 1NF bringen.
- Das bedeutet, dass wir sie als separate Relation darstellen müssen.



- Wir haben gelernt: Wenn man irgendetwas Sinnvolles mit mehrwertigen Attributen, die als "wiederholte Gruppe" dargestellt sind, machen will . . . dann muss man sie in die 1NF bringen.
- Das bedeutet, dass wir sie als separate Relation darstellen müssen.
- Also genau in der Form, die wir beim Übersetzen von Entitätstypen in Tabellen genannt hatten.



- Wir haben gelernt: Wenn man irgendetwas Sinnvolles mit mehrwertigen Attributen, die als "wiederholte Gruppe" dargestellt sind, machen will . . . dann muss man sie in die 1NF bringen.
- Das bedeutet, dass wir sie als separate Relation darstellen müssen.
- Also genau in der Form, die wir beim Übersetzen von Entitätstypen in Tabellen genannt hatten.
- Warum speichern wir sie also nicht gleich so?



- Wir haben gelernt: Wenn man irgendetwas Sinnvolles mit mehrwertigen Attributen, die als "wiederholte Gruppe" dargestellt sind, machen will . . . dann muss man sie in die 1NF bringen.
- Das bedeutet, dass wir sie als separate Relation darstellen müssen.
- Also genau in der Form, die wir beim Übersetzen von Entitätstypen in Tabellen genannt hatten.
- Warum speichern wir sie also nicht gleich so?
- Das Modell von vorhin ist einfach nur eine falsche Darstellung einer student ≫ ← address-Beziehung.



- Wir haben gelernt: Wenn man irgendetwas Sinnvolles mit mehrwertigen Attributen, die als "wiederholte Gruppe" dargestellt sind, machen will . . . dann muss man sie in die 1NF bringen.
- Das bedeutet, dass wir sie als separate Relation darstellen müssen.
- Also genau in der Form, die wir beim Übersetzen von Entitätstypen in Tabellen genannt hatten.
- Warum speichern wir sie also nicht gleich so?
- Das Modell von vorhin ist einfach nur eine falsche Darstellung einer student ≫ ← address-Beziehung.
- Wir hatten diese korrekt als Q >>→ R-Beziehung kennengelernt.



• Lösen wir das Problem.







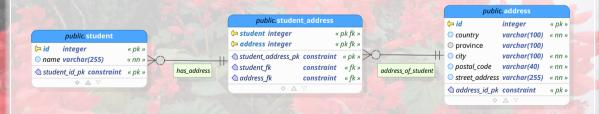


- Lösen wir das Problem.
- Wir extrahieren das mehrwertige Attribut in eine weitere Tabelle.



We will will the second

- Lösen wir das Problem.
- Wir extrahieren das mehrwertige Attribut in eine weitere Tabelle.
- Um es einfacher zu machen, erzwingen wir nicht, dass jeder Student *mindestens* eine Adresse haben muss.



We will the second seco

- Lösen wir das Problem.
- Wir extrahieren das mehrwertige Attribut in eine weitere Tabelle.
- Um es einfacher zu machen, erzwingen wir nicht, dass jeder Student *mindestens* eine Adresse haben muss.
- Wir implementieren die einfachere Beziehung student > < address.



We will will be to be to

- Lösen wir das Problem.
- Wir extrahieren das mehrwertige Attribut in eine weitere Tabelle.
- Um es einfacher zu machen, erzwingen wir nicht, dass jeder Student *mindestens* eine Adresse haben muss.
- Wir implementieren die einfachere Beziehung student > Gaddress.
- Sie haben ja gelernt, wie es hardcore gehen würden ... also denke ich, das ist OK hier.



- Lösen wir das Problem.
- Wir extrahieren das mehrwertige Attribut in eine weitere Tabelle.
- Um es einfacher zu machen, erzwingen wir nicht, dass jeder Student *mindestens* eine Adresse haben muss.
- Wir implementieren die einfachere Beziehung student > Gaddress.
- Sie haben ja gelernt, wie es hardcore gehen würden ... also denke ich, das ist OK hier.
- Wir brauchen nun eine dritte Tabelle, die wir student\_address nennen.



- Wir extrahieren das mehrwertige Attribut in eine weitere Tabelle.
- Um es einfacher zu machen, erzwingen wir nicht, dass jeder Student *mindestens* eine Adresse haben muss.
- Wir implementieren die einfachere Beziehung student > C address.
- Sie haben ja gelernt, wie es hardcore gehen würden ... also denke ich, das ist OK hier.
- Wir brauchen nun eine dritte Tabelle, die wir student\_address nennen.

 Die Tabelle hat einen zusammengesetzten Primärschlüssel aus einem Fremdschlüssel auf Tabelle student und einem auf Tabelle address.



- Um es einfacher zu machen, erzwingen wir nicht, dass jeder Student *mindestens* eine Adresse haben muss.
- Wir implementieren die einfachere Beziehung student > address.
- Sie haben ja gelernt, wie es hardcore gehen würden ... also denke ich, das ist OK hier.
- Wir brauchen nun eine dritte Tabelle, die wir student\_address nennen.
- Die Tabelle hat einen zusammengesetzten Primärschlüssel aus einem Fremdschlüssel auf Tabelle student und einem auf Tabelle address.
- Die Adressspalten verschwinden aus Tabelle student.

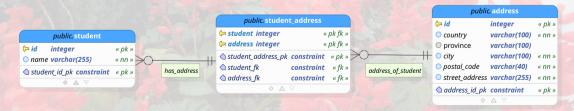


nublic	address	
<u> </u>		
(≔ id	integer	« pk »
country	varchar(100)	« nn »
<ul><li>province</li></ul>	varchar(100)	
o city	varchar(100)	« nn »
<ul><li>postal_code</li></ul>	varchar(40)	« nn »
street_address	varchar(255)	« nn »
△ address_id_pk	constraint	« pk »

- Wir implementieren die einfachere Beziehung student > address.
- Sie haben ja gelernt, wie es hardcore gehen würden ... also denke ich, das ist OK hier.
- Wir brauchen nun eine dritte Tabelle, die wir student\_address nennen.
- Die Tabelle hat einen zusammengesetzten Primärschlüssel aus einem Fremdschlüssel auf Tabelle student und einem auf Tabelle address.
- Die Adressspalten verschwinden aus Tabelle student.
- Sie hat jetzt nur noch den Primärschlüssel und das Attribut name überig.



- Sie haben ja gelernt, wie es hardcore gehen würden ... also denke ich, das ist OK hier.
- Wir brauchen nun eine dritte Tabelle, die wir student\_address nennen.
- Die Tabelle hat einen zusammengesetzten Primärschlüssel aus einem Fremdschlüssel auf Tabelle student und einem auf Tabelle address.
- Die Adressspalten verschwinden aus Tabelle student.
- Sie hat jetzt nur noch den Primärschlüssel und das Attribut name überig.
- Die Tabelle address verändert sich nicht.



#### Tabelle student

• Hier ist das auto-generierte Skript zum Erstellen der Tabelle student.

```
-- object: public.student | type: TABLE --
DROP TABLE IF EXISTS public.student CASCADE;

CREATE TABLE public.student (
   id integer NOT NULL GENERATED BY DEFAULT AS IDENTITY ,
   name varchar(255) NOT NULL,
   CONSTRAINT student_id_pk PRIMARY KEY (id)
);
   - ddl-end --
ALTER TABLE public.student OWNER TO postgres;
   - ddl-end --

$ psql "postgres://postgres:XXX@localhost/fixed" -v ON_ERROR_STOP=1 -ebf
   - O4_public_student_table_5079.sql
CREATE TABLE
ALTER TABLE
ALTER TABLE
# psql 16.11 succeeded with exit code 0.
```

#### Tabelle student

- Hier ist das auto-generierte Skript zum Erstellen der Tabelle student.
- Sie hat nur noch die beiden Spalten id und name.

```
-- DRÔP TABLE IF EXISTS public.student CASCADE;

CREATE TABLE public.student (
    id integer NOT NULL GENERATED BY DEFAULT AS IDENTITY ,
    name varchar(255) NOT NULL,
    CONSTRAINT student_id_pk PRIMARY KEY (id)
);

-- ddl-end --

ALTER TABLE public.student OWNER TO postgres;

-- ddl-end --

$ psql "postgres://postgres:XXX@localhost/fixed" -v ON_ERROR_STOP=1 -ebf
    O4_public_student_table_5079.sql

CREATE TABLE

# psql 16.11 succeeded with exit code 0.
```

object: public.student | tupe: TABLE --

• Die Tabelle student\_address verbindet die Studenten-Datensätze mit den Address-Datensätzen.

- Die Tabelle student\_address verbindet die Studenten-Datensätze mit den Address-Datensätzen.
- Durch den zusammengesetzten Primärschlüssel stellen wir sicher, dass jeder Student mit jeder Address höchstens einmal verbunden sein kann und umgekehrt.

```
YA WINERS
```

```
-- object: public.student_address | type: TABLE --
-- DROP TABLE IF EXISTS public.student_address CASCADE;

CREATE TABLE public.student_address (
student integer NOT NULL,
address integer NOT NULL,
CONSTRAINT student_address_pk PRIMARY KEY (student,address)
);
-- ddl-end --
ALTER TABLE public.student_address OWNER TO postgres;
-- ddl-end --
```

- Die Tabelle student\_address verbindet die Studenten-Datensätze mit den Address-Datensätzen.
- Durch den zusammengesetzten Primärschlüssel stellen wir sicher, dass jeder Student mit jeder Address höchstens einmal verbunden sein kann und umgekehrt.
- Das ist so, weil PRIMARY KEY-Einschränkungen UNIQUE implizieren.

```
VI VINIVERS
```

-- object: public.student\_address | type: TABLE --

# psql 16.11 succeeded with exit code 0.

ALTER TABLE

- Die Tabelle student\_address verbindet die Studenten-Datensätze mit den Address-Datensätzen.
- Durch den zusammengesetzten
  Primärschlüssel stellen wir sicher, dass
  jeder Student mit jeder Address
  höchstens einmal verbunden sein kann
  und umgekehrt.
- Das ist so, weil PRIMARY KEY-Einschränkungen UNIQUE implizieren.
- Wir lassen hier die Skripte für die REFERENCES-Einschränkungen aus Platzgründen weg.



# psql 16.11 succeeded with exit code 0.

 Fügen wir nun Daten in unsere normalisierten Tabellen ein.

```
/** Insert data into the database */
   -- Insert several address records.
   INSERT INTO address (
           country, province, city, postal_code, street_address) VALUES
       ('China', 'Anhui', 'Hefei', '230601', 'Jinkaigu, Hefei University'),
       ('China', 'Anhui', 'Hefei', '230026', 'USTC'),
       ('Deutschland', 'Sachsen', 'Chemnitz', '09111', 'Am Rathaus 1'),
       ('USA', 'NY', 'New York', '10013', 'Canal Street 4, Chinatown'),
       ('Deutschland', 'Sachsen', 'Chemnitz', '09111', 'TU Chemnitz'),
       ('PRC', 'Fujian', 'Quanzhou', '362002', 'West Street'),
       ('P.R.C.', NULL, 'Beijing', '100084', 'Tsinghua University'),
       ('Spain', 'Andalusia', 'Granada', '18009', 'Alhambra de Granada');
   -- Create the five student records.
  INSERT INTO student (name) VALUES
       ('Bibbo'), ('Bebbo'), ('Bibbi'), ('Babbo'), ('Bebbe');
19 -- Establish the relationship to the addresses.
20 INSERT INTO student address (student, address) VALUES
       (1, 1), (1, 2), (2, 3), (3, 4), (4, 5), (4, 6), (5, 7), (5, 8);
   $ psql "postgres://postgres:XXX@localhost/fixed" -v ON_ERROR_STOP=1 -ebf

    insert.sal

   INSERT 0 8
   INSERT 0 5
   INSERT 0 8
   # psql 16.11 succeeded with exit code 0.
```

- Fügen wir nun Daten in unsere normalisierten Tabellen ein.
- Wir benutzen die selben Daten wie vorhin.

```
/** Insert data into the database. */
   -- Insert several address records.
   INSERT INTO address (
           country, province, city, postal_code, street_address) VALUES
       ('China', 'Anhui', 'Hefei', '230601', 'Jinkaigu, Hefei University'),
       ('China', 'Anhui', 'Hefei', '230026', 'USTC'),
       ('Deutschland', 'Sachsen', 'Chemnitz', '09111', 'Am Rathaus 1'),
       ('USA', 'NY', 'New York', '10013', 'Canal Street 4, Chinatown'),
       ('Deutschland', 'Sachsen', 'Chemnitz', '09111', 'TU Chemnitz'),
       ('PRC', 'Fujian', 'Quanzhou', '362002', 'West Street'),
       ('P.R.C.', NULL, 'Beijing', '100084', 'Tsinghua University'),
       ('Spain', 'Andalusia', 'Granada', '18009', 'Alhambra de Granada');
   -- Create the five student records.
   INSERT INTO student (name) VALUES
       ('Bibbo'), ('Bebbo'), ('Bibbi'), ('Babbo'), ('Bebbe');
19 -- Establish the relationship to the addresses.
  INSERT INTO student address (student, address) VALUES
       (1, 1), (1, 2), (2, 3), (3, 4), (4, 5), (4, 6), (5, 7), (5, 8);
   $ psql "postgres://postgres:XXX@localhost/fixed" -v ON ERROR STOP=1 -ebf

    insert.sql

   INSERT 0 8
   INSERT 0 5
   INSERT 0 8
   # psql 16.11 succeeded with exit code 0.
```

- Fügen wir nun Daten in unsere normalisierten Tabellen ein.
- Wir benutzen die selben Daten wie vorhin.
- Wir erstellen zuerst die Adress-Datensätze.

```
/** Insert data into the database */
 -- Insert several address records.
 INSERT INTO address (
         country, province, city, postal_code, street_address) VALUES
     ('China', 'Anhui', 'Hefei', '230601', 'Jinkaigu, Hefei University'),
     ('China', 'Anhui', 'Hefei', '230026', 'USTC'),
     ('Deutschland', 'Sachsen', 'Chemnitz', '09111', 'Am Rathaus 1'),
     ('USA', 'NY', 'New York', '10013', 'Canal Street 4, Chinatown'),
     ('Deutschland', 'Sachsen', 'Chemnitz', '09111', 'TU Chemnitz'),
     ('PRC', 'Fujian', 'Quanzhou', '362002', 'West Street'),
     ('P.R.C.', NULL, 'Beijing', '100084', 'Tsinghua University'),
     ('Spain', 'Andalusia', 'Granada', '18009', 'Alhambra de Granada');
-- Create the five student records.
INSERT INTO student (name) VALUES
     ('Bibbo'), ('Bebbo'), ('Bibbi'), ('Babbo'), ('Bebbe');
-- Establish the relationship to the addresses.
INSERT INTO student address (student, address) VALUES
     (1, 1), (1, 2), (2, 3), (3, 4), (4, 5), (4, 6), (5, 7), (5, 8);
$ psql "postgres://postgres:XXX@localhost/fixed" -v ON ERROR STOP=1 -ebf

    insert.sql

 INSERT 0 8
 INSERT 0 5
 INSERT 0 8
 # psql 16.11 succeeded with exit code 0.
```

- Fügen wir nun Daten in unsere normalisierten Tabellen ein.
- Wir benutzen die selben Daten wie vorhin.
- Wir erstellen zuerst die Adress-Datensätze.
- Dann erstellen wir die Studenten-Datensätze.

```
/** Insert data into the database */
 -- Insert several address records.
 INSERT INTO address (
         country, province, city, postal_code, street_address) VALUES
    ('China', 'Anhui', 'Hefei', '230601', 'Jinkaigu, Hefei University'),
     ('China', 'Anhui', 'Hefei', '230026', 'USTC'),
     ('Deutschland', 'Sachsen', 'Chemnitz', '09111', 'Am Rathaus 1'),
     ('USA', 'NY', 'New York', '10013', 'Canal Street 4, Chinatown'),
     ('Deutschland', 'Sachsen', 'Chemnitz', '09111', 'TU Chemnitz'),
     ('PRC', 'Fujian', 'Quanzhou', '362002', 'West Street'),
    ('P.R.C.', NULL, 'Beijing', '100084', 'Tsinghua University'),
     ('Spain', 'Andalusia', 'Granada', '18009', 'Alhambra de Granada');
-- Create the five student records.
INSERT INTO student (name) VALUES
    ('Bibbo'), ('Bebbo'), ('Bibbi'), ('Babbo'), ('Bebbe');
-- Establish the relationship to the addresses.
INSERT INTO student address (student, address) VALUES
    (1, 1), (1, 2), (2, 3), (3, 4), (4, 5), (4, 6), (5, 7), (5, 8);
$ psql "postgres://postgres:XXX@localhost/fixed" -v ON ERROR STOP=1 -ebf

    insert.sal

INSERT 0 8
INSERT O 5
INSERT 0 8
# psql 16.11 succeeded with exit code 0.
```

- Fügen wir nun Daten in unsere normalisierten Tabellen ein.
- Wir benutzen die selben Daten wie vorhin.
- Wir erstellen zuerst die Adress-Datensätze.
- Dann erstellen wir die Studenten-Datensätze.
- Dann fügen wir die Beziehungen zwischen den Studenten- und den Adress-Datensätzen in die Tabelle student\_address ein.

```
/** Insert data into the database */
-- Insert several address records.
INSERT INTO address (
        country, province, city, postal_code, street_address) VALUES
    ('China', 'Anhui', 'Hefei', '230601', 'Jinkaigu, Hefei University'),
    ('China', 'Anhui', 'Hefei', '230026', 'USTC'),
    ('Deutschland', 'Sachsen', 'Chemnitz', '09111', 'Am Rathaus 1'),
    ('USA', 'NY', 'New York', '10013', 'Canal Street 4, Chinatown'),
    ('Deutschland', 'Sachsen', 'Chemnitz', '09111', 'TU Chemnitz'),
    ('PRC', 'Fujian', 'Quanzhou', '362002', 'West Street'),
    ('P.R.C.', NULL, 'Beijing', '100084', 'Tsinghua University'),
    ('Spain', 'Andalusia', 'Granada', '18009', 'Alhambra de Granada');
-- Create the five student records.
INSERT INTO student (name) VALUES
    ('Bibbo'), ('Bebbo'), ('Bibbi'), ('Babbo'), ('Bebbe');
-- Establish the relationship to the addresses.
INSERT INTO student address (student, address) VALUES
    (1, 1), (1, 2), (2, 3), (3, 4), (4, 5), (4, 6), (5, 7), (5, 8);
$ psql "postgres://postgres:XXX@localhost/fixed" -v ON_ERROR_STOP=1 -ebf

    insert.sal

INSERT 0 8
INSERT O 5
INSERT 0 8
# psql 16.11 succeeded with exit code 0.
```

- Fügen wir nun Daten in unsere normalisierten Tabellen ein.
- Wir benutzen die selben Daten wie vorhin.
- Wir erstellen zuerst die Adress-Datensätze.
- Dann erstellen wir die Studenten-Datensätze.
- Dann fügen wir die Beziehungen zwischen den Studenten- und den Adress-Datensätzen in die Tabelle student\_address ein.
- Beachten Sie, dass dieser Schritt jetzt notwendig ist.

```
/** Insert data into the database */
-- Insert several address records.
INSERT INTO address (
        country, province, city, postal_code, street_address) VALUES
    ('China', 'Anhui', 'Hefei', '230601', 'Jinkaigu, Hefei University'),
    ('China', 'Anhui', 'Hefei', '230026', 'USTC'),
    ('Deutschland', 'Sachsen', 'Chemnitz', '09111', 'Am Rathaus 1'),
    ('USA', 'NY', 'New York', '10013', 'Canal Street 4, Chinatown'),
    ('Deutschland', 'Sachsen', 'Chemnitz', '09111', 'TU Chemnitz'),
    ('PRC', 'Fujian', 'Quanzhou', '362002', 'West Street'),
    ('P.R.C.', NULL, 'Beijing', '100084', 'Tsinghua University'),
    ('Spain', 'Andalusia', 'Granada', '18009', 'Alhambra de Granada');
-- Create the five student records.
INSERT INTO student (name) VALUES
    ('Bibbo'), ('Bebbo'), ('Bibbi'), ('Babbo'), ('Bebbe'):
-- Establish the relationship to the addresses.
INSERT INTO student address (student, address) VALUES
    (1, 1), (1, 2), (2, 3), (3, 4), (4, 5), (4, 6), (5, 7), (5, 8);
$ psql "postgres://postgres:XXX@localhost/fixed" -v ON_ERROR_STOP=1 -ebf

    insert.sal

INSERT 0 8
# psql 16.11 succeeded with exit code 0.
```

- Wir erstellen zuerst die Adress-Datensätze.
- Dann erstellen wir die Studenten-Datensätze.
- Dann fügen wir die Beziehungen zwischen den Studenten- und den Adress-Datensätzen in die Tabelle student\_address ein.
- Beachten Sie, dass dieser Schritt jetzt notwendig ist.
- Als unsere Tabellen nicht in der 1NF waren, konnten wir von den Studenten-Datensätzen aus direkt auf die Adress-Datensätze verweisen.

```
/** Insert data into the database */
-- Insert several address records.
INSERT INTO address (
        country, province, city, postal_code, street_address) VALUES
    ('China', 'Anhui', 'Hefei', '230601', 'Jinkaigu, Hefei University'),
    ('China', 'Anhui', 'Hefei', '230026', 'USTC'),
    ('Deutschland', 'Sachsen', 'Chemnitz', '09111', 'Am Rathaus 1'),
    ('USA', 'NY', 'New York', '10013', 'Canal Street 4, Chinatown'),
    ('Deutschland', 'Sachsen', 'Chemnitz', '09111', 'TU Chemnitz'),
    ('PRC', 'Fujian', 'Quanzhou', '362002', 'West Street'),
    ('P.R.C.', NULL, 'Beijing', '100084', 'Tsinghua University'),
    ('Spain', 'Andalusia', 'Granada', '18009', 'Alhambra de Granada'):
-- Create the five student records.
INSERT INTO student (name) VALUES
    ('Bibbo'), ('Bebbo'), ('Bibbi'), ('Babbo'), ('Bebbe');
-- Establish the relationship to the addresses.
INSERT INTO student address (student, address) VALUES
    (1, 1), (1, 2), (2, 3), (3, 4), (4, 5), (4, 6), (5, 7), (5, 8);
$ psql "postgres://postgres:XXX@localhost/fixed" -v ON_ERROR_STOP=1 -ebf

    insert.sal

INSERT 0 8
# psql 16.11 succeeded with exit code 0.
```

- Dann erstellen wir die Studenten-Datensätze.
- Dann fügen wir die Beziehungen zwischen den Studenten- und den Adress-Datensätzen in die Tabelle student\_address ein.
- Beachten Sie, dass dieser Schritt jetzt notwendig ist.
- Als unsere Tabellen nicht in der 1NF waren, konnten wir von den Studenten-Datensätzen aus direkt auf die Adress-Datensätze verweisen.
- Jetzt müssen wir den Extra-Schritt über eine neue Tabelle gehen.

```
-- Insert several address records.
INSERT INTO address (
        country, province, city, postal_code, street_address) VALUES
    ('China', 'Anhui', 'Hefei', '230601', 'Jinkaigu, Hefei University'),
    ('China', 'Anhui', 'Hefei', '230026', 'USTC'),
    ('Deutschland', 'Sachsen', 'Chemnitz', '09111', 'Am Rathaus 1'),
    ('USA', 'NY', 'New York', '10013', 'Canal Street 4, Chinatown'),
    ('Deutschland', 'Sachsen', 'Chemnitz', '09111', 'TU Chemnitz'),
    ('PRC', 'Fujian', 'Quanzhou', '362002', 'West Street'),
    ('P.R.C.', NULL, 'Beijing', '100084', 'Tsinghua University'),
    ('Spain', 'Andalusia', 'Granada', '18009', 'Alhambra de Granada'):
-- Create the five student records.
INSERT INTO student (name) VALUES
    ('Bibbo'), ('Bebbo'), ('Bibbi'), ('Babbo'), ('Bebbe'):
-- Establish the relationship to the addresses.
INSERT INTO student address (student, address) VALUES
    (1, 1), (1, 2), (2, 3), (3, 4), (4, 5), (4, 6), (5, 7), (5, 8);
$ psql "postgres://postgres:XXX@localhost/fixed" -v ON_ERROR_STOP=1 -ebf

    insert.sal

INSERT 0 8
# psql 16.11 succeeded with exit code 0.
```

/\*\* Insert data into the database \*/

- Dann erstellen wir die Studenten-Datensätze.
- Dann fügen wir die Beziehungen zwischen den Studenten- und den Adress-Datensätzen in die Tabelle student\_address ein.
- Beachten Sie, dass dieser Schritt jetzt notwendig ist.
- Als unsere Tabellen nicht in der 1NF waren, konnten wir von den Studenten-Datensätzen aus direkt auf die Adress-Datensätze verweisen.
- Jetzt müssen wir den Extra-Schritt über eine neue Tabelle gehen.
- Das sind die Kosten der 1NF.

```
/** Insert data into the database */
-- Insert several address records.
INSERT INTO address (
        country, province, city, postal_code, street_address) VALUES
    ('China', 'Anhui', 'Hefei', '230601', 'Jinkaigu, Hefei University'),
    ('China', 'Anhui', 'Hefei', '230026', 'USTC'),
    ('Deutschland', 'Sachsen', 'Chemnitz', '09111', 'Am Rathaus 1'),
    ('USA', 'NY', 'New York', '10013', 'Canal Street 4, Chinatown'),
    ('Deutschland', 'Sachsen', 'Chemnitz', '09111', 'TU Chemnitz'),
    ('PRC', 'Fujian', 'Quanzhou', '362002', 'West Street'),
    ('P.R.C.', NULL, 'Beijing', '100084', 'Tsinghua University'),
    ('Spain', 'Andalusia', 'Granada', '18009', 'Alhambra de Granada'):
-- Create the five student records.
INSERT INTO student (name) VALUES
    ('Bibbo'), ('Bebbo'), ('Bibbi'), ('Babbo'), ('Bebbe'):
-- Establish the relationship to the addresses.
INSERT INTO student address (student, address) VALUES
    (1, 1), (1, 2), (2, 3), (3, 4), (4, 5), (4, 6), (5, 7), (5, 8);
$ psql "postgres://postgres:XXX@localhost/fixed" -v ON_ERROR_STOP=1 -ebf

    insert.sal

INSERT 0 8
# psql 16.11 succeeded with exit code 0.
```

• Die Studenten mit einer Adresse in China zu finden ist nun einfacher.

```
/** Get a list of students with at least one address in China. */

SELECT DISTINCT ON (student)

name, city || ', '| | street_address AS address FROM student_address
INNER JOIN address ON address = address.id
INNER JOIN student ON student = student.id

WHERE country ILIKE ANY(ARRAY['%china%', '%PRC%', '%P.R.C.%']);

$ psql "postgres://postgres:XXX@localhost/fixed" -v ON_ERROR_STOP=1 -ebf

> select.sql
name | address

Bibbo | Hefei, Jinkaiqu, Hefei University
Babbo | Quanzhou, West Street
Bebbe | Beijing, Tsinghua University
(3 rows)

$ psql 16.11 succeeded with exit code O.
```

- Die Studenten mit einer Adresse in China zu finden ist nun einfacher.
- Wir brauchen kein UNION-Statement mehr.

- Die Studenten mit einer Adresse in China zu finden ist nun einfacher.
- Wir brauchen kein UNION-Statement mehr.
- Wir haben die Student-Addresse-Beziehung ja schon in perfekter Tabellenform.

- Die Studenten mit einer Adresse in China zu finden ist nun einfacher.
- Wir brauchen kein UNION-Statement mehr.
- Wir haben die Student-Addresse-Beziehung ja schon in perfekter Tabellenform.
- Mit nur zwei INNER JOINs bauen wir alle Daten zusammen.

# psql 16.11 succeeded with exit code 0.

- Die Studenten mit einer Adresse in China zu finden ist nun einfacher
- Wir brauchen kein UNTON-Statement mehr
- Wir haben die Student-Addresse-Beziehung ja schon in perfekter Tabellenform.
- Mit nur zwei TNNER, JOTNs bauen wir alle Daten zusammen
- Die Befehle ILIKE, ANY, ARRAY und DISTINCT ON können wir unverändert wiederverwenden.



```
/** Get a list of students with at least one address in China. */
     name, city | | ', ' | | street address AS address FROM student address
     INNER JOIN address ON address = address.id
     INNER JOIN student ON student = student.id
     WHERE country ILIKE ANY (ARRAY ['%china%', '%PRC%', '%P.R.C.%']);
 $ psql "postgres://postgres:XXX@localhost/fixed" -v ON_ERROR_STOP=1 -ebf
       select.sal
                       address
  name
  Bibbo | Hefei, Jinkaigu, Hefei University
  Babbo | Quanzhou, West Street
  Bebbe | Beijing, Tsinghua University
 (3 rows)
 # psql 16.11 succeeded with exit code 0.
```



# Zusammenfassung • Wenn unsere Daten der 1NF gehorchen, dann bedeutet das, das wir das relationale Datenmodell konsistent auf der logischen Ebene umgesetzt haben.

- Wenn unsere Daten der 1NF gehorchen, dann bedeutet das, das wir das relationale Datenmodell konsistent auf der logischen Ebene umgesetzt haben.
- Oftmals produzieren wir sowieso Modelle, der der 1NF gehorchen, wenn wir das konzeptuelle in das logische Modell übersetzen.

- Wenn unsere Daten der 1NF gehorchen, dann bedeutet das, das wir das relationale Datenmodell konsistent auf der logischen Ebene umgesetzt haben.
- Oftmals produzieren wir sowieso Modelle, der der 1NF gehorchen, wenn wir das konzeptuelle in das logische Modell übersetzen.
- So haben wir das ja gelernt.

- Wenn unsere Daten der 1NF gehorchen, dann bedeutet das, das wir das relationale Datenmodell konsistent auf der logischen Ebene umgesetzt haben.
- Oftmals produzieren wir sowieso Modelle, der der 1NF gehorchen, wenn wir das konzeptuelle in das logische Modell übersetzen.
- So haben wir das ja gelernt.
- Wenn aber das konzeptuelle Modell nicht zur 1NF passt, dann kann es sein, dass wir wiederholende Gruppen von Attributen bekommen, oder ein Attribut, das eigentlich aus zwei Attributen bestehen sollte.

- Wenn unsere Daten der 1NF gehorchen, dann bedeutet das, das wir das relationale Datenmodell konsistent auf der logischen Ebene umgesetzt haben.
- Oftmals produzieren wir sowieso Modelle, der der 1NF gehorchen, wenn wir das konzeptuelle in das logische Modell übersetzen.
- So haben wir das ja gelernt.
- Wenn aber das konzeptuelle Modell nicht zur 1NF passt, dann kann es sein, dass wir wiederholende Gruppen von Attributen bekommen, oder ein Attribut, das eigentlich aus zwei Attributen bestehen sollte.
- Das kann passieren.

- Wenn unsere Daten der 1NF gehorchen, dann bedeutet das, das wir das relationale Datenmodell konsistent auf der logischen Ebene umgesetzt haben.
- Oftmals produzieren wir sowieso Modelle, der der 1NF gehorchen, wenn wir das konzeptuelle in das logische Modell übersetzen.
- So haben wir das ja gelernt.
- Wenn aber das konzeptuelle Modell nicht zur 1NF passt, dann kann es sein, dass wir wiederholende Gruppen von Attributen bekommen, oder ein Attribut, das eigentlich aus zwei Attributen bestehen sollte.
- Das kann passieren.
- Wir haben ja oft gesagt, dass das konzeptuelle Schema technologieunabhängig sein soll.

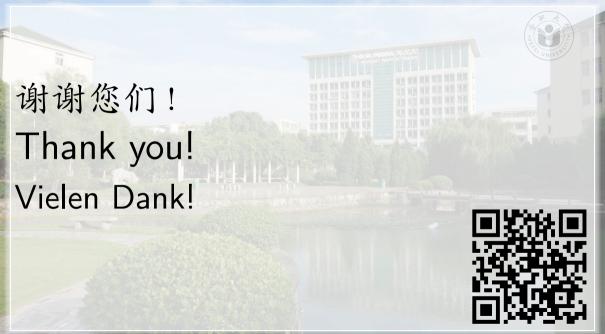
- Wenn unsere Daten der 1NF gehorchen, dann bedeutet das, das wir das relationale Datenmodell konsistent auf der logischen Ebene umgesetzt haben.
- Oftmals produzieren wir sowieso Modelle, der der 1NF gehorchen, wenn wir das konzeptuelle in das logische Modell übersetzen.
- So haben wir das ja gelernt.
- Wenn aber das konzeptuelle Modell nicht zur 1NF passt, dann kann es sein, dass wir wiederholende Gruppen von Attributen bekommen, oder ein Attribut, das eigentlich aus zwei Attributen bestehen sollte.
- Das kann passieren.
- Wir haben ja oft gesagt, dass das konzeptuelle Schema technologieunabhängig sein soll.
- Dann können wir uns nicht beschweren, wenn es nicht zum relationalen Datenmodell passt.

- Wenn unsere Daten der 1NF gehorchen, dann bedeutet das, das wir das relationale Datenmodell konsistent auf der logischen Ebene umgesetzt haben.
- Oftmals produzieren wir sowieso Modelle, der der 1NF gehorchen, wenn wir das konzeptuelle in das logische Modell übersetzen.
- So haben wir das ja gelernt.
- Wenn aber das konzeptuelle Modell nicht zur 1NF passt, dann kann es sein, dass wir wiederholende Gruppen von Attributen bekommen, oder ein Attribut, das eigentlich aus zwei Attributen bestehen sollte.
- Das kann passieren.
- Wir haben ja oft gesagt, dass das konzeptuelle Schema technologieunabhängig sein soll.
- Dann können wir uns nicht beschweren, wenn es nicht zum relationalen Datenmodell passt.
- Deshalb muss man immer vorsichtig sein während dem Design des logischen Modells.

- Wenn unsere Daten der 1NF gehorchen, dann bedeutet das, das wir das relationale Datenmodell konsistent auf der logischen Ebene umgesetzt haben.
- Oftmals produzieren wir sowieso Modelle, der der 1NF gehorchen, wenn wir das konzeptuelle in das logische Modell übersetzen.
- So haben wir das ja gelernt.
- Wenn aber das konzeptuelle Modell nicht zur 1NF passt, dann kann es sein, dass wir wiederholende Gruppen von Attributen bekommen, oder ein Attribut, das eigentlich aus zwei Attributen bestehen sollte.
- Das kann passieren.
- Wir haben ja oft gesagt, dass das konzeptuelle Schema technologieunabhängig sein soll.
- Dann können wir uns nicht beschweren, wenn es nicht zum relationalen Datenmodell passt.
- Deshalb muss man immer vorsichtig sein während dem Design des logischen Modells.
- Wenn wir wirklich ein logisches Modell bekommen, das vom konzeptuellen Modell abweicht, um Normalisierung zu erreichen . . . dann sollten wir nochmal zurückgehen, und auch das konzeptuelle Modell entsprechend anpassen.

## Zusammenfassung

- Oftmals produzieren wir sowieso Modelle, der der 1NF gehorchen, wenn wir das konzeptuelle in das logische Modell übersetzen.
- So haben wir das ja gelernt.
- Wenn aber das konzeptuelle Modell nicht zur 1NF passt, dann kann es sein, dass wir wiederholende Gruppen von Attributen bekommen, oder ein Attribut, das eigentlich aus zwei Attributen bestehen sollte.
- Das kann passieren.
- Wir haben ja oft gesagt, dass das konzeptuelle Schema technologieunabhängig sein soll.
- Dann können wir uns nicht beschweren, wenn es nicht zum relationalen Datenmodell passt.
- Deshalb muss man immer vorsichtig sein während dem Design des logischen Modells.
- Wenn wir wirklich ein logisches Modell bekommen, das vom konzeptuellen Modell abweicht, um Normalisierung zu erreichen ... dann sollten wir nochmal zurückgehen, und auch das konzeptuelle Modell entsprechend anpassen.
- Wir wollen ja nicht am Ende verschiedene Designdokumente haben, die sich gegenseitig widersprechen.



## References I

- [1] Raphael "rkhaotix" Araújo e Silva. pgModeler PostgreSQL Database Modeler. Palmas, Tocantins, Brazil, 2006–2025. URL: https://pgmodeler.io (besucht am 2025-04-12) (siehe S. 265).
- [2] "Arrays". In: PostgreSQL Documentation. 17.4. The PostgreSQL Global Development Group (PGDG), 20. Feb. 2025. Kap. 8.15. URL: https://www.postgresql.org/docs/17/arrays.html (besucht am 2025-05-08) (siehe S. 109-127).
- [3] Adam Aspin und Karine Aspin. Query Answers with MariaDB Volume I: Introduction to SQL Queries. Tetras Publishing, Okt. 2018. ISBN: 978-1-9996172-4-0. See also<sup>4</sup> (siehe S. 255, 265).
- [4] Adam Aspin und Karine Aspin. Query Answers with MariaDB Volume II: In-Depth Querying. Tetras Publishing, Okt. 2018. ISBN: 978-1-9996172-5-7. See also<sup>3</sup> (siehe S. 255, 265).
- [5] Richard Barker. Case\*Method: Entity Relationship Modelling (Oracle). 1. Aufl. Redwood City, CA, USA: Addison Wesley Longman Publishing Co., Inc., Jan. 1990. ISBN: 978-0-201-41696-1 (siehe S. 264).
- [6] Daniel J. Barrett. Efficient Linux at the Command Line. Sebastopol, CA, USA: O'Reilly Media, Inc., Feb. 2022. ISBN: 978-1-0981-1340-7 (siehe S. 265, 266).
- [7] Daniel Bartholomew. Learning the MariaDB Ecosystem: Enterprise-level Features for Scalability and Availability. New York, NY, USA: Apress Media, LLC, Okt. 2019. ISBN: 978-1-4842-5514-8 (siehe S. 265).
- [8] Tim Berners-Lee. Re: Qualifiers on Hypertext links... Geneva, Switzerland: World Wide Web project, European Organization for Nuclear Research (CERN) und Newsgroups: alt.hypertext, 6. Aug. 1991. URL: https://www.w3.org/People/Berners-Lee/1991/08/art-6484.txt (besucht am 2025-02-05) (siehe S. 266).
- [9] Alex Berson. Client/Server Architecture. 2. Aufl. Computer Communications Series. New York, NY, USA: McGraw-Hill, 29. März 1996. ISBN: 978-0-07-005664-0 (siehe S. 264).
- [10] Silvia Botros und Jeremy Tinley. High Performance MySQL. 4. Aufl. Sebastopol, CA, USA: O'Reilly Media, Inc., Nov. 2021. ISBN: 978-1-4920-8051-0 (siehe S. 265).
- [11] Ed Bott. Windows 11 Inside Out. Hoboken, NJ, USA: Microsoft Press, Pearson Education, Inc., Feb. 2023. ISBN: 978-0-13-769132-6 (siehe S. 265).

The second of th

### References II

- [12] Ron Brash und Ganesh Naik. Bash Cookbook. Birmingham, England, UK: Packt Publishing Ltd, Juli 2018. ISBN: 978-1-78862-936-2 (siehe S. 264).
- [13] Ben Brumm. "A Guide to the Entity Relationship Diagram (ERD)". In: Database Star. Armadale, VIC, Australia: Elevated Online Services PTY Ltd., 30. Juli 2019–23. Dez. 2023. URL: https://www.databasestar.com/entity-relationship-diagram (besucht am 2025-03-29) (siehe S. 264).
- [14] Jason Cannon. High Availability for the LAMP Stack. Shelter Island, NY, USA: Manning Publications, Juni 2022 (siehe S. 265, 266).
- [15] Donald D. Chamberlin. "50 Years of Queries". Communications of the ACM (CACM) 67(8):110–121, Aug. 2024. New York, NY, USA: Association for Computing Machinery (ACM). ISSN: 0001-0782. doi:10.1145/3649887. URL: https://cacm.acm.org/research/50-years-of-queries (besucht am 2025-01-09) (siehe S. 266).
- [16] Peter Pin-Shan Chen. "Entity-Relationship Modeling: Historical Events, Future Trends, and Lessons Learned". In: Software Pioneers: Contributions to Software Engineering. Hrsg. von Manfred Broy und Ernst Denert. Berlin/Heidelberg, Germany: Springer-Verlag GmbH Germany, Feb. 2002, S. 296–310. doi:10.1007/978-3-642-59412-0\\_17. URL: http://bit.csc.lsu.edu/%Techen/pdf/Chen\_Ploneers.pdf (besucht am 2025-03-06) (siehe S. 264).
- [17] Peter Pin-Shan Chen. "The Entity-Relationship Model Toward a Unified View of Data". ACM Transactions on Database Systems (TODS) 1(1):9–36, März 1976. New York, NY, USA: Association for Computing Machinery (ACM). ISSN: 0362-5915. doi:10.1145/320434.320440 (siehe S. 256, 264).
- [18] Peter Pin-Shan Chen. "The Entity-Relationship Model: Toward a Unified View of Data". In: 1st International Conference on Very Large Data Bases (VLDB'1975). 22.–24. Sep. 1975, Framingham, MA, USA. Hrsg. von Douglas S. Kerr. New York, NY, USA: Association for Computing Machinery (ACM), 1975, S. 173. ISBN: 978-1-4503-3920-9. doi:10.1145/1282480.1282492. See<sup>17</sup> for a more comprehensive introduction. (Siehe S. 264).
- [19] David Clinton und Christopher Negus. Ubuntu Linux Bible. 10. Aufl. Bible Series. Chichester, West Sussex, England, UK: John Wiley and Sons Ltd., 10. Nov. 2020. ISBN: 978-1-119-72233-5 (siehe S. 266).

### References III

- [20] Edgar Frank "Ted" Codd. Normalized Data Base Structure: A Brief Tutorial. IBM Research Report RJ935. San Jose, CA, USA:
  IBM Research Laboratory, 1971. URL:
  https://www.fsmwarden.com/Codd/Normalized%20data%20base%20structure\_%20a%20brief%20tutorial(1971,%20nov).pdf (besucht am 2025-05-04) (siehe S. 257).
- [21] Edgar Frank "Ted" Codd. "Normalized Data Base Structure: A Brief Tutorial". In: ACM SIGFIDET Workshop on Data Description, Access, and Control. 11.–12. Nov. 1971, San Diego, CA, USA. Hrsg. von Edgar Frank "Ted" Codd und Albert L. Dean Jr. New York, NY, USA: Association for Computing Machinery (ACM), 1971, S. 1–17. ISBN: 978-1-4503-7300-5. doi:10.1145/1734714.1734716. See also<sup>20</sup> (siehe S. 264).
- [22] Edgar Frank "Ted" Codd. "A Relational Model of Data for Large Shared Data Banks". Communications of the ACM (CACM) 13(6):377–387, Juni 1970. New York, NY, USA: Association for Computing Machinery (ACM). ISSN: 0001-0782. doi:10.1145/362384.362885. URL: https://www.seas.upenn.edu/~zives/03f/cis550/codd.pdf (besucht am 2025-01-05) (siehe S. 18-24, 264, 266).
- [23] Edgar Frank "Ted" Codd. Further Normalization of the Data Base Relational Model. IBM Research Report RJ909. San Jose, CA, USA: IBM Research Laboratory, 31. Aug. 1971. URL: https://forum.thethirdmanifesto.com/wp-content/uploads/asgarosforum/987737/00-efc-further-normalization.pdf (besucht am 2025-05-04). Reprinted in and presented at 58 (siehe S. 264).
- [24] "Conditional Expressions". In: PostgreSQL Documentation. 17.4. The PostgreSQL Global Development Group (PGDG), 20. Feb. 2025. Kap. 9.18. URL: https://www.postgresql.org/docs/17/functions-conditional.html (besucht am 2025-05-06) (siehe S. 109-123).
- [25] Database Language SQL. Techn. Ber. ANSI X3.135-1986. Washington, D.C., USA: American National Standards Institute (ANSI), 1986 (siehe S. 266).
- [26] Christopher J. Date. An Introduction to Database Systems. 8. Aufl. Hoboken, NJ, USA: Pearson Education, Inc., Juli 2003. ISBN: 978-0-321-19784-9 (siehe S. 5–8, 264, 265).
- [27] Matt David und Blake Barnhill. How to Teach People SQL. San Francisco, CA, USA: The Data School, Chart.io, Inc., 10. Dez. 2019–10. Apr. 2023. URL: https://dataschool.com/how-to-teach-people-sql (besucht am 2025-02-27) (siehe S. 266).

### References IV



- [28] Database Language SQL. International Standard ISO 9075-1987. Geneva, Switzerland: International Organization for Standardization (ISO), 1987 (siehe S. 266).
- [29] Paul Deitel, Harvey Deitel und Abbey Deitel. Internet & World Wide WebW[: How to Program. 5. Aufl. Hoboken, NJ, USA: Pearson Education, Inc., Nov. 2011. ISBN: 978-0-13-299045-5 (siehe S. 266).
- [30] Russell J.T. Dyer. Learning MySQL and MariaDB. Sebastopol, CA, USA: O'Reilly Media, Inc., März 2015. ISBN: 978-1-4493-6290-4 (siehe S. 265).
- [31] Ramez Elmasri und Shamkant Navathe. Fundamentals of Database Systems. 7. Aufl. Hoboken, NJ, USA: Pearson Education, Inc., Juni 2015. ISBN: 978-0-13-397077-7 (siehe S. 5–8, 264, 265).
- [32] Luca Ferrari und Enrico Pirozzi. Learn PostgreSQL. 2. Aufl. Birmingham, England, UK: Packt Publishing Ltd, Okt. 2023. ISBN: 978-1-83763-564-1 (siehe S. 265).
- [33] Terry Halpin und Tony Morgan. Information Modeling and Relational Databases. 3. Aufl. Burlington, MA, USA/San Mateo, CA, USA: Morgan Kaufmann Publishers, Juli 2024. ISBN: 978-0-443-23791-1 (siehe S. 266).
- [34] Jan L. Harrington. Relational Database Design and Implementation. 4. Aufl. Burlington, MA, USA/San Mateo, CA, USA: Morgan Kaufmann Publishers, Apr. 2016. ISBN: 978-0-12-849902-3 (siehe S. 266).
- [35] Michael Hausenblas. Learning Modern Linux. Sebastopol, CA, USA: O'Reilly Media, Inc., Apr. 2022. ISBN: 978-1-0981-0894-6 (siehe S. 265).
- [36] Matthew Helmke. Ubuntu Linux Unleashed 2021 Edition. 14. Aufl. Reading, MA, USA: Addison-Wesley Professional, Aug. 2020. ISBN: 978-0-13-668539-5 (siehe S. 265, 266).
- John Hunt. A Beginners Guide to Python 3 Programming. 2. Aufl. Undergraduate Topics in Computer Science (UTICS). Cham, Switzerland: Springer, 2023. ISBN: 978-3-031-35121-1. doi:10.1007/978-3-031-35122-8 (siehe S. 265).

## References V

- [38] Information Technology Database Languages SQL Part 1: Framework (SQL/Framework), Part 1. International Standard ISO/IEC 9075-1:2023(E), Sixth Edition, (ANSI X3.135). Geneva, Switzerland: International Organization for Standardization (ISO) und International Electrotechnical Commission (IEC), Juni 2023. URL: https://standards.iso.org/ittf/PubliclyAvailableStandards/ISO\_IEC\_9075-1\_2023\_ed\_6\_-\_id\_76583\_Publication\_PDF\_(en).zip (besucht am 2025-01-08). Consists of several parts, see https://modern-sql.com/standard for information where to obtain them. (Siehe S. 266).
- [39] Shannon Kempe und Paul Williams. A Short History of the ER Diagram and Information Modeling. Studio City, CA, USA: Dataversity Digital LLC, 25. Sep. 2012. URL: https://www.dataversity.net/a-short-history-of-the-er-diagram-and-information-modeling (besucht am 2025-03-06) (siehe S. 264).
- [40] William (Bill) Kent. "A Simple Guide to Five Normal Forms in Relational Database Theory". Communications of the ACM (CACM) 26(2):120-125, Sep. 1982-Feb. 1983. New York, NY, USA: Association for Computing Machinery (ACM). ISSN: 0001-0782. doi:10.1145/358024.358054. URL: https://www.cs.dartmouth.edu/~cs61/Resources/Papers/CACM/20Kent/20Five/20Normal/20Forms.pdf (besucht am 2025-05-03) (siehe S. 9-16, 264, 265).
- [41] Jay LaCroix. Mastering Ubuntu Server. 4. Aufl. Birmingham, England, UK: Packt Publishing Ltd, Sep. 2022. ISBN: 978-1-80323-424-3 (siehe S. 266).
- [42] Kent D. Lee und Steve Hubbard. Data Structures and Algorithms with Python. Undergraduate Topics in Computer Science (UTICS). Cham, Switzerland: Springer, 2015. ISBN: 978-3-319-13071-2. doi:10.1007/978-3-319-13072-9 (siehe S. 265).
- [43] Gloria Lotha, Aakanksha Gaur, Erik Gregersen, Swati Chopra und William L. Hosch. "Client-Server Architecture". In: Encyclopaedia Britannica. Hrsg. von The Editors of Encyclopaedia Britannica. Chicago, IL, USA: Encyclopædia Britannica, Inc., 3. Jan. 2025. URL: https://www.britannica.com/technology/client-server-architecture (besucht am 2025-01-20) (siehe S. 264).
- [44] Mark Lutz. Learning Python. 6. Aufl. Sebastopol, CA, USA: O'Reilly Media, Inc., März 2025. ISBN: 978-1-0981-7130-8 (siehe S. 265).
- [45] MariaDB Server Documentation. Milpitas, CA, USA: MariaDB, 2025. URL: https://mariadb.com/kb/en/documentation (besucht am 2025-04-24) (siehe S. 265).

## References VI

- [46] Jim Melton und Alan R. Simon. SQL: 1999 Understanding Relational Language Components. The Morgan Kaufmann Series in Data Management Systems. Burlington, MA, USA/San Mateo, CA, USA: Morgan Kaufmann Publishers, Juni 2001. ISBN: 978-1-55860-456-8 (siehe S. 266).
- [47] Cameron Newham und Bill Rosenblatt. Learning the Bash Shell Unix Shell Programming: Covers Bash 3.0. 3. Aufl. Sebastopol, CA, USA: O'Reilly Media, Inc., 2005. ISBN: 978-0-596-00965-6 (siehe S. 264).
- [48] Regina O. Obe und Leo S. Hsu. PostgreSQL: Up and Running. 3. Aufl. Sebastopol, CA, USA: O'Reilly Media, Inc., Okt. 2017. ISBN: 978-1-4919-6336-4 (siehe S. 265).
- [49] Robert Orfali, Dan Harkey und Jeri Edwards. Client/Server Survival Guide. 3. Aufl. Chichester, West Sussex, England, UK: John Wiley and Sons Ltd., 25. Jan. 1999. ISBN: 978-0-471-31615-2 (siehe S. 264).
- [50] "Pattern Matching". In: PostgreSQL Documentation. 17.4. The PostgreSQL Global Development Group (PGDG), 20. Feb. 2025. Kap. 9.7. URL: https://www.postgresql.org/docs/17/functions-matching.html (besucht am 2025-02-27) (siehe S. 64-69).
- [51] PostgreSQL Documentation. 17.4. The PostgreSQL Global Development Group (PGDG), Feb. 2025. URL: https://www.postgresql.org/docs/17/index.html (besucht am 2025-02-25).
- [52] PostgreSQL Essentials: Leveling Up Your Data Work. Sebastopol, CA, USA: O'Reilly Media, Inc., März 2024 (siehe S. 265).
- [53] Abhishek Ratan, Eric Chou, Pradeeban Kathiravelu und Dr. M.O. Faruque Sarker. Python Network Programming. Birmingham, England, UK: Packt Publishing Ltd, Jan. 2019. ISBN: 978-1-78883-546-6 (siehe S. 264).
- [54] Federico Razzoli. Mastering Maria DB. Birmingham, England, UK: Packt Publishing Ltd, Sep. 2014. ISBN: 978-1-78398-154-0 (siehe S. 265).
- [55] Mike Reichardt, Michael Gundall und Hans D. Schotten. "Benchmarking the Operation Times of NoSQL and MySQL Databases for Python Clients". In: 47th Annual Conference of the IEEE Industrial Electronics Society (IECON'2021. 13.–15. Okt. 2021, Toronto, ON, Canada. Piscataway, NJ, USA: Institute of Electrical and Electronics Engineers (IEEE), 2021, S. 1–8. ISSN: 2577-1647. ISBN: 978-1-6654-3554-3. doi:10.1109/IEC0N48115.2021.9589382 (siehe S. 265).

## References VII

- [56] Mark Richards und Neal Ford. Fundamentals of Software Architecture: An Engineering Approach. Sebastopol, CA, USA: O'Reilly Media, Inc., Jan. 2020. ISBN: 978-1-4920-4345-4 (siehe S. 264).
- [57] "Row and Array Comparisons". In: PostgreSQL Documentation. 17.4. The PostgreSQL Global Development Group (PGDG), 20. Feb. 2025. Kap. 9.25. URL: https://www.postgresql.org/docs/current/functions-comparisons.html (besucht am 2025-05-08) (siehe S. 109-129).
- [58] Randall Rustin, Hrsg. Data Base Systems: Courant Computer Science Symposium 6. 24.–25. Mai 1971, New York, NY, USA. Englewood Cliffs, NJ, USA: Prentice-Hall, 1972. ISBN: 978-0-13-196741-0 (siehe S. 257).
- [59] "SELECT". In: PostgreSQL Documentation. 17.4. The PostgreSQL Global Development Group (PGDG), 20. Feb. 2025.
  Kap. Part VI. Reference. URL: https://www.postgresql.org/docs/17/sql-select.html (besucht am 2025-05-08) (siehe S. 179-201).
- [60] Yuriy Shamshin. "Conceptual Database Model. Entity Relationship Diagram (ERD)". In: Databases. Riga, Latvia: ISMA University of Applied Sciences, Mai 2024. Kap. 04. URL: https://dbs.academy.lv/lection/dbs\_LS04EN\_erd.pdf (besucht am 2025-03-29) (siehe S. 264).
- [61] Yuriy Shamshin. Databases. Riga, Latvia: ISMA University of Applied Sciences, Mai 2024. URL: https://dbs.academy.lv (besucht am 2025-01-11).
- [62] Yuriy Shamshin. "Normalization". In: Databases. Riga, Latvia: ISMA University of Applied Sciences, Mai 2024. Kap. 07a. URL: https://dbs.academy.lv/lection/dbs\_LS07ENa\_normalization.pdf (besucht am 2025-05-03) (siehe S. 9-16, 265).
- [63] Yuriy Shamshin. "RDM Normalization. Data Anomalies. Functional Dependency. Normal Forms.". In: Databases. Riga, Latvia: ISMA University of Applied Sciences, Mai 2024. Kap. 07. URL: https://dbs.academy.lv/lection/dbs\_LS07EN\_normalization.pdf (besucht am 2025-05-03) (siehe S. 9-16, 265).
- [64] Ellen Siever, Stephen Figgins, Robert Love und Arnold Robbins. *Linux in a Nutshell*. 6. Aufl. Sebastopol, CA, USA: O'Reilly Media, Inc., Sep. 2009. ISBN: 978-0-596-15448-6 (siehe S. 265).
- John Miles Smith und Philip Yen-Tang Chang. "Optimizing the Performance of a Relational Algebra Database Interface".

  Communications of the ACM (CACM) 18(10):568–579, Okt. 1975. New York, NY, USA: Association for Computing Machinery (ACM). ISSN: 0001-0782. doi:10.1145/361020.361025 (siehe S. 266).

## References VIII

- [66] "SQL Commands". In: PostgreSQL Documentation. 17.4. The PostgreSQL Global Development Group (PGDG), 20. Feb. 2025.
  Kap. Part VI. Reference. URL: https://www.postgresql.org/docs/17/sql-commands.html (besucht am 2025-02-25) (siehe S. 266).
- [67] Ryan K. Stephens und Ronald R. Plew. Sams Teach Yourself SQL in 21 Days. 4. Aufl. Sams Tech Yourself. Indianapolis, IN, USA: SAMS Technical Publishing und Hoboken, NJ, USA: Pearson Education, Inc., Okt. 2002. ISBN: 978-0-672-32451-2 (siehe S. 262, 266).
- [68] Ryan K. Stephens, Ronald R. Plew, Bryan Morgan und Jeff Perkins. SQL in 21 Tagen. Die Datenbank-Abfragesprache SQL vollständig erklärt (in 14/21 Tagen). 6. Aufl. Burgthann, Bayern, Germany: Markt+Technik Verlag GmbH, Feb. 1998. ISBN: 978-3-8272-2020-2. Translation of 67 (siehe S. 266).
- [69] "String Functions and Operators". In: PostgreSQL Documentation. 17.4. The PostgreSQL Global Development Group (PGDG), 20. Feb. 2025. Kap. 9.4. URL: https://www.postgresql.org/docs/17/functions-string.html (besucht am 2025-05-06) (siehe S. 105-108).
- [70] Allen Taylor. Introducing SQL and Relational Databases. New York, NY, USA: Apress Media, LLC, Sep. 2018. ISBN: 978-1-4842-3841-7 (siehe S. 266).
- [71] Alkin Tezuysal und Ibrar Ahmed. Database Design and Modeling with PostgreSQL and MySQL. Birmingham, England, UK: Packt Publishing Ltd, Juli 2024. ISBN: 978-1-80323-347-5 (siehe S. 265).
- [72] Linus Torvalds. "The Linux Edge". Communications of the ACM (CACM) 42(4):38–39, Apr. 1999. New York, NY, USA: Association for Computing Machinery (ACM). ISSN: 0001-0782. doi:10.1145/299157.299165 (siehe S. 265).
- [73] Sander van Vugt. Linux Fundamentals. 2. Aufl. Hoboken, NJ, USA: Pearson IT Certification, Juni 2022. ISBN: 978-0-13-792931-3 (siehe S. 265).
- [74] Thomas Weise (汤卫思). Databases. Hefei, Anhui, China (中国安徽省合肥市): Hefei University (合肥大学), School of Artificial Intelligence and Big Data (人工智能与大数据学院), Institute of Applied Optimization (应用优化研究所, IAO), 2025. URL: <a href="https://thomasweise.github.io/databases">https://thomasweise.github.io/databases</a> (besucht am 2025-01-05) (siehe S. 264, 266).

### References IX

- [75] Thomas Weise (汤卫思). Programming with Python. Hefei, Anhui, China (中国安徽省合肥市): Hefei University (合肥大学), School of Artificial Intelligence and Big Data (人工智能与大数据学院), Institute of Applied Optimization (应用优化研究所, IAO), 2024–2025. URL: https://thomasweise.github.io/programmingWithPython (besucht am 2025-01-05) (siehe S. 265).
- [76] Matthew West. Developing High Quality Data Models. Version: 2.0, Issue: 2.1. London, England, UK: Shell International Limited und European Process Industries STEP Technical Liaison Executive (EPISTLE); Burlington, MA, USA/San Mateo, CA, USA: Morgan Kaufmann Publishers, 8. Dez. 1995-Dez. 2010. ISBN: 978-0-12-375107-2. URL: https://www.researchgate.net/publication/286610894 (besucht am 2025-03-24). Edited by Julian Fowler (siehe S. 264).
- [77] What is a Relational Database? Armonk, NY, USA: International Business Machines Corporation (IBM), 20. Okt. 2021–12. Dez. 2024. URL: https://www.ibm.com/think/topics/relational-databases (besucht am 2025-01-05) (siehe S. 266).
- [78] Ulf Michael "Monty" Widenius, David Axmark und Uppsala, Sweden: MySQL AB. MySQL Reference Manual Documentation from the Source. Sebastopol, CA, USA: O'Reilly Media, Inc., 9. Juli 2002. ISBN: 978-0-596-00265-7 (siehe S. 265).
- [79] Kinza Yasar und Craig S. Mullins. Definition: Database Management System (DBMS). Newton, MA, USA: TechTarget, Inc., Juni 2024. URL: https://www.techtarget.com/searchdatamanagement/definition/database-management-system (besucht am 2025-01-11) (siehe S. 264).
- [80] Giorgio Zarrelli. Mastering Bash. Birmingham, England, UK: Packt Publishing Ltd, Juni 2017. ISBN: 978-1-78439-687-9 (siehe S. 264).

# Glossary (in English) I



- 1NF The first normal form (NF) in relational databases (DBs)<sup>22,26,31,40</sup>.
- 2NF The second normal form (NF) in relational DBs<sup>21,23,26,31,40</sup>
- 3NF The third normal form (NF) in relational DBs<sup>21,23,26,31,40</sup>
- Bash is a the shell used under Ubuntu Linux, i.e., the program that "runs" in the terminal and interprets your commands, allowing you to start and interact with other programs 12,47,80. Learn more at https://www.gnu.org/software/bash.
- client In a client-server architecture, the client is a device or process that requests a service from the server. It initiates the communication with the server, sends a request, and receives the response with the result of the request. Typical examples for clients are web browsers in the internet as well as clients for database management systems (DBMSes), such as psql.
- client-server architecture is a system design where a central server receives requests from one or multiple clients 9.43,49,53,56. These requests and responses are usually sent over network connections. A typical example for such a system is the World Wide Web (WWW), where web servers host websites and make them available to web browsers, the clients. Another typical example is the structure of DB software, where a central server, the DBMS, offers access to the DB to the different clients. Here, the client can be some terminal software shipping with the DBMS, such as psql, or the different applications that access the DBs.
  - DB A database is an organized collection of structured information or data, typically stored electronically in a computer system. Databases are discussed in our book Databases<sup>74</sup>.
  - DBMS A database management system is the software layer located between the user or application and the DB. The DBMS allows the user/application to create, read, write, update, delete, and otherwise manipulate the data in the DB.
    - DBS A database system is the combination of a DB and a the corresponding DBMS, i.e., basically, an installation of a DBMS on a computer together with one or multiple DBs. DBS = DB + DBMS.
  - ERD Entity relationship diagrams show the relationships between objects, e.g., between the tables in a DB and how they reference each other \$5.13,16-18,39,60,76

## Glossary (in English) II



- IT information technology
- LAMP Stack A system setup for web applications: Linux, Apache (a web server), MySQL, and the server-side scripting language PHP<sup>14,36</sup>
  - Linux is the leading open source operating system, i.e., a free alternative for Microsoft Windows<sup>6,35,64,72,73</sup>. We recommend using it for this course, for software development, and for research. Learn more at https://www.linux.org. Its variant Ubuntu is particularly easy to use and install.
- MariaDB An open source relational database management system that has forked off from MySQL<sup>3,4,7,30,45,54</sup>. See <a href="https://mariadb.org">https://mariadb.org</a> for more information.
- Microsoft Windows is a commercial proprietary operating system 11. It is widely spread, but we recommend using a Linux variant such as Ubuntu for software development and for our course. Learn more at https://www.microsoft.com/windows.
  - MySQL An open source relational database management system 10,30,55,71,78. MySQL is famous for its use in the LAMP Stack. See https://www.mysql.com for more information.
    - NF The *normal forms* define guidelines for the design of relational DBs with the goal to avoid redundancy and to prevent inconsistencies and anomalies<sup>26,31,40,62,63</sup>. There are several normal forms, first normal form (1NF), second normal form (2NF), third normal form (3NF), and so on, each more restrictive than the other.
  - PgModeler the PostgreSQL DB modeler is a tool that allows for graphical modeling of logical schemas for DBs using an entity relationship diagram (ERD)-like notation<sup>1</sup>. Learn more at https://pgmodeler.io.
  - PostgreSQL An open source object-relational DBMS<sup>32,48,52,71</sup>. See https://postgresql.org for more information.
    - psql is the client program used to access the PostgreSQL DBMS server.
    - Python The Python programming language <sup>37,42,44,75</sup>, i.e., what you will learn about in our book <sup>75</sup>. Learn more at https://python.org.

## Glossary (in English) III

- relational database A relational DB is a database that organizes data into rows (tuples, records) and columns (attributes), which collectively form tables (relations) where the data points are related to each other 22,33,34,65,70,74,77
  - server In a client-server architecture, the server is a process that fulfills the requests of the clients. It usually waits for incoming communication carring the requests from the clients. For each request, it takes the necessary actions, performs the required computations, and then sends a response with the result of the request. Typical examples for servers are web servers<sup>14</sup> in the internet as well as DBMSes. It is also common to refer to the computer running the server processes as server as well, i.e., to call it the "server computer"<sup>41</sup>.
    - SQL The Structured Query Language is basically a programming language for querying and manipulating relational databases<sup>15,25,27,28,38,46,66–68,70</sup>. It is understood by many DBMSes. You find the Structured Query Language (SQL) commands supported by PostgreSQL in the reference<sup>66</sup>.
  - terminal A terminal is a text-based window where you can enter commands and execute them<sup>6,19</sup>. Knowing what a terminal is and how to use it is very essential in any programming- or system administration-related task. If you want to open a terminal under Microsoft Windows, you can Druck auf # R, dann Schreiben von cmd, dann Druck auf J. Under Ubuntu Linux, Ctrl + Alt + T opens a terminal, which then runs a Bash shell inside.
  - Ubuntu is a variant of the open source operating system Linux 19,36. We recommend that you use this operating system to follow this class, for software development, and for research. Learn more at https://ubuntu.com. If you are in China, you can download it from https://mirrors.ustc.edu.cn/ubuntu-releases.
  - WWW World Wide Web<sup>8,29</sup>