





Datenbanken

38. Logisches Schema: Schwache Entitäten

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

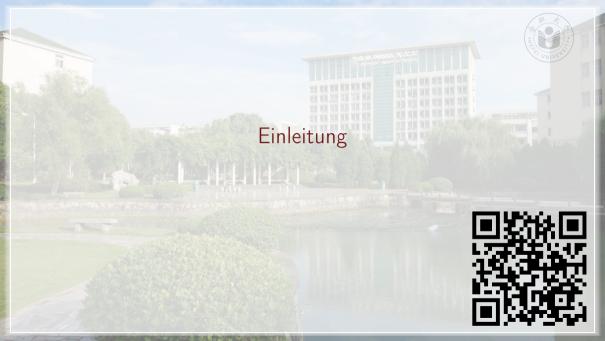


Dies ist ein Kurs über Datenbanken an der Universität Hefei (合肥大学).

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.







Wenn wir eine Anwendung bauen, dann fangen wir mit dem konzeptuellen Modell an.

- Wenn wir eine Anwendung bauen, dann fangen wir mit dem konzeptuellen Modell an.
- Dafür können wir ERDs verwenden.

- Wenn wir eine Anwendung bauen, dann fangen wir mit dem konzeptuellen Modell an.
- Dafür können wir ERDs verwenden.
- ERDs geben uns sehr viel Freiheit darin, wie wir die reale Welt modellieren.

- Wenn wir eine Anwendung bauen, dann fangen wir mit dem konzeptuellen Modell an.
- Dafür können wir ERDs verwenden.
- ERDs geben uns sehr viel Freiheit darin, wie wir die reale Welt modellieren.
- Wir können starke und schwache Entitäten verwenden oder Beziehungen und alle drei dieser Elemente können Attribute haben.

- Wenn wir eine Anwendung bauen, dann fangen wir mit dem konzeptuellen Modell an.
- Dafür können wir ERDs verwenden.
- ERDs geben uns sehr viel Freiheit darin, wie wir die reale Welt modellieren.
- Wir können starke und schwache Entitäten verwenden oder Beziehungen und alle drei dieser Elemente können Attribute haben.
- Attribute können einwertig, mehrwertig, einfach, oder zusammengesetzt sein.

- Wenn wir eine Anwendung bauen, dann fangen wir mit dem konzeptuellen Modell an.
- Dafür können wir ERDs verwenden.
- ERDs geben uns sehr viel Freiheit darin, wie wir die reale Welt modellieren.
- Wir können starke und schwache Entitäten verwenden oder Beziehungen und alle drei dieser Elemente können Attribute haben.
- Attribute können einwertig, mehrwertig, einfach, oder zusammengesetzt sein.
- Dann benutzen wir das relationale Datenmodell als logisches Modell für unsere Anwendung.

- Wenn wir eine Anwendung bauen, dann fangen wir mit dem konzeptuellen Modell an.
- Dafür können wir ERDs verwenden.
- ERDs geben uns sehr viel Freiheit darin, wie wir die reale Welt modellieren.
- Wir können starke und schwache Entitäten verwenden oder Beziehungen und alle drei dieser Elemente können Attribute haben.
- Attribute können einwertig, mehrwertig, einfach, oder zusammengesetzt sein.
- Dann benutzen wir das relationale Datenmodell als logisches Modell für unsere Anwendung.
- Im Kern bietet das genau nur eine Modellierungskomponente an: Relationen.

- Wenn wir eine Anwendung bauen, dann fangen wir mit dem konzeptuellen Modell an.
- Dafür können wir ERDs verwenden.
- ERDs geben uns sehr viel Freiheit darin, wie wir die reale Welt modellieren.
- Wir können starke und schwache Entitäten verwenden oder Beziehungen und alle drei dieser Elemente können Attribute haben.
- Attribute können einwertig, mehrwertig, einfach, oder zusammengesetzt sein.
- Dann benutzen wir das relationale Datenmodell als logisches Modell für unsere Anwendung.
- Im Kern bietet das genau nur eine Modellierungskomponente an: Relationen.
- Relationen haben Attribute, die immer einwertig und einfach sind.

- Wenn wir eine Anwendung bauen, dann fangen wir mit dem konzeptuellen Modell an.
- Dafür können wir ERDs verwenden.
- ERDs geben uns sehr viel Freiheit darin, wie wir die reale Welt modellieren.
- Wir können starke und schwache Entitäten verwenden oder Beziehungen und alle drei dieser Elemente können Attribute haben.
- Attribute können einwertig, mehrwertig, einfach, oder zusammengesetzt sein.
- Dann benutzen wir das relationale Datenmodell als logisches Modell für unsere Anwendung.
- Im Kern bietet das genau nur eine Modellierungskomponente an: Relationen.
- Relationen haben Attribute, die immer einwertig und einfach sind.
- Tabellen sind praktische Implementierungen von Relationen in einem DBMS und Spalten repräsentieren Attribute.



• Das relationale Datenmodell fühlt sich sehr natürlich an.



- Das relationale Datenmodell fühlt sich sehr natürlich an.
- Viele Komponenten des konzeptuellen Modells können direkt in das logische Modell übertragen werden.



- Das relationale Datenmodell fühlt sich sehr natürlich an.
- Viele Komponenten des konzeptuellen Modells können direkt in das logische Modell übertragen werden.
- Z. B. Entitäten werden Tabellen.



- Das relationale Datenmodell fühlt sich sehr natürlich an.
- Viele Komponenten des konzeptuellen Modells können direkt in das logische Modell übertragen werden.
- Z. B. Entitäten werden Tabellen.
- Beziehungen auf der konzeptuellen Ebene existieren nicht als Obkjete im relationalen Model.



- Das relationale Datenmodell fühlt sich sehr natürlich an.
- Viele Komponenten des konzeptuellen Modells können direkt in das logische Modell übertragen werden.
- Z. B. Entitäten werden Tabellen.
- Beziehungen auf der konzeptuellen Ebene existieren nicht als Obkjete im relationalen Model.
- Stattdessen werden sie zu Tabellen und Einschränkungen.



- Das relationale Datenmodell fühlt sich sehr natürlich an.
- Viele Komponenten des konzeptuellen Modells können direkt in das logische Modell übertragen werden.
- Z. B. Entitäten werden Tabellen.
- Beziehungen auf der konzeptuellen Ebene existieren nicht als Obkjete im relationalen Model.
- Stattdessen werden sie zu Tabellen und Einschränkungen.
- Mehrwertige Attribute von der konzeptuellen Ebene werden ebenso zu Tabellen in der logischen Ebene.

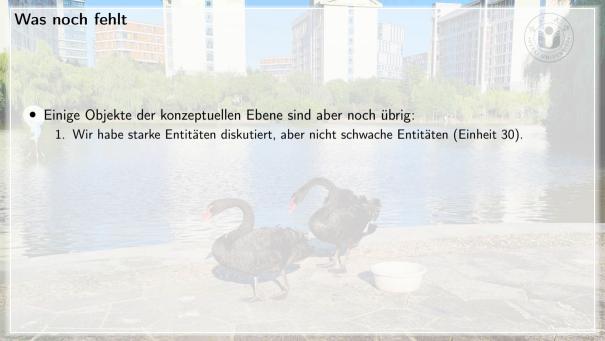


- Das relationale Datenmodell fühlt sich sehr natürlich an.
- Viele Komponenten des konzeptuellen Modells können direkt in das logische Modell übertragen werden.
- Z. B. Entitäten werden Tabellen.
- Beziehungen auf der konzeptuellen Ebene existieren nicht als Obkjete im relationalen Model.
- Stattdessen werden sie zu Tabellen und Einschränkungen.
- Mehrwertige Attribute von der konzeptuellen Ebene werden ebenso zu Tabellen in der logischen Ebene.
- Zusammengesetzt Attribute werden auseinandergebrochen und ihre Komponenten werden zu Spalten.



- Das relationale Datenmodell fühlt sich sehr natürlich an.
- Viele Komponenten des konzeptuellen Modells können direkt in das logische Modell übertragen werden.
- Z. B. Entitäten werden Tabellen.
- Beziehungen auf der konzeptuellen Ebene existieren nicht als Obkjete im relationalen Model.
- Stattdessen werden sie zu Tabellen und Einschränkungen.
- Mehrwertige Attribute von der konzeptuellen Ebene werden ebenso zu Tabellen in der logischen Ebene.
- Zusammengesetzt Attribute werden auseinandergebrochen und ihre Komponenten werden zu Spalten.
- Das haben wir alles schon besprochen.









- 1. Wir habe starke Entitäten diskutiert, aber nicht schwache Entitäten (Einheit 30).
- 2. Wir haben Beziehungen diskutiert, aber nicht Beziehungsattribute.
- 3. Wir haben auch abgeleitete Attribute nicht diskutiert.

Was noch fehlt

- Einige Objekte der konzeptuellen Ebene sind aber noch übrig:
 - 1. Wir habe starke Entitäten diskutiert, aber nicht schwache Entitäten (Einheit 30).
 - 2. Wir haben Beziehungen diskutiert, aber nicht Beziehungsattribute.
 - 3. Wir haben auch abgeleitete Attribute nicht diskutiert.
 - 4. Und während wir alle binären Beziehungen komplette durchgespielt haben, haben wir Beziehungen höheren Grades (zwischen drei und mehr Entitäten) nicht besprochen.

Was noch fehlt

- Einige Objekte der konzeptuellen Ebene sind aber noch übrig:
 - 1. Wir habe starke Entitäten diskutiert, aber nicht schwache Entitäten (Einheit 30).
 - 2. Wir haben Beziehungen diskutiert, aber nicht Beziehungsattribute.
 - 3. Wir haben auch abgeleitete Attribute nicht diskutiert.
 - 4. Und während wir alle binären Beziehungen komplette durchgespielt haben, haben wir Beziehungen höheren Grades (zwischen drei und mehr Entitäten) nicht besprochen.
- Da müssen wir uns also noch drum kümmern.

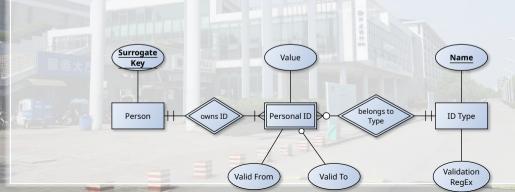


Schwache Entitäten

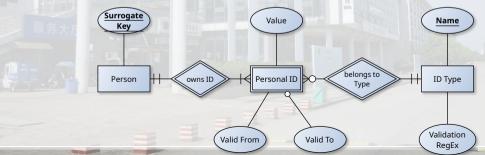




- Schwache Entitätstypen sind immer mit mindestens einer identifizierenden Beziehung mit einem starken Entoitätstyp verbunden⁵⁶ (oder mit einem anderen schwachen Entitätstyp der identifiziert werden kann).
- Wir erinnern uns, dass wir damals die Beziehung von *Person*, *Personal ID* einem schwachen Entitätstype und *ID Type* so modelliert hatten.



- Schwache Entitätstypen sind immer mit mindestens einer identifizierenden Beziehung mit einem starken Entoitätstyp verbunden⁵⁶ (oder mit einem anderen schwachen Entitätstyp der identifiziert werden kann).
- Wir erinnern uns, dass wir damals die Beziehung von Person, Personal ID einem schwachen Entitätstype – und ID Type so modelliert hatten.
- Jede Personal ID ist in einer identifizierenden Beziehung mit einer Entität vom Type Person und in einer identifizierenden Beziehung mit einer Entität vom Typ ID Type.



- Schwache Entitätstypen sind immer mit mindestens einer identifizierenden Beziehung mit einem starken Entoitätstyp verbunden⁵⁶ (oder mit einem anderen schwachen Entitätstyp der identifiziert werden kann).
- Wir erinnern uns, dass wir damals die Beziehung von *Person*, *Personal ID* einem schwachen Entitätstype und *ID Type* so modelliert hatten.
- Jede Personal ID ist in einer identifizierenden Beziehung mit einer Entität vom Type Person und in einer identifizierenden Beziehung mit einer Entität vom Typ ID Type.
- Wenn wir solche identifizierenden Beziehungen nach SQL übersetzen, müssen wir diese mit zwingenden Enden gegenüberliegend vom schwachen Entitätstyp definieren.

- Schwache Entitätstypen sind immer mit mindestens einer identifizierenden Beziehung mit einem starken Entoitätstyp verbunden⁵⁶ (oder mit einem anderen schwachen Entitätstyp der identifiziert werden kann).
- Wir erinnern uns, dass wir damals die Beziehung von *Person*, *Personal ID* einem schwachen Entitätstype und *ID Type* so modelliert hatten.
- Jede Personal ID ist in einer identifizierenden Beziehung mit einer Entität vom Type Person und in einer identifizierenden Beziehung mit einer Entität vom Typ ID Type.
- Wenn wir solche identifizierenden Beziehungen nach SQL übersetzen, müssen wir diese mit zwingenden Enden gegenüberliegend vom schwachen Entitätstyp definieren.
- Die Beziehung muss also so sein, dass jede schwache Entität mit den starken Entitäten verbunden sein muss, sonst darf sie nicht existieren.

- Schwache Entitätstypen sind immer mit mindestens einer identifizierenden Beziehung mit einem starken Entoitätstyp verbunden⁵⁶ (oder mit einem anderen schwachen Entitätstyp der identifiziert werden kann).
- Wir erinnern uns, dass wir damals die Beziehung von *Person*, *Personal ID* einem schwachen Entitätstype und *ID Type* so modelliert hatten.
- Jede Personal ID ist in einer identifizierenden Beziehung mit einer Entität vom Type Person und in einer identifizierenden Beziehung mit einer Entität vom Typ ID Type.
- Wenn wir solche identifizierenden Beziehungen nach SQL übersetzen, müssen wir diese mit zwingenden Enden gegenüberliegend vom schwachen Entitätstyp definieren.
- Die Beziehung muss also so sein, dass jede schwache Entität mit den starken Entitäten verbunden sein muss, sonst darf sie nicht existieren.
- In unserem Fall müssten wir also zwei Beziehungen modellieren.

- Schwache Entitätstypen sind immer mit mindestens einer identifizierenden Beziehung mit einem starken Entoitätstyp verbunden⁵⁶ (oder mit einem anderen schwachen Entitätstyp der identifiziert werden kann).
- Wir erinnern uns, dass wir damals die Beziehung von *Person*, *Personal ID* einem schwachen Entitätstype und *ID Type* so modelliert hatten.
- Jede Personal ID ist in einer identifizierenden Beziehung mit einer Entität vom Type Person und in einer identifizierenden Beziehung mit einer Entität vom Typ ID Type.
- Wenn wir solche identifizierenden Beziehungen nach SQL übersetzen, müssen wir diese mit zwingenden Enden gegenüberliegend vom schwachen Entitätstyp definieren.
- Die Beziehung muss also so sein, dass jede schwache Entität mit den starken Entitäten verbunden sein muss, sonst darf sie nicht existieren.
- In unserem Fall müssten wir also zwei Beziehungen modellieren:
 - 1. Person # → Personal ID, die also auf dem M # → N-Schema beruht.

- Schwache Entitätstypen sind immer mit mindestens einer identifizierenden Beziehung mit einem starken Entoitätstyp verbunden⁵⁶ (oder mit einem anderen schwachen Entitätstyp der identifiziert werden kann).
- Wir erinnern uns, dass wir damals die Beziehung von *Person*, *Personal ID* einem schwachen Entitätstype und *ID Type* so modelliert hatten.
- Jede Personal ID ist in einer identifizierenden Beziehung mit einer Entität vom Type Person und in einer identifizierenden Beziehung mit einer Entität vom Typ ID Type.
- Wenn wir solche identifizierenden Beziehungen nach SQL übersetzen, müssen wir diese mit zwingenden Enden gegenüberliegend vom schwachen Entitätstyp definieren.
- Die Beziehung muss also so sein, dass jede schwache Entität mit den starken Entitäten verbunden sein muss, sonst darf sie nicht existieren.
- In unserem Fall müssten wir also zwei Beziehungen modellieren:

 - 2. Personal ID \gg HD Type, also, ID Type # \ll Personal ID, also nach Schema K # \ll L.



YE WAS TO SEE THE SEE

- Wir benutzen den PgModeler, um das zu modellieren.
- Wir haben die selben Einschränkungen und Tabellen-Formate wie wir sie auch in SQL verwenden würden, allerdings unter einer komfortablen GUI.

YU JAPAN KARAN

- Wir benutzen den PgModeler, um das zu modellieren.
- Wir haben die selben Einschränkungen und Tabellen-Formate wie wir sie auch in SQL verwenden würden, allerdings unter einer komfortablen GUI.
- ◆ Als wir M + → N bearbeitet hatten, brauchten wir zwei Fremdschlüssel-REFERENCES-Einschränkungen.



- Wir benutzen den PgModeler, um das zu modellieren.
- Wir haben die selben Einschränkungen und Tabellen-Formate wie wir sie auch in SQL verwenden würden, allerdings unter einer komfortablen GUI.
- Als wir M # N bearbeitet hatten, brauchten wir zwei Fremdschlüssel-REFERENCES-Einschränkungen.
- Auf der einen Seite hatten wir Tabelle M von Tabelle N mit einem einzelenen Fremdschlüssel referenziert, der NOT NULL war.

YS WINESS

- Wir benutzen den PgModeler, um das zu modellieren.
- Wir haben die selben Einschränkungen und Tabellen-Formate wie wir sie auch in SQL verwenden würden, allerdings unter einer komfortablen GUI.
- Als wir M # N bearbeitet hatten, brauchten wir zwei Fremdschlüssel-REFERENCES-Einschränkungen.
- Auf der einen Seite hatten wir Tabelle M von Tabelle N mit einem einzelenen Fremdschlüssel referenziert, der NOT NULL war.
- So haben wir sichergestellt, dass es immer mindestens eine Zeile in Tabelle M für jede Zeile in Tabelle N gibt.



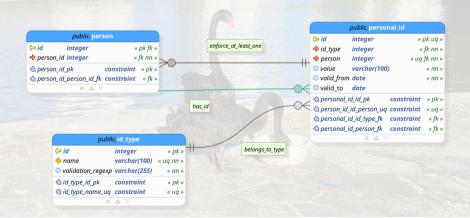
- Wir benutzen den PgModeler, um das zu modellieren.
- Wir haben die selben Einschränkungen und Tabellen-Formate wie wir sie auch in SQL verwenden würden, allerdings unter einer komfortablen GUI.
- Als wir M # N bearbeitet hatten, brauchten wir zwei Fremdschlüssel-REFERENCES-Einschränkungen.
- Auf der einen Seite hatten wir Tabelle M von Tabelle N mit einem einzelenen Fremdschlüssel referenziert, der NOT NULL war.
- So haben wir sichergestellt, dass es immer mindestens eine Zeile in Tabelle M für jede Zeile in Tabelle N gibt.
- Auf der anderen Seite hatten wir Tabelle N von Tabelle M mit einem zusammengesetzten Fremdschlüssel referenziert.



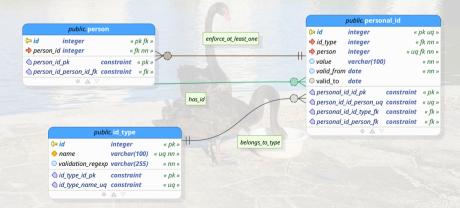
- Wir benutzen den PgModeler, um das zu modellieren.
- Wir haben die selben Einschränkungen und Tabellen-Formate wie wir sie auch in SQL verwenden würden, allerdings unter einer komfortablen GUI.
- Als wir M + N bearbeitet hatten, brauchten wir zwei Fremdschlüssel-REFERENCES-Einschränkungen.
- Auf der einen Seite hatten wir Tabelle M von Tabelle N mit einem einzelenen Fremdschlüssel referenziert, der NOT NULL war.
- So haben wir sichergestellt, dass es immer mindestens eine Zeile in Tabelle M für jede Zeile in Tabelle N gibt.
- Auf der anderen Seite hatten wir Tabelle N von Tabelle M mit einem zusammengesetzten Fremdschlüssel referenziert.
- Das hat erzwungen, dass jede Zeile in Tabelle M mit einer Zeile in Tabelle N verbunden war, ohne zu verhindern, dass es mehr Zeile in Tabelle N gibt, die mit ihr verbunden sind.

• Bis auf ein Feature, was wir nach dieser Slide gleich diskutieren, wissen Sie schon alles, was sie Brauchen, um diese Situation mit dem PgModeler zu modellieren.

- Bis auf ein Feature, was wir nach dieser Slide gleich diskutieren, wissen Sie schon alles, was sie Brauchen, um diese Situation mit dem PgModeler zu modellieren.
- Wir bekommen dieses Modell.



- Bis auf ein Feature, was wir nach dieser Slide gleich diskutieren, wissen Sie schon alles, was sie Brauchen, um diese Situation mit dem PgModeler zu modellieren.
- Wir bekommen dieses Modell.
- Beachten Sie, dass die Einschränkungen separat angezeigt werden.



- Bis auf ein Feature, was wir nach dieser Slide gleich diskutieren, wissen Sie schon alles, was sie Brauchen, um diese Situation mit dem PgModeler zu modellieren.
- Wir bekommen dieses Modell.
- Beachten Sie, dass die Einschränkungen separat angezeigt werden.



- Bis auf ein Feature, was wir nach dieser Slide gleich diskutieren, wissen Sie schon alles, was sie Brauchen, um diese Situation mit dem PgModeler zu modellieren.
- Wir bekommen dieses Modell.
- Beachten Sie, dass die Einschränkungen separat angezeigt werden.
- Das gibt uns eine andere Perspektive darauf, wie wir die M

 → N Beziehungen in SQL dargestellt haben: als eine Kombination aus einer M

 → H N und einer M

 → N Beziehung.



- Bis auf ein Feature, was wir nach dieser Slide gleich diskutieren, wissen Sie schon alles, was sie Brauchen, um diese Situation mit dem PgModeler zu modellieren.
- Wir bekommen dieses Modell.
- Beachten Sie, dass die Einschränkungen separat angezeigt werden.
- Das gibt uns eine andere Perspektive darauf, wie wir die M

 → N Beziehungen in SQL dargestellt haben: als eine Kombination aus einer M

 → H N und einer M

 → N Beziehung



e ua »

id type name up constraint

- Bis auf ein Feature, was wir nach dieser Slide gleich diskutieren, wissen Sie schon alles, was sie Brauchen, um diese Situation mit dem PgModeler zu modellieren.
- Wir bekommen dieses Modell.
- Beachten Sie, dass die Einschränkungen separat angezeigt werden.
- Das gibt uns eine andere Perspektive darauf, wie wir die M

 → N Beziehungen in SQL dargestellt haben: als eine Kombination aus einer M

 → H N und einer M

 → N Beziehung



- Bis auf ein Feature, was wir nach dieser Slide gleich diskutieren, wissen Sie schon alles, was sie Brauchen, um diese Situation mit dem PgModeler zu modellieren.
- Wir bekommen dieses Modell.
- Beachten Sie, dass die Einschränkungen separat angezeigt werden.
- Das gibt uns eine andere Perspektive darauf, wie wir die M

 → N Beziehungen in SQL dargestellt haben: als eine Kombination aus einer M

 → H N und einer M

 → N Beziehung
- 2. Die grüne person personal_id-Beziehung has_id
 benutzt einen einfachen Fremdschlüssel und erzwingt, dass
 jede Zeile in Tabelle personal_id mit genau einer Zeile in
 Tabelle person verbunden ist.



« nk »

belongs to type

- Bis auf ein Feature, was wir nach dieser Slide gleich diskutieren, wissen Sie schon alles, was sie Brauchen, um diese Situation mit dem PgModeler zu modellieren.
- Wir bekommen dieses Modell.
- Beachten Sie, dass die Einschränkungen separat angezeigt werden.
- Das gibt uns eine andere Perspektive darauf, wie wir die M

 → N Beziehungen in SQL dargestellt haben: als eine Kombination aus einer M

 → H N und einer M

 → N Beziehung

enforce at least or

belongs to type

- 1. die braune person >> \to \text{ personal_id-Beziehung} enforce_at_least_one benutzt den zusammengesetzten Fremdschlüssel und erzwingt, dass für jede Zeile in Tabelle person eine verbundene Zeile in Tabelle personal_id existiert. Sie ist auf Tabelle person definiert.
- 2. Die grüne person # personal_id-Beziehung has_id
 benutzt einen einfachen Fremdschlüssel und erzwingt, dass
 jede Zeile in Tabelle personal_id mit genau einer Zeile in
 Tabelle person verbunden ist. Sie wird in Tabelle
 personal_id definiert.

• Wir erinnern uns an die vorige Einheit.



- Wir erinnern uns an die vorige Einheit.



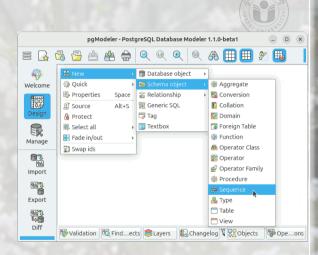
- Wir erinnern uns an die vorige Einheit.
- Das haben wir noch nicht in PgModeler gemacht.



- Wir erinnern uns an die vorige Einheit.
- Das haben wir noch nicht in PgModeler gemacht.
- Aber das geht auch da und das lernen wir jetzt.



- Wir erinnern uns an die vorige Einheit.
- Das haben wir noch nicht in PgModeler gemacht.
- Aber das geht auch da und das lernen wir jetzt.
- In der Designansicht im PgModeler rechts-klicken wir und wählen New Schema Object Sequence.



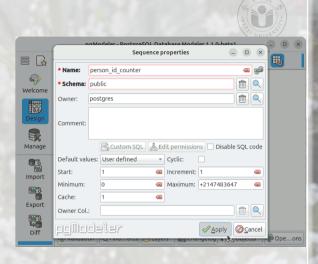
- Wir erinnern uns an die vorige Einheit.
- Für M # N-Beziehungen mussten wir explizit eine Sequenz in PostgreSQL für die Primärschlüssel der Tabelle m erstellen.
- Das haben wir noch nicht in PgModeler gemacht.
- Aber das geht auch da und das lernen wir jetzt.
- In der Designansicht im PgModeler rechts-klicken wir und wählen New Schema Object Sequence
- In dem Dialog, der sich öffnet, geben wir einen vernünftigen Namen für unsere Sequenz ein.





- Für M

 → N-Beziehungen mussten wir explizit eine Sequenz in PostgreSQL für die Primärschlüssel der Tabelle m erstellen.
- Das haben wir noch nicht in PgModeler gemacht.
- Aber das geht auch da und das lernen wir jetzt.
- In der Designansicht im PgModeler rechts-klicken wir und wählen New Schema Object Sequence.
- In dem Dialog, der sich öffnet, geben wir einen vernünftigen Namen für unsere Sequenz ein.
- Wir wählen hier person_id_counter.



- Das haben wir noch nicht in PgModeler gemacht.
- Aber das geht auch da und das lernen wir jetzt.
- In der Designansicht im PgModeler rechts-klicken wir und wählen New Schema Object Sequence.
- In dem Dialog, der sich öffnet, geben wir einen vernünftigen Namen für unsere Sequenz ein.
- Wir wählen hier person_id_counter.
- Dann klicken wir auf Apply.

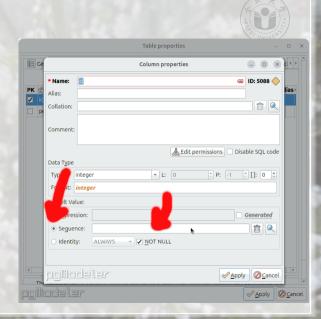




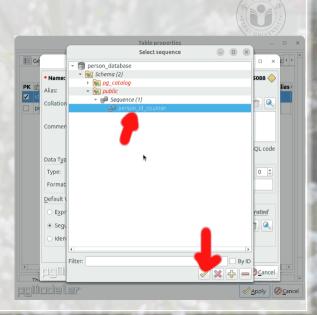
- Aber das geht auch da und das lernen wir jetzt.
- In der Designansicht im PgModeler rechts-klicken wir und wählen New Schema Object Sequence
- In dem Dialog, der sich öffnet, geben wir einen vernünftigen Namen für unsere Sequenz ein.
- Wir wählen hier person_id_counter.
- Dann klicken wir auf Apply.
- Wir benutzen diese Sequenz später, wenn wir Spalten in eine Tabelle einfügen.



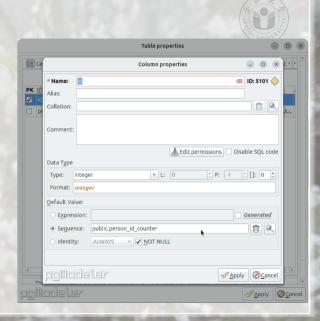
- In der Designansicht im PgModeler rechts-klicken wir und wählen New Schema Object Sequence.
- In dem Dialog, der sich öffnet, geben wir einen vernünftigen Namen für unsere Sequenz ein.
- Wir wählen hier person_id_counter.
- Dann klicken wir auf Apply.
- Wir benutzen diese Sequenz später, wenn wir Spalten in eine Tabelle einfügen.
- Dann wählen wir Sequence als
 Default Value für die Spalte und klicken in die Textbox rechts von Sequence.



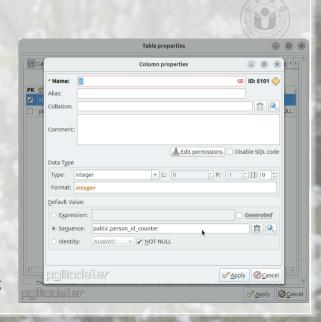
- In dem Dialog, der sich öffnet, geben wir einen vernünftigen Namen für unsere Sequenz ein.
- Wir wählen hier person_id_counter.
- Dann klicken wir auf Apply.
- Wir benutzen diese Sequenz später, wenn wir Spalten in eine Tabelle einfügen.
- Dann wählen wir Sequence als
 Default Value für die Spalte und klicken in die Textbox rechts von Sequence.
- In dem Dialog, der sich öffnet, klicken wir durch den Objektbaum, finden unsere neue Sequence, und klicken dann den Häkchen-Button unten.



- Wir wählen hier person_id_counter.
- Dann klicken wir auf Apply.
- Wir benutzen diese Sequenz später, wenn wir Spalten in eine Tabelle einfügen.
- Dann wählen wir Sequence als
 Default Value für die Spalte und klicken in die Textbox rechts von Sequence.
- In dem Dialog, der sich öffnet, klicken wir durch den Objektbaum, finden unsere neue Sequence, und klicken dann den Häkchen-Button unten.
- Die neue Sequenz ist nun ausgewählt und die Spalte wird ihre Default-Werte von dort beziehen.



- Wir benutzen diese Sequenz später, wenn wir Spalten in eine Tabelle einfügen.
- Dann wählen wir Sequence als
 Default Value für die Spalte und klicken in die Textbox rechts von Sequence.
- In dem Dialog, der sich öffnet, klicken wir durch den Objektbaum, finden unsere neue Sequence, und klicken dann den Häkchen-Button unten.
- Die neue Sequenz ist nun ausgewählt und die Spalte wird ihre Default-Werte von dort beziehen.
- Damit können wir nun das Modell fertig malen.





Datenbank erstellen • Erstellen wir nun die Datenbank und Tabellen mit den Skripten, die der PgModeler für uns generiert hat.

Datenbank erstellen

- Erstellen wir nun die Datenbank und Tabellen mit den Skripten, die der PgModeler für uns generiert hat.
- Fangen wir mit der Datenbank an.

```
-- object: person_database | type: DATABASE --
2 -- DROP DATABASE IF EXISTS person_database;
3 CREATE DATABASE person_database;
4 -- ddl-end --
```

Sequenz person_id_counter



• Hier sehen wir das auto-generierte Skript, um die Sequenz zu erstellen.

```
-- object: public.person id counter | tupe: SEQUENCE --
  -- DROP SEQUENCE IF EXISTS public person id counter CASCADE:
   CREATE SEQUENCE public.person_id_counter
       INCREMENT BY 1
       MINVALUE O
       MAXVALUE 2147483647
       START WITH 1
       CACHE 1
       NO CYCLE
       OWNED BY NONE;
19 -- ddl-end --
   ALTER SEQUENCE public.person_id_counter OWNER TO postgres;
  -- ddl-end --
   $ psql "postgres://postgres:XXX@localhost/person_database" -v
      → ON_ERROR_STOP=1 -ebf 03_public_person_id_counter_sequence_5071.sql
   CREATE SEQUENCE
   ALTER SEQUENCE
   # psql 16.11 succeeded with exit code 0.
```

Sequenz person id counter



- Hier sehen wir das auto-generierte Skript, um die Sequenz zu erstellen.
- Wir werden diese Sequenz verwenden, um die Primärschlüsselwerte id für die Tabelle person zu generieren.

```
-- object: public.person id counter | tupe: SEQUENCE --
-- DROP SEQUENCE IF EXISTS public person id counter CASCADE:
CREATE SEQUENCE public.person_id_counter
    INCREMENT BY 1
    MINVALUE O
    MAXVALUE 2147483647
    START WITH 1
    CACHE 1
    NO CYCLE
    OWNED BY NONE;
-- ddl-end --
ALTER SEQUENCE public.person_id_counter OWNER TO postgres;
-- ddl-end --
$ psql "postgres://postgres:XXX@localhost/person_database" -v
   → ON_ERROR_STOP=1 -ebf 03_public_person_id_counter_sequence_5071.sql
CREATE SEQUENCE
ALTER SEQUENCE
# psql 16.11 succeeded with exit code 0.
```

Tabelle id type

 Hier sehen wir das auto-generierte Skript, um die Tabelle id_type zu erstellen.



```
-- object: public.id_type | type: TABLE --
-- DROP TABLE IF EXISTS public.id_type CASCADE;
CREATE TABLE public.id_type (
    id integer NOT NULL GENERATED ALWAYS AS IDENTITY ,
    name varchar(100) NOT NULL,
    validation_regexp varchar(255) NOT NULL DEFAULT '.+',
    CONSTRAINT id_type_id_pk PRIMARY KEY (id),
    CONSTRAINT id_type_name_uq UNIQUE (name)
);
-- ddl-end --
ALTER TABLE public.id_type OWNER TO postgres;
-- ddl-end --
```

psql 16.11 succeeded with exit code 0.

Tabelle id type

- Hier sehen wir das auto-generierte Skript, um die Tabelle id_type zu erstellen.
- Die Tabelle hat den Primärschlüssel id und ein Attribut name, was UNIQUE sein muss.



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

CREATE TABLE public.id_type (
   id integer NOT NULL GENERATED ALWAYS AS IDENTITY ,
   name varchar(100) NOT NULL,
   validation_regexp varchar(255) NOT NULL DEFAULT '.+',
   CONSTRAINT id_type_id_pk PRIMARY KEY (id),
   CONSTRAINT id_type_name_uq UNIQUE (name)
);
-- ddl-end --
ALTER TABLE public.id_type OWNER TO postgres;
-- ddl-end --
```

Tabelle id_type

- Hier sehen wir das auto-generierte Skript, um die Tabelle id_type zu erstellen.
- Die Tabelle hat den Primärschlüssel id und ein Attribut name, was UNIQUE sein muss.
- Es hat auch eine Spalte validation_regex, in der wir einen regulären Ausdruck speichern, den eine Anwendung verwenden kann, um die entsprechenden ID-Werte zu prüfen.



```
object: public.id type | type: TABLE --
-- DROP TABLE IF EXISTS public, id tupe CASCADE:
CREATE TABLE public.id_type (
    id integer NOT NULL GENERATED ALWAYS AS IDENTITY .
    name varchar(100) NOT NULL.
    validation regexp varchar(255) NOT NULL DEFAULT '.+'.
    CONSTRAINT id_type_id_pk PRIMARY KEY (id),
    CONSTRAINT id_type_name_ug UNIQUE (name)
- ddl-end --
ALTER TABLE public.id type OWNER TO postgres:
-- ddl-end --
$ psql "postgres://postgres:XXX@localhost/person_database" -v
   → ON_ERROR_STOP=1 -ebf 04_public_id_type_table_5072.sql
CREATE TABLE
ALTER TABLE
# psql 16.11 succeeded with exit code 0.
```

Tabelle id_type

- Hier sehen wir das auto-generierte Skript, um die Tabelle id_type zu erstellen.
- Die Tabelle hat den Primärschlüssel id und ein Attribut name, was UNIQUE sein muss.
- Es hat auch eine Spalte validation_regex, in der wir einen regulären Ausdruck speichern, den eine Anwendung verwenden kann, um die entsprechenden ID-Werte zu prüfen.
- Diese Spalte muss NOT NULL sein und hat den Default-Wert '.+', also einen regex für "mindestens ein Zeichen".



```
-- DROP TABLE IF EXISTS public id_type CASCADE;

CREATE TABLE public id_type (
    id integer NOT NULL GEMERATED ALWAYS AS IDENTITY ,
    name varchar(100) NOT NULL,
    validation_regexp varchar(255) NOT NULL DEFAULT '.+',
    CONSTRAINT id_type_id_pk PRIMARY KEY (id),
    CONSTRAINT id_type_name_uq UNIQUE (name)
);
    -- ddl-end --

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

$ psql "postgres://postgres:XXXelocalhost/person_database" -v
    -- ON_ERROR_STOP=1 -ebf 04_public_id_type_table_5072.sql
CREATE TABLE
ALTER TABLE
# psql 16.11 succeeded with exit code 0.
```

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

Tabelle id_type

- Die Tabelle hat den Primärschlüssel id und ein Attribut name, was UNIQUE sein muss.
- Es hat auch eine Spalte validation_regex, in der wir einen regulären Ausdruck speichern, den eine Anwendung verwenden kann, um die entsprechenden ID-Werte zu pr
 üfen.
- Diese Spalte muss NOT NULL sein und hat den Default-Wert '.+', also einen regex für "mindestens ein Zeichen".
- Wenn der DBA keinen besseren regex angibt, dann werden Anwendungen nur verlangen, dass eine ID mindestens ein Zeichen hat.



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

CREARE TABLE public.id_type (
   id integer NOT NULL GENERATED ALWAYS AS IDENTITY ,
   name varchar(100) NOT NULL,
   validation_regexp varchar(255) NOT NULL DEFAULT '.+',
   CONSTRAINT id_type_id_pk PRIMARY KEY (id),
   CONSTRAINT id_type_name_uq UNIQUE (name)
);
-- ddl-end --

ALTER TABLE public.id_type OWNER TO postgres;
-- ddl.end --
```

 Hier sehen wir das auto-generierte Skript, um die Tabelle personal_id zu erstellen.



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

3 CREATE TABLE public.personal_id (
4 id integer NOT NULL GENERATED BY DEFAULT AS IDENTITY ,
id_type integer NOT NULL,

5 id_type integer NOT NULL,

6 value varchar(100) NOT NULL,

7 value varchar(100) NOT NULL,

9 valid_from date NOT NULL,

10 CONSTRAINT personal_id_id_pk PRIMARY KEY (id),
11 CONSTRAINT personal_id_id_person_uq UNIQUE (id,person)

12 );
13 -- ddl-end --
14 ALTER TABLE public.personal_id OWNER TO postgres;
15 -- ddl-end --
```

- Hier sehen wir das auto-generierte Skript, um die Tabelle personal_id zu erstellen.
- In dieser Tabelle speichern wir die Personal ID-Entitäten.



```
1 -- object: public.personal_id | type: TABLE --
2 -- DROP TABLE IF EXISTS public.personal_id (ASCADE;
3 CREATE TABLE public.personal_id (
4 id integer NOT NULL GEMERATED BY DEFAULT AS IDENTITY,
5 id_type integer NOT NULL,
6 person integer NOT NULL,
7 value varchar(100) NOT NULL,
8 valid_from date NOT NULL,
9 valid_to date,
10 CONSTRAINT personal_id_id_pk PRIMARY KEY (id),
11 CONSTRAINT person_id_id_person_uq UNIQUE (id,person)
12 );
13 -- ddl-end --
14 ALTER TABLE public.personal_id OWNER TO postgres;
15 -- ddl-end --
```

- Hier sehen wir das auto-generierte Skript, um die Tabelle personal_id zu erstellen.
- In dieser Tabelle speichern wir die Personal ID-Entitäten.
- Wie alle unsere Tabellen hat sie den Ersatz-Primärschlüssel id.



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

3 CREATE TABLE public.personal_id (
4 id integer NOT NULL GENERATED BY DEFAULT AS IDENTITY ,
    id_type integer NOT NULL,
    person integer NOT NULL,
    value varchar(100) NOT NULL,
    value varchar(100) NOT NULL,
    valid_from date NOT NULL,
    valid_from date NOT NULL,
    constraint personal_id_id_pk PRIMARY KEY (id),
    CONSTRAINT personal_id_id_person_uq UNIQUE (id,person)

10 );
    -- ddl-end --

4 ALTER TABLE public.personal_id OWNER TO postgres;
    -- ddl-end --

4 ALTER TABLE public.personal_id OWNER TO postgres;
```

- Hier sehen wir das auto-generierte Skript, um die Tabelle personal_id zu erstellen.
- In dieser Tabelle speichern wir die Personal ID-Entitäten.
- Wie alle unsere Tabellen hat sie den Ersatz-Primärschlüssel id.
- Die Personal ID-Entitäten sind schwache Entitäten.



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

CREATE TABLE public.personal_id (
id integer NOT NULL GENERATED BY DEFAULT AS IDENTITY ,
id_type integer NOT NULL,

person integer NOT NULL,

value varchar(100) NOT NULL,

valid_from date NOT NULL,

valid_to date,

CONSTRAINT personal_id_id_pk PRIMARY KEY (id),

CONSTRAINT person_id_id_person_uq UNIQUE (id,person)

);

-- ddl-end --

44 ALTER TABLE public.personal_id OWNER TO postgres;
```

- Hier sehen wir das auto-generierte Skript, um die Tabelle personal_id zu erstellen.
- In dieser Tabelle speichern wir die Personal ID-Entitäten.
- Wie alle unsere Tabellen hat sie den Ersatz-Primärschlüssel id.
- Die Personal ID-Entitäten sind schwache Entitäten.
- Sie können nicht ohne identifizierende Beziehungen zu einer Person- und zu einer ID Type-Entität existieren.



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

CREATE TABLE public.personal_id (
    id integer NOT NULL GENERATED BY DEFAULT AS IDENTITY ,
    id_type integer NOT NULL,
    person integer NOT NULL,
    value varchar(100) NOT NULL,
    valid_from date NOT NULL,
    valid_from date NOT NULL,
    cONSTRAINT personal_id_id_pk PRIMARY KEY (id),
    CONSTRAINT person_id_id_person_uq UNIQUE (id,person)
);
    -- ddl-end --

4 ALTER TABLE public.personal_id OWNER TO postgres;
```

- In dieser Tabelle speichern wir die Personal ID-Entitäten.
- Wie alle unsere Tabellen hat sie den Ersatz-Primärschlüssel id.
- Die Personal ID-Entitäten sind schwache Entitäten.
- Sie können nicht ohne identifizierende Beziehungen zu einer Person- und zu einer ID Type-Entität existieren.
- Deshalb speichert diese Tabelle zwei Fremdschlüssel: id_type und person.



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

3 CREATE TABLE public.personal_id (
4 id integer NOT NULL GENERATED BY DEFAULT AS IDENTITY ,
5 id_type integer NOT NULL,
6 person integer NOT NULL,
7 value varchar(100) NOT NULL,
8 valid_from date NOT NULL,
9 valid_to date,
10 CONSTRAINT personal_id_id_pk PRIMARY KEY (id),
11 CONSTRAINT person_id_id_person_uq UNIQUE (id,person)
12 );
13 -- ddl-end --
14 ALTER TABLE public.personal_id OWNER TO postgres;
15 -- ddl-end --
```

- Wie alle unsere Tabellen hat sie den Ersatz-Primärschlüssel id.
- Die *Personal ID*-Entitäten sind schwache Entitäten.
- Sie können nicht ohne identifizierende Beziehungen zu einer Person- und zu einer ID Type-Entität existieren.
- Deshalb speichert diese Tabelle zwei Fremdschlüssel: id_type und person.
- Die entsprechenden Einschränkungen werden ein paar Slides weiter mit ALTER TABLE hinzugefügt.



```
-- object: public.personal_id | type: TABLE --
-- DROP TABLE | F EXISTS public.personal_id CASCADE;

CREATE TABLE public.personal_id (
    id integer NOT NULL GEMERATED BY DEFAULT AS IDENTITY ,
    id_type integer NOT NULL,
    person integer NOT NULL,
    value varchar(100) NOT NULL,
    valid_from date NOT NULL,
    valid_to date,
    CONSTRAINT personal_id_id_pk PRIMARY KEY (id),
    CONSTRAINT person_id_id_person_uq UNIQUE (id,person)
);
-- ddl-end --
ALTER TABLE public.personal_id OWNER TO postgres;
```

- Die Personal ID-Entitäten sind schwache Entitäten.
- Sie können nicht ohne identifizierende Beziehungen zu einer Person- und zu einer ID Type-Entität existieren.
- Deshalb speichert diese Tabelle zwei Fremdschlüssel: id_type und person.
- Die entsprechenden Einschränkungen werden ein paar Slides weiter mit ALTER TABLE hinzugefügt.
- Die Tabelle hat eine UNIQUE-Einschränkung auf die Tupel aus Ersatzschlüssel id und Fremdschlüssel person.



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

3 CREATE TABLE public.personal_id (
4 id integer NOT NULL GENERATED BY DEFAULT AS IDENTITY ,
5 id_type integer NOT NULL,
6 person integer NOT NULL,
7 value varchar(100) NOT NULL,
8 valid_from date NOT NULL,
9 valid_to date,
10 CONSTRAINT personal_id_id_pk PRIMARY KEY (id),
11 CONSTRAINT person_id_id_person_uq UNIQUE (id,person)
12 );
13 -- ddl-end --
14 ALTER TABLE public.personal_id OWNER TO postgres;
15 -- ddl-end --
```

- Sie können nicht ohne identifizierende Beziehungen zu einer Person- und zu einer ID Type-Entität existieren.
- Deshalb speichert diese Tabelle zwei Fremdschlüssel: id_type und person.
- Die entsprechenden Einschränkungen werden ein paar Slides weiter mit ALTER TABLE hinzugefügt.
- Die Tabelle hat eine UNIQUE-Einschränkung auf die Tupel aus Ersatzschlüssel id und Fremdschlüssel person.
- Wir brauchen das später, weil die Tabelle person diese Tupel als Fremdschlüssel verwenden wird.



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

CREATE TABLE public.personal_id (
    id integer NOT NULL GENERATED BY DEFAULT AS IDENTITY ,
    id_type integer NOT NULL,
    person integer NOT NULL,
    value varchar(100) NOT NULL,
    valid_from date NOT NULL,
    valid_to date,
    CONSTRAINT personal_id_id_pk PRIMARY KEY (id),
    CONSTRAINT person_id_id_person_uq UNIQUE (id,person)
);
    ddl-end --

4 ALTER TABLE public.personal_id OWNER TO postgres;
```

 Hier sehen wir das auto-generierte Skript, um die Tabelle person zu erstellen.



- Hier sehen wir das auto-generierte Skript, um die Tabelle person zu erstellen.
- In diesem Teil unseres Beispiels modellieren wir keine weiteren Informationen über Person-Entitäten.



- Hier sehen wir das auto-generierte Skript, um die Tabelle person zu erstellen.
- In diesem Teil unseres Beispiels modellieren wir keine weiteren Informationen über Person-Entitäten.
- Deshalb hat diese Tabelle nur den Primärschlüssel id.



- Hier sehen wir das auto-generierte Skript, um die Tabelle person zu erstellen.
- In diesem Teil unseres Beispiels modellieren wir keine weiteren Informationen über Person-Entitäten.
- Deshalb hat diese Tabelle nur den Primärschlüssel id.
- Wir definieren aber die Anforderung, dass unser System eine Form von ID für jeden Eintrag vom Typ Person speichern muss.



- Hier sehen wir das auto-generierte Skript, um die Tabelle person zu erstellen.
- In diesem Teil unseres Beispiels modellieren wir keine weiteren Informationen über Person-Entitäten.
- Deshalb hat diese Tabelle nur den Primärschlüssel id.
- Wir definieren aber die Anforderung, dass unser System eine Form von ID für jeden Eintrag vom Typ Person speichern muss.
- Daher gibt es auch den Fremdschlüssel person_id auf Tabelle personal_id mit den schwachen Entitäten vom Typ Personal ID



Einschränkungen (1)

 Das auto-generierte Skript um die Einschränkung für die Beziehungen zwischen den Zeilen in den Tabellen personal_id und id_type zu erstellen.

```
-- object: personal_id_id_type_fk | type: CONSTRAINT --
- ALTER TABLE public.personal_id DROP CONSTRAINT IF EXISTS

→ personal_id_id_type_fk CASCADE;

ALTER TABLE public.personal_id ADD CONSTRAINT personal_id_id_type_fk

→ FOREIGN KEY (id_type)

REFERENCES public.id_type (id) MATCH SIMPLE

ON DELETE NO ACTION ON UPDATE NO ACTION:
```

-- ddl-end --

Einschränkungen (2)

 Das erste auto-generierte Skript um die Einschränkung für die Beziehungen zwischen den Zeilen in den Tabellen personal_id und person zu erstellen: Jede Zeile in Tabelle personal_id ist verbunden mit genau einer Zeile in Tabelle person.

```
-- ALTER TABLE public.personal_id_DROP CONSTRAINT IF EXISTS

→ personal_id_person_fk CASCADE;

ALTER TABLE public.personal_id ADD CONSTRAINT personal_id_person_fk

→ FOREIGN KEY (person)

REFERENCES public.person (id) MATCH SIMPLE

ON DELETE NO ACTION ON UPDATE NO ACTION;

-- ddl-end --

**Popul "postgres://postgres:XXX@localhost/person_database" -v

→ ON_ERROR_STOP=1 -ebf 08

→ _public_personal_id_personal_id_person_fk_constraint_5094.sql

ALTER TABLE
```

-- object: personal id person fk | tupe: CONSTRAINT --

psql 16.11 succeeded with exit code 0.

Einschränkungen (3)

 Das zweite auto-generierte Skript um die Einschränkung für die Beziehungen zwischen den Zeilen in den Tabellen personal_id und person zu erstellen: Für jede Zeile in Tabelle person muss es mindestens eine zugehörige Zeile in Tabelle personal_id geben.

```
-- object: person_id_person_id_fk | type: CONSTRAINT --
- ALTER TABLE public.person DROP CONSTRAINT IF EXISTS
-- person_id_person_id_fk CASCADE;
ALTER TABLE public.person ADD CONSTRAINT person_id_person_id_fk FOREIGN
-- KEY (person_id,id)
REFERENCES public.personal_id (id,person) MATCH SIMPLE
ON DELETE NO ACTION ON UPDATE NO ACTION;
-- ddl-end --
```

• Nun fügen wir Daten ein.

```
/** Insert some data into the tables of our person database. */
   -- Create two ID types: Chinese national ID and mobile phone numbers.
   INSERT INTO id type (name, validation regexp) VALUES
       ('national ID'.
                             '^\d{6}((19)|(20))\d{9}[0-9x]$').
       ('mobile phone number', '~\d{11}$'):
 8 -- Insert a new person record and a new ID record at the same time.
   WITH pers_id AS (SELECT NEXTVAL('person_id_counter') AS person),
        new_pers_id AS (INSERT INTO personal_id (
               id type, person, value, valid from)
           SELECT 1, person, '123456199501021234', '2024-12-01' FROM
              → pers id
               RETURNING id, person)
        INSERT INTO person (id. person id) SELECT person, id FROM
           mew ners id:
16 -- Insert a new personal ID for an existing person record.
17 INSERT INTO personal id (id type, person, value, valid from) VALUES
           (2, 1, '1234567890', '2023-02-07');
20 -- Insert a new person record and a new ID record at the same time.
21 WITH pers_id AS (SELECT NEXTVAL('person_id_counter') AS person).
        new pers id AS (INSERT INTO personal id (
               id_type, person, value, valid_from)
           SELECT 1. person. '123456200508071234'. '2021-09-21' FROM
              - pers_id
               RETURNING id. person)
        INSERT INTO person (id, person_id) SELECT person, id FROM
           → new_pers_id;
  -- Print the records that were inserted.
   SELECT person, personal_id.id as pk, value, valid_from, name AS id_type
      → FROM personal_id
       INNER JOIN id_type ON personal_id.id_type = id_type.id;
   $ psol "postgres://postgres:XXX@localhost/person_database" -v
      → ON_ERROR_STOP=1 -ebf insert_and_select.sql
   INSERT 0 2
   INSERT 0 1
   INSERT 0 1
   INSERT 0 1
                                      | valid from |
                                                          id type
              1 | 123456199501021234 | 2024-12-01 | national ID
         1 | 2 | 1234567890
                                     | 2023-02-07 | mobile phone number
         2 | 3 | 123456200508071234 | 2021-09-21 | national ID
11 (3 rows)
13 # psql 16.11 succeeded with exit code 0.
```

- Nun fügen wir Daten ein.
- Wir fangen damit an, dass wir zwei
 Zeilen in die Tabelle id_type einfügen:
 eine für chinesesische
 Ausweisnummern(中国公民身份号码)
 und eine für chinesische
 Mobiltelefonnummern.

```
/** Insert some data into the tables of our person database. */
   -- Create two ID types: Chinese national ID and mobile phone numbers.
   INSERT INTO id type (name, validation regexp) VALUES
       ('national ID'.
                              '^\d{6}((19)|(20))\d{9}[0-9X]$'),
       ('mobile phone number', '~\d{11}$'):
   -- Insert a new person record and a new ID record at the same time.
   WITH pers id AS (SELECT NEXTVAL('person id counter') AS person).
        new_pers_id AS (INSERT INTO personal_id (
               id type, person, value, valid from)
           SELECT 1, person, '123456199501021234', '2024-12-01' FROM
              → pers id
               RETURNING id, person)
        INSERT INTO person (id. person id) SELECT person, id FROM
           mew ners id:
16 -- Insert a new personal ID for an existing person record.
17 INSERT INTO personal id (id type, person, value, valid from) VALUES
           (2, 1, '1234567890', '2023-02-07');
20 -- Insert a new person record and a new ID record at the same time.
21 WITH pers_id AS (SELECT NEXTVAL('person_id_counter') AS person),
        new pers id AS (INSERT INTO personal id (
               id_type, person, value, valid_from)
           SELECT 1. person. '123456200508071234'. '2021-09-21' FROM
              - pers_id
               RETURNING id. person)
        INSERT INTO person (id, person_id) SELECT person, id FROM
           → new_pers_id;
   -- Print the records that were inserted.
   SELECT person, personal_id.id as pk, value, valid_from, name AS id_type
      → FROM personal_id
       INNER JOIN id_type ON personal_id.id_type = id_type.id;
  $ psql "postgres://postgres:XXX@localhost/person_database" -v
      → ON_ERROR_STOP=1 -ebf insert_and_select.sql
                                     | valid from |
                                                          id type
                 123456199501021234 | 2024-12-01 | national ID
              2 | 1234567890
                                     | 2023-02-07 | mobile phone number
         2 | 3 | 123456200508071234 | 2021-09-21 | national ID
11 (3 rows)
13 # psql 16.11 succeeded with exit code 0.
```

- Nun fügen wir Daten ein.
- Wir fangen damit an, dass wir zwei Zeilen in die Tabelle id_type einfügen: eine für chinesesische Ausweisnummern(中国公民身份号码) und eine für chinesische Mobiltelefonnummern.
- Wir speichern die selben regexes die wir schon in Einheit 36 verwendet hatten.

```
/** Insert some data into the tables of our person database. */
   -- Create two ID types: Chinese national ID and mobile phone numbers.
   INSERT INTO id type (name, validation regexp) VALUES
       ('national ID'.
                              '^\d{6}((19)|(20))\d{9}[0-9x]$').
       ('mobile phone number', '~\d{11}$'):
   -- Insert a new person record and a new ID record at the same time.
   WITH pers id AS (SELECT NEXTVAL('person id counter') AS person).
        new_pers_id AS (INSERT INTO personal_id (
               id type, person, value, valid from)
           SELECT 1, person, '123456199501021234', '2024-12-01' FROM
              → pers id
               RETURNING id, person)
        INSERT INTO person (id. person id) SELECT person, id FROM
           mew ners id:
16 -- Insert a new personal ID for an existing person record.
17 INSERT INTO personal id (id type, person, value, valid from) VALUES
           (2, 1, '1234567890', '2023-02-07');
20 -- Insert a new person record and a new ID record at the same time.
   WITH pers_id AS (SELECT NEXTVAL('person_id_counter') AS person),
        new pers id AS (INSERT INTO personal id (
               id_type, person, value, valid_from)
           SELECT 1. person. '123456200508071234'. '2021-09-21' FROM
              → pers_id
               RETURNING id. person)
        INSERT INTO person (id, person_id) SELECT person, id FROM
           → new_pers_id;
   -- Print the records that were inserted.
   SELECT person, personal id.id as pk, value, valid from, name AS id_type
      → FROM personal_id
       INNER JOIN id_type ON personal_id.id_type = id_type.id;
  $ psql "postgres://postgres:XXX@localhost/person_database" -v
      → ON_ERROR_STOP=1 -ebf insert_and_select.sql
                 1224E6100E01021224 | 2024-12-01 | pational ID
                1 1234567890
                                     | 2023-02-07 | mobile phone number
         2 | 3 | 123456200508071234 | 2021-09-21 | national ID
11 (3 rows)
  # psql 16.11 succeeded with exit code 0.
```

- Nun fügen wir Daten ein.
- Wir fangen damit an, dass wir zwei
 Zeilen in die Tabelle id_type einfügen:
 eine für chinesesische
 Ausweisnummern(中国公民身份号码)
 und eine für chinesische
 Mobiltelefonnummern.
- Wir speichern die selben regexes die wir schon in Einheit 36 verwendet hatten.
- Natürlich arbeiten wir nur mit einem Teil des Systems.

```
/** Insert some data into the tables of our person database. */
   -- Create two ID types: Chinese national ID and mobile phone numbers.
   INSERT INTO id type (name, validation regexp) VALUES
       ('national ID'.
                              '^\d{6}((19)|(20))\d{9}[0-9x]$').
       ('mobile phone number', '~\d{11}$'):
   -- Insert a new person record and a new ID record at the same time.
   WITH pers_id AS (SELECT NEXTVAL('person_id_counter') AS person),
        new_pers_id AS (INSERT INTO personal_id (
               id type, person, value, valid from)
           SELECT 1, person, '123456199501021234', '2024-12-01' FROM
              → pers id
               RETURNING id, person)
        INSERT INTO person (id. person id) SELECT person, id FROM
           mew ners id:
16 -- Insert a new personal ID for an existing person record.
17 INSERT INTO personal id (id type, person, value, valid from) VALUES
           (2, 1, '1234567890', '2023-02-07');
20 -- Insert a new person record and a new ID record at the same time.
   WITH pers_id AS (SELECT NEXTVAL('person_id_counter') AS person),
        new pers id AS (INSERT INTO personal id (
               id_type, person, value, valid_from)
           SELECT 1, person, '123456200508071234', '2021-09-21' FROM
              → pers_id
               RETURNING id. person)
        INSERT INTO person (id, person_id) SELECT person, id FROM
           → new_pers_id;
   -- Print the records that were inserted.
   SELECT person, personal_id.id as pk, value, valid_from, name AS id_type
      → FROM personal_id
       INNER JOIN id_type ON personal_id.id_type = id_type.id;
  $ psql "postgres://postgres:XXX@localhost/person_database" -v
      → ON_ERROR_STOP=1 -ebf insert_and_select.sql
                  192456199501021224 | 2024-12-01 | national ID
                1 1234567890
                                      | 2023-02-07 | mobile phone number
         2 | 3 | 123456200508071234 | 2021-09-21 | national ID
11 (3 rows)
  # psql 16.11 succeeded with exit code 0.
```

- Nun fügen wir Daten ein.
- Wir fangen damit an, dass wir zwei
 Zeilen in die Tabelle id_type einfügen:
 eine für chinesesische
 Ausweisnummern(中国公民身份号码)
 und eine für chinesische
 Mobiltelefonnummern.
- Wir speichern die selben regexes die wir schon in Einheit 36 verwendet hatten.
- Natürlich arbeiten wir nur mit einem Teil des Systems.
- Es gibt also keine Anwendung, die diese regexes wirklich verwendet...

```
/** Insert some data into the tables of our person database. */
   -- Create two ID types: Chinese national ID and mobile phone numbers.
   INSERT INTO id type (name, validation regexp) VALUES
       ('national ID'.
                               '^\d{6}((19)|(20))\d{9}[0-9x]$').
       ('mobile phone number', '~\d{11}$'):
   -- Insert a new person record and a new ID record at the same time.
   WITH pers_id AS (SELECT NEXTVAL('person_id_counter') AS person),
        new_pers_id AS (INSERT INTO personal_id (
               id type, person, value, valid from)
           SELECT 1, person, '123456199501021234', '2024-12-01' FROM
              → pers id
               RETURNING id, person)
        INSERT INTO person (id. person id) SELECT person, id FROM
           mew ners id:
16 -- Insert a new personal ID for an existing person record.
17 INSERT INTO personal id (id type, person, value, valid from) VALUES
           (2, 1, '1234567890', '2023-02-07');
20 -- Insert a new person record and a new ID record at the same time.
   WITH pers_id AS (SELECT NEXTVAL('person_id_counter') AS person),
        new pers id AS (INSERT INTO personal id (
               id_type, person, value, valid_from)
           SELECT 1, person, '123456200508071234', '2021-09-21' FROM
              → pers_id
               RETURNING id. person)
        INSERT INTO person (id, person_id) SELECT person, id FROM
           → new_pers_id;
   -- Print the records that were inserted.
   SELECT person, personal_id.id as pk, value, valid_from, name AS id_type
      → FROM personal_id
       INNER JOIN id_type ON personal_id.id_type = id_type.id;
```



psql 16.11 succeeded with exit code 0.

- Wir fangen damit an, dass wir zwei Zeilen in die Tabelle id_type einfügen: eine für chinesesische Ausweisnummern(中国公民身份号码) und eine für chinesische Mobiltelefonnummern.
- Wir speichern die selben regexes die wir schon in Einheit 36 verwendet hatten.
- Natürlich arbeiten wir nur mit einem Teil des Systems.
- Es gibt also keine Anwendung, die diese regexes wirklich verwendet...
- Aber wir können es uns zumindest vorstellen...

```
/** Insert some data into the tables of our person database. */
   -- Create two ID types: Chinese national ID and mobile phone numbers.
   INSERT INTO id type (name, validation regexp) VALUES
       ('national ID'.
                               '^\d{6}((19)|(20))\d{9}[0-9x]$').
       ('mobile phone number', '~\d{11}$'):
 8 -- Insert a new person record and a new ID record at the same time.
   WITH pers_id AS (SELECT NEXTVAL('person_id_counter') AS person),
        new_pers_id AS (INSERT INTO personal_id (
               id type, person, value, valid from)
           SELECT 1, person, '123456199501021234', '2024-12-01' FROM
              → pers id
               RETURNING id, person)
        INSERT INTO person (id. person id) SELECT person, id FROM
           mew ners id:
16 -- Insert a new personal ID for an existing person record.
17 INSERT INTO personal id (id type, person, value, valid from) VALUES
           (2, 1, '1234567890', '2023-02-07');
20 -- Insert a new person record and a new ID record at the same time.
   WITH pers_id AS (SELECT NEXTVAL('person_id_counter') AS person),
        new pers id AS (INSERT INTO personal id (
               id_type, person, value, valid_from)
           SELECT 1. person. '123456200508071234'. '2021-09-21' FROM
              → pers_id
               RETURNING id. person)
        INSERT INTO person (id, person_id) SELECT person, id FROM
           → new_pers_id;
   -- Print the records that were inserted.
   SELECT person, personal_id.id as pk, value, valid_from, name AS id_type
      → FROM personal_id
       INNER JOIN id_type ON personal_id.id_type = id_type.id;
   $ psql "postgres://postgres:XXX@localhost/person_database" -v

→ ON_ERROR_STOP=1 -ebf insert_and_select.sql

                  192456199501021224 | 2024-12-01 | national ID
                  1234567890
                                      | 2023-02-07 | mobile phone number
             3 | 123456200508071234 | 2021-09-21 | national ID
11 (3 rows)
```

psql 16.11 succeeded with exit code 0.

- Wir speichern die selben regexes die wir schon in Einheit 36 verwendet hatten.
- Natürlich arbeiten wir nur mit einem Teil des Systems.
- Es gibt also keine Anwendung, die diese regexes wirklich verwendet...
- Aber wir können es uns zumindest vorstellen...
- Dann schreiben wir den selben Kode, den wir damals für das Einfügen von Daten nach dem M # KN-Schema verwendet hatten. um die Tabellen person und personal_id zu befüllen.

```
/** Insert some data into the tables of our person database. */
   -- Create two ID types: Chinese national ID and mobile phone numbers.
   INSERT INTO id type (name, validation regexp) VALUES
       ('national ID'.
                              '^\d{6}((19)|(20))\d{9}[0-9x]$').
       ('mobile phone number', '~\d{11}$'):
 8 -- Insert a new person record and a new ID record at the same time.
   WITH pers id AS (SELECT NEXTVAL('person id counter') AS person).
        new_pers_id AS (INSERT INTO personal_id (
               id type, person, value, valid from)
           SELECT 1, person, '123456199501021234', '2024-12-01' FROM
              → pers id
               RETURNING id, person)
        INSERT INTO person (id. person id) SELECT person, id FROM
           mew ners id:
16 -- Insert a new personal ID for an existing person record.
17 INSERT INTO personal id (id type, person, value, valid from) VALUES
           (2, 1, '1234567890', '2023-02-07');
20 -- Insert a new person record and a new ID record at the same time.
  WITH pers_id AS (SELECT NEXTVAL('person_id_counter') AS person),
        new pers id AS (INSERT INTO personal id (
               id_type, person, value, valid_from)
           SELECT 1. person. '123456200508071234'. '2021-09-21' FROM
              ners id
               RETURNING id, person)
        INSERT INTO person (id, person_id) SELECT person, id FROM
           → new_pers_id;
   -- Print the records that were inserted.
   SELECT person, personal_id.id as pk, value, valid_from, name AS id_type
      → FROM personal_id
       INNER JOIN id_type ON personal_id.id_type = id_type.id;
   $ psql "postgres://postgres:XXX@localhost/person_database" -v
      → ON_ERROR_STOP=1 -ebf insert_and_select.sql
                  192456199501021224 | 2024-12-01 | national ID
                 1234567890
                                     | 2023-02-07 | mobile phone number
         2 | 3 | 123456200508071234 | 2021-09-21 | national TD
11 (3 rows)
  # psql 16.11 succeeded with exit code 0.
```

- Natürlich arbeiten wir nur mit einem Teil des Systems.
- Es gibt also keine Anwendung, die diese regexes wirklich verwendet...
- Aber wir können es uns zumindest vorstellen...
- Dann schreiben wir den selben Kode, den wir damals für das Einfügen von Daten nach dem M # KN-Schema verwendet hatten. um die Tabellen person und personal_id zu befüllen.
- Zuerst erstellen wir einen person-Datensatz mit passender chinesischer Ausweisnummer.

```
/** Insert some data into the tables of our person database. */
   -- Create two ID types: Chinese national ID and mobile phone numbers.
   INSERT INTO id type (name, validation regexp) VALUES
       ('national ID'.
                              '^\d{6}((19)|(20))\d{9}[0-9x]$').
       ('mobile phone number', '~\d{11}$'):
 8 -- Insert a new person record and a new ID record at the same time.
   WITH pers id AS (SELECT NEXTVAL('person id counter') AS person).
        new_pers_id AS (INSERT INTO personal_id (
               id type, person, value, valid from)
           SELECT 1, person, '123456199501021234', '2024-12-01' FROM
              → pers id
               RETURNING id, person)
        INSERT INTO person (id. person id) SELECT person, id FROM
           mew ners id:
16 -- Insert a new personal ID for an existing person record.
17 INSERT INTO personal id (id type, person, value, valid from) VALUES
           (2, 1, '1234567890', '2023-02-07');
20 -- Insert a new person record and a new ID record at the same time.
   WITH pers_id AS (SELECT NEXTVAL('person_id_counter') AS person),
        new pers id AS (INSERT INTO personal id (
               id_type, person, value, valid_from)
           SELECT 1. person. '123456200508071234'. '2021-09-21' FROM
              ners id
               RETURNING id. person)
        INSERT INTO person (id, person_id) SELECT person, id FROM
           → new_pers_id;
   -- Print the records that were inserted.
   SELECT person, personal_id.id as pk, value, valid_from, name AS id_type
      → FROM personal_id
       INNER JOIN id_type ON personal_id.id_type = id_type.id;
   $ psql "postgres://postgres:XXX@localhost/person_database" -v
      → ON_ERROR_STOP=1 -ebf insert_and_select.sql
```







- Es gibt also keine Anwendung, die diese regexes wirklich verwendet...
- Aber wir können es uns zumindest vorstellen...
- Zuerst erstellen wir einen person-Datensatz mit passender chinesischer Ausweisnummer.
- Dann hängen wir noch eine Mobiltelefonnummer an diesen Datensatz an.

```
/** Insert some data into the tables of our person database. */
   -- Create two ID types: Chinese national ID and mobile phone numbers.
   INSERT INTO id type (name, validation regexp) VALUES
       ('national ID'.
                              '^\d{6}((19)|(20))\d{9}[0-9x]$').
       ('mobile phone number', '~\d{11}$'):
  -- Insert a new person record and a new ID record at the same time.
   WITH pers id AS (SELECT NEXTVAL('person id counter') AS person).
        new_pers_id AS (INSERT INTO personal_id (
               id type, person, value, valid from)
           SELECT 1, person, '123456199501021234', '2024-12-01' FROM
              → pers id
               RETURNING id. nerson)
        INSERT INTO person (id. person id) SELECT person, id FROM
           → new_pers_id;
16 -- Insert a new personal ID for an existing person record.
17 INSERT INTO personal id (id type, person, value, valid from) VALUES
           (2, 1, '1234567890', '2023-02-07');
20 -- Insert a new person record and a new ID record at the same time.
   WITH pers_id AS (SELECT NEXTVAL('person_id_counter') AS person),
        new pers id AS (INSERT INTO personal id (
               id_type, person, value, valid_from)
           SELECT 1. person. '123456200508071234'. '2021-09-21' FROM
              ners id
               RETURNING id. person)
        INSERT INTO person (id, person_id) SELECT person, id FROM
           → new_pers_id;
   -- Print the records that were inserted.
   SELECT person, personal_id.id as pk, value, valid_from, name AS id_type
      → FROM personal_id
       INNER JOIN id_type ON personal_id.id_type = id_type.id;
   $ psql "postgres://postgres:XXX@localhost/person_database" -v

→ ON_ERROR_STOP=1 -ebf insert_and_select.sql

                  192456199501021224 | 2024-12-01 | national ID
                 1234567890
                                      | 2023-02-07 | mobile phone number
         2 | 3 | 123456200508071234 | 2021-09-21 | national TD
11 (3 rows)
  # psql 16.11 succeeded with exit code 0.
```

- Aber wir können es uns zumindest vorstellen...
- Zuerst erstellen wir einen person-Datensatz mit passender chinesischer Ausweisnummer.
- Dann hängen wir noch eine Mobiltelefonnummer an diesen Datensatz an.
- Dann erstellen wir einen zweiten Datensatz, wieder mit chinesischer Ausweisnummer.

```
/** Insert some data into the tables of our person database. */
   -- Create two ID types: Chinese national ID and mobile phone numbers.
   INSERT INTO id type (name, validation regexp) VALUES
       ('national ID'.
                              '^\d{6}((19)|(20))\d{9}[0-9x]$').
       ('mobile phone number', '~\d{11}$'):
 8 -- Insert a new person record and a new ID record at the same time.
   WITH pers id AS (SELECT NEXTVAL('person id counter') AS person).
        new_pers_id AS (INSERT INTO personal_id (
               id type, person, value, valid from)
           SELECT 1, person, '123456199501021234', '2024-12-01' FROM
              → pers id
               RETURNING id. nerson)
        INSERT INTO person (id. person id) SELECT person, id FROM
           mew ners id:
16 -- Insert a new personal ID for an existing person record.
17 INSERT INTO personal id (id type, person, value, valid from) VALUES
           (2, 1, '1234567890', '2023-02-07');
20 -- Insert a new person record and a new ID record at the same time.
  WITH pers_id AS (SELECT NEXTVAL('person_id_counter') AS person),
        new pers id AS (INSERT INTO personal id (
               id_type, person, value, valid_from)
           SELECT 1. person. '123456200508071234'. '2021-09-21' FROM
              ners id
               RETURNING id. person)
        INSERT INTO person (id, person_id) SELECT person, id FROM
           → new_pers_id;
   -- Print the records that were inserted.
   SELECT person, personal_id.id as pk, value, valid_from, name AS id_type
      → FROM personal_id
       INNER JOIN id_type ON personal_id.id_type = id_type.id;
   $ psql "postgres://postgres:XXX@localhost/person_database" -v

→ ON_ERROR_STOP=1 -ebf insert_and_select.sql

                 1224E6100E01021224 | 2024-12-01 | pational ID
                1 1234567890
                                     | 2023-02-07 | mobile phone number
         2 | 3 | 123456200508071234 | 2021-09-21 | national TD
11 (3 rows)
  # psql 16.11 succeeded with exit code 0.
```

- Zuerst erstellen wir einen person-Datensatz mit passender chinesischer Ausweisnummer.
- Dann hängen wir noch eine Mobiltelefonnummer an diesen Datensatz an.
- Dann erstellen wir einen zweiten Datensatz, wieder mit chinesischer Ausweisnummer.
- Zu guter Letzt kombinieren wir die Informationen wieder zusammen mit einem INNER JOIN.

```
/** Insert some data into the tables of our person database. */
   -- Create two ID types: Chinese national ID and mobile phone numbers.
   INSERT INTO id type (name, validation regexp) VALUES
       ('national ID'.
                              '^\d{6}((19)|(20))\d{9}[0-9x]$').
       ('mobile phone number', '~\d{11}$'):
   -- Insert a new person record and a new ID record at the same time.
   WITH pers id AS (SELECT NEXTVAL('person id counter') AS person).
        new_pers_id AS (INSERT INTO personal_id (
               id type, person, value, valid from)
           SELECT 1, person, '123456199501021234', '2024-12-01' FROM
              → pers id
               RETURNING id, person)
        INSERT INTO person (id. person id) SELECT person, id FROM
           mew ners id:
16 -- Insert a new personal ID for an existing person record.
17 INSERT INTO personal id (id type, person, value, valid from) VALUES
           (2, 1, '1234567890', '2023-02-07');
20 -- Insert a new person record and a new ID record at the same time.
   WITH pers_id AS (SELECT NEXTVAL('person_id_counter') AS person),
        new pers id AS (INSERT INTO personal id (
               id_type, person, value, valid_from)
           SELECT 1. person. '123456200508071234'. '2021-09-21' FROM
              mers id
               RETURNING id. person)
        INSERT INTO person (id, person_id) SELECT person, id FROM
           → new_pers_id;
   -- Print the records that were inserted.
   SELECT person, personal_id.id as pk, value, valid_from, name AS id_type
      → FROM personal_id
       INNER JOIN id_type ON personal_id.id_type = id_type.id;
  $ psql "postgres://postgres:XXX@localhost/person_database" -v
      → ON_ERROR_STOP=1 -ebf insert_and_select.sql
                                     | valid from |
                 1224E6100E01021224 | 2024-12-01 | pational ID
              2 | 1234567890
                                     | 2023-02-07 | mobile phone number
         2 | 3 | 123456200508071234 | 2021-09-21 | national ID
11 (3 rows)
  # psql 16.11 succeeded with exit code 0.
```

- Zuerst erstellen wir einen person-Datensatz mit passender chinesischer Ausweisnummer.
- Dann hängen wir noch eine Mobiltelefonnummer an diesen Datensatz an.
- Dann erstellen wir einen zweiten Datensatz, wieder mit chinesischer Ausweisnummer.
- Zu guter Letzt kombinieren wir die Informationen wieder zusammen mit einem INNER JOIN.
- Man kann jetzt fragen, ob es sich wirklich lohnt, sicherzustellen, dass jede Person immer mindestens eine passende Personal ID-Entität haben muss.

```
/** Insert some data into the tables of our person database. */
   -- Create two ID types: Chinese national ID and mobile phone numbers.
   INSERT INTO id type (name, validation regexp) VALUES
       ('national ID'.
                               '^\d{6}((19)|(20))\d{9}[0-9x]$').
       ('mobile phone number', '~\d{11}$'):
   -- Insert a new person record and a new ID record at the same time.
   WITH pers id AS (SELECT NEXTVAL('person id counter') AS person).
        new_pers_id AS (INSERT INTO personal_id (
               id type, person, value, valid from)
           SELECT 1, person, '123456199501021234', '2024-12-01' FROM
               RETURNING id, person)
        INSERT INTO person (id. person id) SELECT person, id FROM
           → new_pers_id;
16 -- Insert a new personal ID for an existing person record.
17 INSERT INTO personal id (id type, person, value, valid from) VALUES
           (2, 1, '1234567890', '2023-02-07');
20 -- Insert a new person record and a new ID record at the same time.
   WITH pers_id AS (SELECT NEXTVAL('person_id_counter') AS person),
        new pers id AS (INSERT INTO personal id (
               id_type, person, value, valid_from)
           SELECT 1. person. '123456200508071234'. '2021-09-21' FROM
              ners id
               RETURNING id. person)
        INSERT INTO person (id, person_id) SELECT person, id FROM
           → new_pers_id;
   -- Print the records that were inserted.
   SELECT person, personal_id.id as pk, value, valid_from, name AS id_type
      → FROM personal_id
       INNER JOIN id_type ON personal_id.id_type = id_type.id;
   $ psql "postgres://postgres:XXX@localhost/person_database" -v

→ ON_ERROR_STOP=1 -ebf insert_and_select.sql
```





- Dann hängen wir noch eine Mobiltelefonnummer an diesen Datensatz an.
- Dann erstellen wir einen zweiten Datensatz, wieder mit chinesischer Ausweisnummer.
- Zu guter Letzt kombinieren wir die Informationen wieder zusammen mit einem INNER JOIN.
- Man kann jetzt fragen, ob es sich wirklich lohnt, sicherzustellen, dass jede Person immer mindestens eine passende Personal ID-Entität haben muss.
- Das ist eine vernünftige Frage.

```
/** Insert some data into the tables of our person database. */
   -- Create two ID types: Chinese national ID and mobile phone numbers.
   INSERT INTO id type (name, validation regexp) VALUES
       ('national ID'.
                              '^\d{6}((19)|(20))\d{9}[0-9x]$').
       ('mobile phone number', '~\d{11}$'):
   -- Insert a new person record and a new ID record at the same time.
   WITH pers id AS (SELECT NEXTVAL('person id counter') AS person).
        new_pers_id AS (INSERT INTO personal_id (
               id type, person, value, valid from)
           SELECT 1, person, '123456199501021234', '2024-12-01' FROM
              → pers id
               RETURNING id, person)
        INSERT INTO person (id. person id) SELECT person, id FROM
           mew ners id:
16 -- Insert a new personal ID for an existing person record.
17 INSERT INTO personal id (id type, person, value, valid from) VALUES
           (2, 1, '1234567890', '2023-02-07');
20 -- Insert a new person record and a new ID record at the same time.
   WITH pers_id AS (SELECT NEXTVAL('person_id_counter') AS person),
        new pers id AS (INSERT INTO personal id (
               id_type, person, value, valid_from)
           SELECT 1. person. '123456200508071234'. '2021-09-21' FROM
              ners id
               RETURNING id. person)
        INSERT INTO person (id, person_id) SELECT person, id FROM
           → new_pers_id;
    -- Print the records that were inserted.
   SELECT person, personal_id.id as pk, value, valid_from, name AS id_type
      → FROM personal_id
       INNER JOIN id_type ON personal_id.id_type = id_type.id;
   $ psql "postgres://postgres:XXX@localhost/person_database" -v

→ ON_ERROR_STOP=1 -ebf insert_and_select.sql
```

- Dann erstellen wir einen zweiten Datensatz, wieder mit chinesischer Ausweisnummer.
- Zu guter Letzt kombinieren wir die Informationen wieder zusammen mit einem INNER JOIN.
- Man kann jetzt fragen, ob es sich wirklich lohnt, sicherzustellen, dass jede Person immer mindestens eine passende Personal ID-Entität haben muss.
- Das ist eine vernünftige Frage.
- Die Einschränkungen zu erstellen, damit unser logisches das konzeptuelle Modell voll repräsentiert erfordert ja viel Arbeit.

```
/** Insert some data into the tables of our person database. */
   -- Create two ID types: Chinese national ID and mobile phone numbers.
  INSERT INTO id type (name, validation regexp) VALUES
       ('national ID'.
                              '^\d{6}((19)|(20))\d{9}[0-9x]$').
       ('mobile phone number', '~\d{11}$'):
  -- Insert a new person record and a new ID record at the same time.
   WITH pers id AS (SELECT NEXTVAL('person id counter') AS person).
        new_pers_id AS (INSERT INTO personal_id (
               id type, person, value, valid from)
          SELECT 1, person, '123456199501021234', '2024-12-01' FROM
              → pers id
               RETURNING id, person)
       INSERT INTO person (id. person id) SELECT person, id FROM
           mew ners id:
16 -- Insert a new personal ID for an existing person record.
17 INSERT INTO personal id (id type, person, value, valid from) VALUES
           (2, 1, '1234567890', '2023-02-07');
20 -- Insert a new person record and a new ID record at the same time.
  WITH pers_id AS (SELECT NEXTVAL('person_id_counter') AS person),
        new pers id AS (INSERT INTO personal id (
               id_type, person, value, valid_from)
           SELECT 1. person. '123456200508071234'. '2021-09-21' FROM
              ners id
               RETURNING id. person)
        INSERT INTO person (id, person_id) SELECT person, id FROM
           → new_pers_id;
   -- Print the records that were inserted.
  SELECT person, personal_id.id as pk, value, valid_from, name AS id_type
      → FROM personal_id
       INNER JOIN id_type ON personal_id.id_type = id_type.id;
  $ psql "postgres://postgres:XXX@localhost/person_database" -v

→ ON_ERROR_STOP=1 -ebf insert_and_select.sql

                  192456199501021224 | 2024-12-01 | national ID
                 1234567890
                                     | 2023-02-07 | mobile phone number
             3 | 123456200508071234 | 2021_09_21 | national TD
11 (3 rows)
```

nsol 16.11 succeeded with exit code 0.

- Zu guter Letzt kombinieren wir die Informationen wieder zusammen mit einem INNER JOIN.
- Man kann jetzt fragen, ob es sich wirklich lohnt, sicherzustellen, dass jede Person immer mindestens eine passende Personal ID-Entität haben muss.
- Das ist eine vernünftige Frage.
- Die Einschränkungen zu erstellen, damit unser logisches das konzeptuelle Modell voll repräsentiert erfordert ja viel Arbeit.
- Es zwingt uns z. B., die SEQUENCE- und RETURNING-Features von PostgreSQL zu verwenden, die nicht alle DBMSe unterstützen.

```
/** Insert some data into the tables of our person database. */
   -- Create two ID types: Chinese national ID and mobile phone numbers.
  INSERT INTO id type (name, validation regexp) VALUES
       ('national ID'.
                              '^\d{6}((19)|(20))\d{9}[0-9X]$').
       ('mobile phone number', '~\d{11}$'):
8 -- Insert a new person record and a new ID record at the same time.
  WITH pers id AS (SELECT NEXTVAL('person id counter') AS person).
        new_pers_id AS (INSERT INTO personal_id (
               id type, person, value, valid from)
          SELECT 1, person, '123456199501021234', '2024-12-01' FROM
              → pers id
               RETURNING id. nerson)
       INSERT INTO person (id. person id) SELECT person, id FROM
           mew ners id:
16 -- Insert a new personal ID for an existing person record.
  INSERT INTO personal id (id type, person, value, valid from) VALUES
           (2, 1, '1234567890', '2023-02-07');
20 -- Insert a new person record and a new ID record at the same time.
  WITH pers_id AS (SELECT NEXTVAL('person_id_counter') AS person),
        new pers id AS (INSERT INTO personal id (
               id_type, person, value, valid_from)
          SELECT 1. person. '123456200508071234'. '2021-09-21' FROM
              ners id
               RETURNING id. person)
       INSERT INTO person (id, person_id) SELECT person, id FROM
           → new_pers_id;
   -- Print the records that were inserted.
  SELECT person, personal_id.id as pk, value, valid_from, name AS id_type
      → FROM personal_id
       INNER JOIN id_type ON personal_id.id_type = id_type.id;
  $ psql "postgres://postgres:XXX@localhost/person_database" -v

→ ON_ERROR_STOP=1 -ebf insert_and_select.sql
```

- Das ist eine vernünftige Frage.
- Die Einschränkungen zu erstellen, damit unser logisches das konzeptuelle Modell voll repräsentiert erfordert ja viel Arbeit.
- Es zwingt uns z. B., die SEQUENCE- und RETURNING-Features von PostgreSQL zu verwenden, die nicht alle DBMSe unterstützen.
- Es könnte viel einfacher sein, stattdessen einfach eine Person

 Person

 Personal ID-Beziehungsstruktur zu implementieren (anstatt des Person

 Person

 Personal ID-Schemas).

```
/** Insert some data into the tables of our person database. */
   -- Create two ID types: Chinese national ID and mobile phone numbers.
   INSERT INTO id type (name, validation regexp) VALUES
       ('national ID'.
                               '^\d{6}((19)|(20))\d{9}[0-9X]$').
       ('mobile phone number', '~\d{11}$'):
   -- Insert a new person record and a new ID record at the same time.
   WITH pers id AS (SELECT NEXTVAL('person id counter') AS person).
        new_pers_id AS (INSERT INTO personal_id (
               id type, person, value, valid from)
           SELECT 1, person, '123456199501021234', '2024-12-01' FROM
              → pers id
               RETURNING id, person)
        INSERT INTO person (id. person id) SELECT person, id FROM
           mew ners id:
16 -- Insert a new personal ID for an existing person record.
17 INSERT INTO personal id (id type, person, value, valid from) VALUES
           (2, 1, '1234567890', '2023-02-07');
20 -- Insert a new person record and a new ID record at the same time.
   WITH pers_id AS (SELECT NEXTVAL('person_id_counter') AS person),
        new pers id AS (INSERT INTO personal id (
               id_type, person, value, valid_from)
           SELECT 1. person. '123456200508071234'. '2021-09-21' FROM
              ners id
               RETURNING id. person)
        INSERT INTO person (id, person_id) SELECT person, id FROM
           → new_pers_id;
   -- Print the records that were inserted.
   SELECT person, personal_id.id as pk, value, valid_from, name AS id_type
      → FROM personal_id
       INNER JOIN id_type ON personal_id.id_type = id_type.id;
   $ psql "postgres://postgres:XXX@localhost/person_database" -v

→ ON_ERROR_STOP=1 -ebf insert_and_select.sql

                                      | 2023-02-07 | mobile phone number
             3 | 123456200508071234 | 2021-09-21 | national ID
11 (3 rows)
  # nsol 16.11 succeeded with exit code 0.
```

- Die Einschränkungen zu erstellen, damit unser logisches das konzeptuelle Modell voll repräsentiert erfordert ja viel Arbeit.
- Es zwingt uns z. B., die SEQUENCE- und RETURNING-Features von PostgreSQL zu verwenden, die nicht alle DBMSe unterstützen.
- Es könnte viel einfacher sein, stattdessen einfach eine Person

 → Personal ID-Beziehungsstruktur zu implementieren (anstatt des Person

 → Personal ID-Schemas).
- Dadurch könnten wir viel einfaches SQL verwenden.

```
/** Insert some data into the tables of our person database. */
   -- Create two ID types: Chinese national ID and mobile phone numbers.
   INSERT INTO id type (name, validation regexp) VALUES
       ('national ID'.
                              '^\d{6}((19)|(20))\d{9}[0-9x]$').
       ('mobile phone number', '~\d{11}$'):
 8 -- Insert a new person record and a new ID record at the same time.
   WITH pers id AS (SELECT NEXTVAL('person id counter') AS person).
        new_pers_id AS (INSERT INTO personal_id (
               id type, person, value, valid from)
           SELECT 1, person, '123456199501021234', '2024-12-01' FROM
              → pers id
               RETURNING id. nerson)
        INSERT INTO person (id. person id) SELECT person, id FROM
           mew ners id:
16 -- Insert a new personal ID for an existing person record.
17 INSERT INTO personal id (id type, person, value, valid from) VALUES
           (2, 1, '1234567890', '2023-02-07');
20 -- Insert a new person record and a new ID record at the same time.
21 WITH pers_id AS (SELECT NEXTVAL('person_id_counter') AS person),
        new pers id AS (INSERT INTO personal id (
               id_type, person, value, valid_from)
           SELECT 1. person. '123456200508071234'. '2021-09-21' FROM
              ners id
               RETURNING id. person)
        INSERT INTO person (id, person_id) SELECT person, id FROM
           → new_pers_id;
   -- Print the records that were inserted.
   SELECT person, personal_id.id as pk, value, valid_from, name AS id_type
      → FROM personal_id
       INNER JOIN id_type ON personal_id.id_type = id_type.id;
  $ psol "postgres://postgres:XXX@localhost/person_database" -v

→ ON_ERROR_STOP=1 -ebf insert_and_select.sql

                  192456199501021224 | 2024-12-01 | national ID
                 1234567890
                                     | 2023-02-07 | mobile phone number
             3 | 123456200508071234 | 2021-09-21 | national TD
11 (3 rows)
  # psql 16.11 succeeded with exit code 0.
```

- Es zwingt uns z. B., die SEQUENCE- und RETURNING-Features von PostgreSQL zu verwenden, die nicht alle DBMSe unterstützen.
- Es könnte viel einfacher sein, stattdessen einfach eine Person

 → Personal ID-Beziehungsstruktur zu implementieren (anstatt des Person

 → Personal ID-Schemas).
- Dadurch könnten wir viel einfaches SQL verwenden.
- Wir würden uns darauf verlassen, dass die Person, die die Daten eingibt, schon alles richtig macht.

```
/** Insert some data into the tables of our person database. */
   -- Create two ID types: Chinese national ID and mobile phone numbers.
   INSERT INTO id type (name, validation regexp) VALUES
       ('national ID'.
                              '^\d{6}((19)|(20))\d{9}[0-9x]$').
       ('mobile phone number', '~\d{11}$'):
8 -- Insert a new person record and a new ID record at the same time.
  WITH pers id AS (SELECT NEXTVAL('person id counter') AS person).
        new_pers_id AS (INSERT INTO personal_id (
               id type, person, value, valid from)
           SELECT 1, person, '123456199501021234', '2024-12-01' FROM
              → pers id
               RETURNING id, person)
        INSERT INTO person (id. person id) SELECT person, id FROM
           mew ners id:
16 -- Insert a new personal ID for an existing person record.
17 INSERT INTO personal id (id type, person, value, valid from) VALUES
           (2, 1, '1234567890', '2023-02-07');
20 -- Insert a new person record and a new ID record at the same time.
  WITH pers_id AS (SELECT NEXTVAL('person_id_counter') AS person),
        new pers id AS (INSERT INTO personal id (
               id_type, person, value, valid_from)
           SELECT 1. person. '123456200508071234'. '2021-09-21' FROM
              ners id
               RETURNING id, person)
        INSERT INTO person (id, person_id) SELECT person, id FROM
           → new_pers_id;
   -- Print the records that were inserted.
   SELECT person, personal_id.id as pk, value, valid_from, name AS id_type
      → FROM personal_id
       INNER JOIN id_type ON personal_id.id_type = id_type.id;
  $ psql "postgres://postgres:XXX@localhost/person_database" -v

→ ON_ERROR_STOP=1 -ebf insert_and_select.sql

                  192456199501021224 | 2024-12-01 | national ID
                 1234567890
                                     | 2023-02-07 | mobile phone number
             3 | 123456200508071234 | 2021-09-21 | national ID
11 (3 rows)
  # nsol 16.11 succeeded with exit code 0.
```

- Es könnte viel einfacher sein, stattdessen einfach eine Person

 → Personal ID-Beziehungsstruktur zu implementieren (anstatt des Person

 → Personal ID-Schemas).
- Dadurch könnten wir viel einfaches SQL verwenden.
- Wir würden uns darauf verlassen, dass die Person, die die Daten eingibt, schon alles richtig macht.
- Wir würden aber auch von unserem konzeptuellen Modell abweichen.

```
/** Insert some data into the tables of our person database. */
   -- Create two ID types: Chinese national ID and mobile phone numbers.
   INSERT INTO id type (name, validation regexp) VALUES
       ('national ID'.
                              '^\d{6}((19)|(20))\d{9}[0-9x]$').
       ('mobile phone number', '~\d{11}$'):
  -- Insert a new person record and a new ID record at the same time.
   WITH pers id AS (SELECT NEXTVAL('person id counter') AS person).
        new_pers_id AS (INSERT INTO personal_id (
               id type, person, value, valid from)
           SELECT 1, person, '123456199501021234', '2024-12-01' FROM
              → pers id
               RETURNING id, person)
        INSERT INTO person (id. person id) SELECT person, id FROM
           mew ners id:
16 -- Insert a new personal ID for an existing person record.
17 INSERT INTO personal id (id type, person, value, valid from) VALUES
           (2, 1, '1234567890', '2023-02-07');
20 -- Insert a new person record and a new ID record at the same time.
21 WITH pers_id AS (SELECT NEXTVAL('person_id_counter') AS person),
        new pers id AS (INSERT INTO personal id (
               id_type, person, value, valid_from)
           SELECT 1. person. '123456200508071234'. '2021-09-21' FROM
              ners id
               RETURNING id. person)
        INSERT INTO person (id, person_id) SELECT person, id FROM
           → new_pers_id;
   -- Print the records that were inserted.
   SELECT person, personal_id.id as pk, value, valid_from, name AS id_type
      → FROM personal_id
       INNER JOIN id_type ON personal_id.id_type = id_type.id;
   $ psql "postgres://postgres:XXX@localhost/person_database" -v

→ ON_ERROR_STOP=1 -ebf insert_and_select.sql

                 1224E6100E01021224 | 2024-12-01 | pational ID
                1 1234567890
                                     | 2023-02-07 | mobile phone number
         2 | 3 | 123456200508071234 | 2021-09-21 | national ID
11 (3 rows)
  # psql 16.11 succeeded with exit code 0.
```

- Dadurch könnten wir viel einfaches SQL verwenden.
- Wir würden uns darauf verlassen, dass die Person, die die Daten eingibt, schon alles richtig macht.
- Wir würden aber auch von unserem konzeptuellen Modell abweichen.
- Und wir würden von der Idee der "defense in depth" abweichen, also der Idee, so oft und auf so vielen Ebenen wie möglich die Daten zu prüfen.

```
/** Insert some data into the tables of our person database. */
   -- Create two ID types: Chinese national ID and mobile phone numbers.
   INSERT INTO id type (name, validation regexp) VALUES
       ('national ID'.
                              '^\d{6}((19)|(20))\d{9}[0-9x]$').
       ('mobile phone number', '~\d{11}$'):
 8 -- Insert a new person record and a new ID record at the same time.
   WITH pers id AS (SELECT NEXTVAL('person id counter') AS person).
        new_pers_id AS (INSERT INTO personal_id (
               id type, person, value, valid from)
           SELECT 1, person, '123456199501021234', '2024-12-01' FROM
              → pers id
               RETURNING id, person)
        INSERT INTO person (id. person id) SELECT person, id FROM
           mew ners id:
16 -- Insert a new personal ID for an existing person record.
17 INSERT INTO personal id (id type, person, value, valid from) VALUES
           (2, 1, '1234567890', '2023-02-07');
20 -- Insert a new person record and a new ID record at the same time.
21 WITH pers_id AS (SELECT NEXTVAL('person_id_counter') AS person),
        new pers id AS (INSERT INTO personal id (
               id_type, person, value, valid_from)
           SELECT 1. person. '123456200508071234'. '2021-09-21' FROM
              → pers_id
               RETURNING id. person)
        INSERT INTO person (id, person_id) SELECT person, id FROM
           → new_pers_id;
   -- Print the records that were inserted.
   SELECT person, personal_id.id as pk, value, valid_from, name AS id_type
      → FROM personal_id
       INNER JOIN id_type ON personal_id.id_type = id_type.id;
  $ psql "postgres://postgres:XXX@localhost/person_database" -v

→ ON_ERROR_STOP=1 -ebf insert_and_select.sql

   INSERT 0 2
                  192456199501021224 | 2024-12-01 | national ID
                1 1234567890
                                      | 2023-02-07 | mobile phone number
         2 | 3 | 123456200508071234 | 2021-09-21 | national ID
11 (3 rows)
  # psql 16.11 succeeded with exit code 0.
```

- Dadurch könnten wir viel einfaches SQL verwenden.
- Wir würden uns darauf verlassen, dass die Person, die die Daten eingibt, schon alles richtig macht.
- Wir würden aber auch von unserem konzeptuellen Modell abweichen.
- Und wir würden von der Idee der "defense in depth" abweichen, also der Idee, so oft und auf so vielen Ebenen wie möglich die Daten zu prüfen.
- Wir bekämen aber einfacheren Kode.

```
/** Insert some data into the tables of our person database. */
   -- Create two ID types: Chinese national ID and mobile phone numbers.
   INSERT INTO id type (name, validation regexp) VALUES
       ('national ID'.
                              '^\d{6}((19)|(20))\d{9}[0-9x]$').
       ('mobile phone number', '~\d{11}$'):
 8 -- Insert a new person record and a new ID record at the same time.
   WITH pers id AS (SELECT NEXTVAL('person id counter') AS person).
        new_pers_id AS (INSERT INTO personal_id (
               id type, person, value, valid from)
           SELECT 1, person, '123456199501021234', '2024-12-01' FROM
              → pers id
               RETURNING id, person)
        INSERT INTO person (id. person id) SELECT person, id FROM
           mew ners id:
16 -- Insert a new personal ID for an existing person record.
17 INSERT INTO personal id (id type, person, value, valid from) VALUES
           (2, 1, '1234567890', '2023-02-07');
20 -- Insert a new person record and a new ID record at the same time.
21 WITH pers_id AS (SELECT NEXTVAL('person_id_counter') AS person),
        new pers id AS (INSERT INTO personal id (
               id_type, person, value, valid_from)
           SELECT 1. person. '123456200508071234'. '2021-09-21' FROM
              ners id
               RETURNING id. person)
        INSERT INTO person (id, person_id) SELECT person, id FROM
           → new_pers_id;
   -- Print the records that were inserted.
   SELECT person, personal_id.id as pk, value, valid_from, name AS id_type
      → FROM personal_id
       INNER JOIN id_type ON personal_id.id_type = id_type.id;
  $ psql "postgres://postgres:XXX@localhost/person_database" -v

→ ON_ERROR_STOP=1 -ebf insert_and_select.sql

                  192456199501021224 | 2024-12-01 | national ID
                1 1234567890
                                      | 2023-02-07 | mobile phone number
         2 | 3 | 123456200508071234 | 2021-09-21 | national ID
11 (3 rows)
  # psql 16.11 succeeded with exit code 0.
```

- Wir würden uns darauf verlassen, dass die Person, die die Daten eingibt, schon alles richtig macht.
- Wir würden aber auch von unserem konzeptuellen Modell abweichen.
- Und wir würden von der Idee der "defense in depth" abweichen, also der Idee, so oft und auf so vielen Ebenen wie möglich die Daten zu prüfen.
- Wir bekämen aber einfacheren Kode.
- Was ist besser?

```
/** Insert some data into the tables of our person database. */
   -- Create two ID types: Chinese national ID and mobile phone numbers.
   INSERT INTO id type (name, validation regexp) VALUES
       ('national ID'.
                              '^\d{6}((19)|(20))\d{9}[0-9x]$').
       ('mobile phone number', '~\d{11}$'):
 8 -- Insert a new person record and a new ID record at the same time.
   WITH pers id AS (SELECT NEXTVAL('person id counter') AS person).
        new_pers_id AS (INSERT INTO personal_id (
               id type, person, value, valid from)
           SELECT 1, person, '123456199501021234', '2024-12-01' FROM
              → pers id
               RETURNING id, person)
        INSERT INTO person (id. person id) SELECT person, id FROM
           mew ners id:
16 -- Insert a new personal ID for an existing person record.
17 INSERT INTO personal id (id type, person, value, valid from) VALUES
           (2, 1, '1234567890', '2023-02-07');
20 -- Insert a new person record and a new ID record at the same time.
21 WITH pers_id AS (SELECT NEXTVAL('person_id_counter') AS person),
        new pers id AS (INSERT INTO personal id (
               id_type, person, value, valid_from)
           SELECT 1. person. '123456200508071234'. '2021-09-21' FROM
              mers id
               RETURNING id. person)
        INSERT INTO person (id, person_id) SELECT person, id FROM
           → new_pers_id;
   -- Print the records that were inserted.
   SELECT person, personal_id.id as pk, value, valid_from, name AS id_type
      → FROM personal_id
       INNER JOIN id_type ON personal_id.id_type = id_type.id;
  $ psql "postgres://postgres:XXX@localhost/person_database" -v

→ ON_ERROR_STOP=1 -ebf insert_and_select.sql

                  192456199501021224 | 2024-12-01 | national ID
                1 1234567890
                                     | 2023-02-07 | mobile phone number
         2 | 3 | 123456200508071234 | 2021-09-21 | national ID
11 (3 rows)
  # psql 16.11 succeeded with exit code 0.
```

- Wir würden aber auch von unserem konzeptuellen Modell abweichen.
- Und wir würden von der Idee der "defense in depth" abweichen, also der Idee, so oft und auf so vielen Ebenen wie möglich die Daten zu prüfen.
- Wir bekämen aber einfacheren Kode.
- Was ist besser?
- Man kann diese Frage nicht einfach beantworten.

```
/** Insert some data into the tables of our person database. */
   -- Create two ID types: Chinese national ID and mobile phone numbers.
   INSERT INTO id type (name, validation regexp) VALUES
       ('national ID'.
                              '^\d{6}((19)|(20))\d{9}[0-9x]$').
       ('mobile phone number', '~\d{11}$'):
 8 -- Insert a new person record and a new ID record at the same time.
   WITH pers id AS (SELECT NEXTVAL('person id counter') AS person).
        new_pers_id AS (INSERT INTO personal_id (
               id type, person, value, valid from)
           SELECT 1, person, '123456199501021234', '2024-12-01' FROM
              → pers id
               RETURNING id, person)
        INSERT INTO person (id. person id) SELECT person, id FROM
           mew ners id:
16 -- Insert a new personal ID for an existing person record.
17 INSERT INTO personal id (id type, person, value, valid from) VALUES
           (2, 1, '1234567890', '2023-02-07');
20 -- Insert a new person record and a new ID record at the same time.
21 WITH pers_id AS (SELECT NEXTVAL('person_id_counter') AS person),
        new pers id AS (INSERT INTO personal id (
               id_type, person, value, valid_from)
           SELECT 1. person. '123456200508071234'. '2021-09-21' FROM
              mers id
               RETURNING id. person)
        INSERT INTO person (id, person_id) SELECT person, id FROM
           → new_pers_id;
   -- Print the records that were inserted.
   SELECT person, personal_id.id as pk, value, valid_from, name AS id_type
      → FROM personal_id
       INNER JOIN id_type ON personal_id.id_type = id_type.id;
  $ psql "postgres://postgres:XXX@localhost/person_database" -v

→ ON_ERROR_STOP=1 -ebf insert_and_select.sql

                 1224E6100E01021224 | 2024-12-01 | pational ID
              2 | 1234567890
                                     | 2023-02-07 | mobile phone number
         2 | 3 | 123456200508071234 | 2021-09-21 | national ID
11 (3 rows)
  # psql 16.11 succeeded with exit code 0.
```

- Und wir würden von der Idee der "defense in depth" abweichen, also der Idee, so oft und auf so vielen Ebenen wie möglich die Daten zu prüfen.
- Wir bekämen aber einfacheren Kode.
- Was ist besser?
- Man kann diese Frage nicht einfach beantworten.
- Es hängt von der Situation ab.

```
/** Insert some data into the tables of our person database. */
   -- Create two ID types: Chinese national ID and mobile phone numbers.
   INSERT INTO id type (name, validation regexp) VALUES
       ('national ID'.
                              '^\d{6}((19)|(20))\d{9}[0-9x]$').
       ('mobile phone number', '~\d{11}$'):
8 -- Insert a new person record and a new ID record at the same time.
   WITH pers id AS (SELECT NEXTVAL('person id counter') AS person).
        new_pers_id AS (INSERT INTO personal_id (
               id type, person, value, valid from)
           SELECT 1, person, '123456199501021234', '2024-12-01' FROM
              → pers id
               RETURNING id, person)
        INSERT INTO person (id. person id) SELECT person, id FROM
           mew ners id:
16 -- Insert a new personal ID for an existing person record.
17 INSERT INTO personal id (id type, person, value, valid from) VALUES
           (2, 1, '1234567890', '2023-02-07');
20 -- Insert a new person record and a new ID record at the same time.
21 WITH pers_id AS (SELECT NEXTVAL('person_id_counter') AS person),
        new pers id AS (INSERT INTO personal id (
               id_type, person, value, valid_from)
           SELECT 1. person. '123456200508071234'. '2021-09-21' FROM
              - pers_id
               RETURNING id. person)
        INSERT INTO person (id, person_id) SELECT person, id FROM
           → new_pers_id;
   -- Print the records that were inserted.
   SELECT person, personal_id.id as pk, value, valid_from, name AS id_type
      → FROM personal_id
       INNER JOIN id_type ON personal_id.id_type = id_type.id;
  $ psql "postgres://postgres:XXX@localhost/person_database" -v

→ ON_ERROR_STOP=1 -ebf insert_and_select.sql

   INSERT 0 2
   INSERT 0 1
                                      | valid from |
                 1224E6100E01021224 | 2024-12-01 | pational ID
              2 | 1234567890
                                      | 2023-02-07 | mobile phone number
         2 | 3 | 123456200508071234 | 2021-09-21 | national ID
11 (3 rows)
13 # psql 16.11 succeeded with exit code 0.
```

- Wir bekämen aber einfacheren Kode.
- Was ist besser?
- Man kann diese Frage nicht einfach beantworten.
- Es hängt von der Situation ab.
- Wir wählen hier die schwierigere Variante.

```
/** Insert some data into the tables of our person database. */
   -- Create two ID types: Chinese national ID and mobile phone numbers.
   INSERT INTO id type (name, validation regexp) VALUES
       ('national ID'.
                              '^\d{6}((19)|(20))\d{9}[0-9x]$').
       ('mobile phone number', '~\d{11}$'):
8 -- Insert a new person record and a new ID record at the same time.
   WITH pers id AS (SELECT NEXTVAL('person id counter') AS person).
        new_pers_id AS (INSERT INTO personal_id (
               id type, person, value, valid from)
           SELECT 1, person, '123456199501021234', '2024-12-01' FROM
              → pers id
               RETURNING id, person)
        INSERT INTO person (id. person id) SELECT person, id FROM
           mew ners id:
16 -- Insert a new personal ID for an existing person record.
17 INSERT INTO personal id (id type, person, value, valid from) VALUES
           (2, 1, '1234567890', '2023-02-07');
20 -- Insert a new person record and a new ID record at the same time.
21 WITH pers_id AS (SELECT NEXTVAL('person_id_counter') AS person),
        new pers id AS (INSERT INTO personal id (
               id_type, person, value, valid_from)
           SELECT 1. person. '123456200508071234'. '2021-09-21' FROM
              - pers_id
               RETURNING id. person)
        INSERT INTO person (id, person_id) SELECT person, id FROM
           → new_pers_id;
   -- Print the records that were inserted.
   SELECT person, personal_id.id as pk, value, valid_from, name AS id_type
      → FROM personal_id
       INNER JOIN id_type ON personal_id.id_type = id_type.id;
  $ psql "postgres://postgres:XXX@localhost/person_database" -v

→ ON_ERROR_STOP=1 -ebf insert_and_select.sql

   INSERT 0 2
   INSERT 0 1
   INSERT 0 1
                                      | valid from |
                  123456199501021234 | 2024-12-01 | national ID
              2 | 1234567890
                                      | 2023-02-07 | mobile phone number
         2 | 3 | 123456200508071234 | 2021-09-21 | national ID
11 (3 rows)
13 # psql 16.11 succeeded with exit code 0.
```

- Was ist besser?
- Man kann diese Frage nicht einfach beantworten.
- Es hängt von der Situation ab.
- Wir wählen hier die schwierigere Variante.
- Erstens wollen wir sehen, ob wir das hinbekommen (tun wir).

```
/** Insert some data into the tables of our person database. */
   -- Create two ID types: Chinese national ID and mobile phone numbers.
   INSERT INTO id type (name, validation regexp) VALUES
       ('national ID'.
                              '^\d{6}((19)|(20))\d{9}[0-9x]$').
       ('mobile phone number', '~\d{11}$'):
 8 -- Insert a new person record and a new ID record at the same time.
   WITH pers id AS (SELECT NEXTVAL('person id counter') AS person).
        new_pers_id AS (INSERT INTO personal_id (
               id type, person, value, valid from)
           SELECT 1, person, '123456199501021234', '2024-12-01' FROM
              → pers id
               RETURNING id, person)
        INSERT INTO person (id. person id) SELECT person, id FROM
           mew ners id:
16 -- Insert a new personal ID for an existing person record.
17 INSERT INTO personal id (id type, person, value, valid from) VALUES
           (2, 1, '1234567890', '2023-02-07');
20 -- Insert a new person record and a new ID record at the same time.
21 WITH pers_id AS (SELECT NEXTVAL('person_id_counter') AS person),
        new pers id AS (INSERT INTO personal id (
               id_type, person, value, valid_from)
           SELECT 1. person. '123456200508071234'. '2021-09-21' FROM
              - pers_id
               RETURNING id. person)
        INSERT INTO person (id, person_id) SELECT person, id FROM
           → new_pers_id;
   -- Print the records that were inserted.
   SELECT person, personal_id.id as pk, value, valid_from, name AS id_type
      → FROM personal_id
       INNER JOIN id_type ON personal_id.id_type = id_type.id;
  $ psql "postgres://postgres:XXX@localhost/person_database" -v

→ ON_ERROR_STOP=1 -ebf insert_and_select.sql

   INSERT 0 2
   INSERT 0 1
   INSERT 0 1
                                      | valid from |
                 123456199501021234 | 2024-12-01 | national ID
              2 | 1234567890
                                     | 2023-02-07 | mobile phone number
         2 | 3 | 123456200508071234 | 2021-09-21 | national ID
11 (3 rows)
13 # psql 16.11 succeeded with exit code 0.
```

- Man kann diese Frage nicht einfach beantworten.
- Es hängt von der Situation ab.
- Wir wählen hier die schwierigere Variante.
- Erstens wollen wir sehen, ob wir das hinbekommen (tun wir).
- Zweitens lernt man mehr ... wir müssen schwierigeres SQL verstehen...

```
/** Insert some data into the tables of our person database. */
   -- Create two ID types: Chinese national ID and mobile phone numbers.
   INSERT INTO id type (name, validation regexp) VALUES
       ('national ID'.
                              '^\d{6}((19)|(20))\d{9}[0-9X]$'),
       ('mobile phone number', '~\d{11}$'):
8 -- Insert a new person record and a new ID record at the same time.
   WITH pers id AS (SELECT NEXTVAL('person id counter') AS person).
        new_pers_id AS (INSERT INTO personal_id (
               id type, person, value, valid from)
           SELECT 1, person, '123456199501021234', '2024-12-01' FROM
              → pers id
               RETURNING id, person)
        INSERT INTO person (id. person id) SELECT person, id FROM
           mew ners id:
16 -- Insert a new personal ID for an existing person record.
17 INSERT INTO personal id (id type, person, value, valid from) VALUES
           (2, 1, '1234567890', '2023-02-07');
20 -- Insert a new person record and a new ID record at the same time.
21 WITH pers_id AS (SELECT NEXTVAL('person_id_counter') AS person),
        new pers id AS (INSERT INTO personal id (
               id_type, person, value, valid_from)
           SELECT 1. person. '123456200508071234'. '2021-09-21' FROM
              - pers_id
               RETURNING id. person)
        INSERT INTO person (id, person_id) SELECT person, id FROM
           → new_pers_id;
   -- Print the records that were inserted.
   SELECT person, personal_id.id as pk, value, valid_from, name AS id_type
      → FROM personal_id
       INNER JOIN id_type ON personal_id.id_type = id_type.id;
  $ psql "postgres://postgres:XXX@localhost/person_database" -v

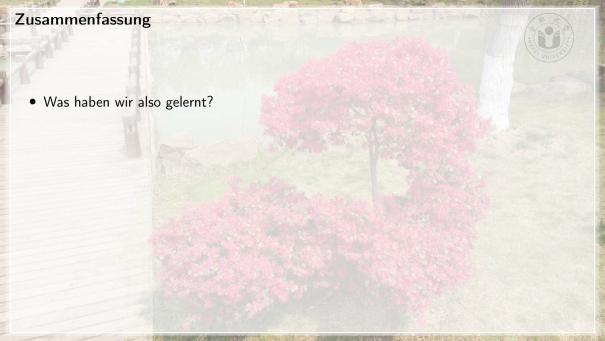
→ ON_ERROR_STOP=1 -ebf insert_and_select.sql

   INSERT 0 2
   INSERT 0 1
                                      | valid from |
                  123456199501021234 | 2024-12-01 | national ID
              2 | 1234567890
                                      | 2023-02-07 | mobile phone number
         2 | 3 | 123456200508071234 | 2021-09-21 | national ID
11 (3 rows)
13 # psql 16.11 succeeded with exit code 0.
```

Aufräumen

Räumen wir nun auf.





Vide Walter Control of the Control o

- Was haben wir also gelernt?
- Das schwache Entitäten im Grunde genauso wie starke Entitäten implementiert werden können.



- Was haben wir also gelernt?
- Das schwache Entitäten im Grunde genauso wie starke Entitäten implementiert werden können.
- Der Hauptunterschied ist, dass die zugehörigen Enden ihrer identifizierenden Beziehungen zwingend seien müssen.



- Was haben wir also gelernt?
- Das schwache Entitäten im Grunde genauso wie starke Entitäten implementiert werden können.
- Der Hauptunterschied ist, dass die zugehörigen Enden ihrer identifizierenden Beziehungen zwingend seien müssen.
- Was sie ja auch im konzeptuellen Modell sowieso schon seien müssten.



- Was haben wir also gelernt?
- Das schwache Entitäten im Grunde genauso wie starke Entitäten implementiert werden können.
- Der Hauptunterschied ist, dass die zugehörigen Enden ihrer identifizierenden Beziehungen zwingend seien müssen.
- Was sie ja auch im konzeptuellen Modell sowieso schon seien müssten.
- Also haben wir gelernt, das es auf logischer Ebene im Grunde fast Wurscht ist, ob eine konzeptuelle Entität stark oder schwach ist.



谢谢您们!

Thank you!

Vielen Dank!



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. 137).
- [2] 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 also³ (siehe S. 128, 137).
- [3] 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 also² (siehe S. 128, 137).
- [4] 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. 136).
- [5] 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. 137, 138).
- [6] 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. 137).
- [7] 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. 138).
- [8] 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. 136).
- [9] 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. 137).
- [10] Ed Bott. Windows 11 Inside Out. Hoboken, NJ, USA: Microsoft Press, Pearson Education, Inc., Feb. 2023. ISBN: 978-0-13-769132-6 (siehe S. 137).
- [11] Ron Brash und Ganesh Naik. Bash Cookbook. Birmingham, England, UK: Packt Publishing Ltd, Juli 2018. ISBN: 978-1-78862-936-2 (siehe S. 136).

References II

- [12] 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. 136).
- [13] Jason Cannon. High Availability for the LAMP Stack. Shelter Island, NY, USA: Manning Publications, Juni 2022 (siehe S. 137, 138).
- [14] 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. 138).
- [15] 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/%7Echen/pdf/Chen_Pioneers.pdf (besucht am 2025-03-06) (siehe S. 136).
- [16] 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. 129, 136).
- [17] 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 16 for a more comprehensive introduction. (Siehe S. 136).
- [18] 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. 138).
- [19] 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:10.1145/362384.362685. URL: https://www.seas.upenn.edu/~zives/03f/cis550/codd.pdf (besucht am 2025-01-05) (siehe S. 137).

References III

- [20] Database Language SQL. Techn. Ber. ANSI X3.135-1986. Washington, D.C., USA: American National Standards Institute (ANSI), 1986 (siehe S. 138).
- [21] 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. 138).
- [22] Database Language SQL. International Standard ISO 9075-1987. Geneva, Switzerland: International Organization for Standardization (ISO), 1987 (siehe S. 138).
- [23] 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. 138).
- [24] 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. 137).
- [25] 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. 137).
- [26] 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. 137).
- [27] 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. 137).
- [28] Michael Hausenblas. Learning Modern Linux. Sebastopol, CA, USA: O'Reilly Media, Inc., Apr. 2022. ISBN: 978-1-0981-0894-6 (siehe S. 137).
- [29] 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. 137, 138).
- [30] 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. 137).

References IV

- [31] IEEE Standard for Information Technology--Portable Operating System Interfaces (POSIX(TM))--Part 2: Shell and Utilities. IEEE Std 1003.2-1992. New York, NY, USA: Institute of Electrical and Electronics Engineers (IEEE), 23. Juni 1993. URL: https://mirror.math.princeton.edu/pub/oldlinux/Linux.old/Ref-docs/POSIX/all.pdf (besucht am 2025-03-27). Board Approved: 1992-09-17, ANSI Approved: 1993-04-05. See unapproved draft IEEE P1003.2 Draft 11.2 of 9 1991 at the url (siehe S. 137).
- [32] 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. 138).
- [33] 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. 136).
- [34] Andrew M. Kuchling. Python 3 Documentation. Regular Expression HOWTO. Beaverton, OR, USA: Python Software Foundation (PSF), 2001–2025. URL: https://docs.python.org/3/howto/regex.html (besucht am 2024-11-01) (siehe S. 137).
- [35] Jay LaCroix. Mastering Ubuntu Server. 4. Aufl. Birmingham, England, UK: Packt Publishing Ltd, Sep. 2022. ISBN: 978-1-80323-424-3 (siehe S. 138).
- [36] 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. 137).
- [37] 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. 136).
- [38] Mark Lutz. Learning Python. 6. Aufl. Sebastopol, CA, USA: O'Reilly Media, Inc., März 2025. ISBN: 978-1-0981-7130-8 (siehe S. 137).
- [39] MariaDB Server Documentation. Milpitas, CA, USA: MariaDB, 2025. URL: https://mariadb.com/kb/en/documentation (besucht am 2025-04-24) (siehe S. 137).

References V

- [40] 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. 138).
- [41] Zsolt Nagy. Regex Quick Syntax Reference: Understanding and Using Regular Expressions. New York, NY, USA: Apress Media, LLC, Aug. 2018. ISBN: 978-1-4842-3876-9 (siehe S. 137).
- [42] 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. 136).
- [43] Thomas Nield. An Introduction to Regular Expressions. Sebastopol, CA, USA: O'Reilly Media, Inc., Juni 2019. ISBN: 978-1-4920-8255-2 (siehe S. 137).
- [44] 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. 137).
- [45] 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. 136).
- [46] "POSIX Regular Expressions". In: PostgreSQL Documentation. 17.4. The PostgreSQL Global Development Group (PGDG), 20. Feb. 2025. Kap. 9.7.3. URL: https://www.postgresql.org/docs/17/functions-matching.html#FUNCTIONS-POSIX-REGEXP (besucht am 2025-02-27) (siehe S. 137).
- [47] 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).
- [48] PostgreSQL Essentials: Leveling Up Your Data Work. Sebastopol, CA, USA: O'Reilly Media, Inc., März 2024 (siehe S. 137).
- [49] 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. 136).
- [50] Federico Razzoli. Mastering MariaDB. Birmingham, England, UK: Packt Publishing Ltd, Sep. 2014. ISBN: 978-1-78398-154-0 (siehe S. 137).

References VI

- [51] "re Regular Expression Operations". In: Python 3 Documentation. The Python Standard Library. Beaverton, OR, USA: Python Software Foundation (PSF), 2001–2025. URL: https://docs.python.org/3/library/re.html#module-re (besucht am 2024-11-01) (siehe S. 137).
- [52] 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/IECON48115.2021.9589382 (siehe S. 137).
- [53] 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. 136).
- 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. 136).
- [55] Yuriy Shamshin. Databases. Riga, Latvia: ISMA University of Applied Sciences, Mai 2024. URL: https://dbs.academy.lv (besucht am 2025-01-11).
- Yuriy Shamshin. "Mapping ER Diagrams to Relation Data Model". In: Databases. Riga, Latvia: ISMA University of Applied Sciences, Mai 2024. Kap. 06. URL: https://dbs.academy.lv/lection/dbs_LS06EN_er2rm.pdf (besucht am 2025-04-20) (siehe S. 29-36).
- [57] 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. 137).
- 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. 137).
- "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. 138).

References VII

- [60] 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. 134, 138).
- [61] 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 60 (siehe S. 138).
- [62] Allen Taylor. Introducing SQL and Relational Databases. New York, NY, USA: Apress Media, LLC, Sep. 2018. ISBN: 978-1-4842-3841-7 (siehe S. 137, 138).
- [63] 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. 137).
- [64] 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. 137).
- [65] Sander van Vugt. Linux Fundamentals. 2. Aufl. Hoboken, NJ, USA: Pearson IT Certification, Juni 2022. ISBN: 978-0-13-792931-3 (siehe S. 137).
- [66] 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: https://thomasweise.github.io/databases (besucht am 2025-01-05) (siehe S. 136, 137).
- [67] 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. 137).
- [68] 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. 136)

References VIII

- [69] 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. 137).
- [70] 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. 137).
- [71] 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. 136).
- [72] Giorgio Zarrelli. Mastering Bash. Birmingham, England, UK: Packt Publishing Ltd, Juni 2017. ISBN: 978-1-78439-687-9 (siehe S. 136).

Glossary (in English) I

- 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 11,42,72. 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^{8,37,45,49,53}. 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 database (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 Databases⁶⁶.
 - DBA A database administrator is the person or group responsible for the effective use of database technology in an organization or enterprise.
 - 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 DB⁷¹.
 - ERD Entity relationship diagrams show the relationships between objects, e.g., between the tables in a DB and how they reference each other. 4,12,15–17,33,54,68
 - GUI graphical user interface
 - IT information technology

Glossary (in English) II

LAMP Stack A system setup for web applications: Linux, Apache (a web server), MySQL, and the server-side scripting language PHP13.29 Linux is the leading open source operating system, i.e., a free alternative for Microsoft Windows 5,28,57,64,65. 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 MvSQL2,3,6,24,39,50 See https://mariadb.org for more information. Microsoft Windows is a commercial proprietary operating system 10. 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^{9,24,52,63,70}, MySQL is famous for its use in the LAMP Stack, See https://www.mysgl.com for more information. 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 notation¹. Learn more at https://pgmodeler.io. PostgreSQL An open source object-relational DBMS^{25,44,48,63}. See https://postgresql.org for more information. psql is the client program used to access the PostgreSQL DBMS server. Python The Python programming language 30,36,38,67, i.e., what you will learn about in our book 67. Learn more at https://python.org. regex. A Regular Expression, often called "regex" for short, is a sequence of characters that defines a search pattern for text strings 31,34,41,43. In Python, the re module offers functionality work with regular expressions 34,51. In PostgreSQL, regex-based pattern matching is supported as well⁴⁶.

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 19,26,27,58,62,66,69

Glossary (in English) III

- 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 servers¹³ 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" ³⁵.
- SQL The Structured Query Language is basically a programming language for querying and manipulating relational databases^{14,20–22,32,40,59–62}. It is understood by many DBMSes. You find the Structured Query Language (SQL) commands supported by PostgreSQL in the reference⁵⁹.
- terminal A terminal is a text-based window where you can enter commands and execute them 5.18. 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 ##. 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 18,29. 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^{7,23}