Modelos y bases de datos Paso al modelo relacional

CEIS

2022-1

Agenda

Modelo Relacional

Relación-Tabla Tres aspectos

De Conceptual a Logico

Patrones Conceptos Relaciones

De lógico a código

Diseño lógico Código

Agenda

Modelo Relacional Relación-Tabla

Tres aspectos

De Conceptual a Logico

Patrones

Conceptos

Relaciones

De lógico a código

Diseño lógico

Código

Relación Tabla

Relación

Es una propiedad que asigna un valor de verdad a combinaciones de k datos (k-tuplas)

Capitales

capitales(p,c):- c es la capital de p

Tabla

Es una estructura bidimensional (filas, columnas) que contiene información

CAPITALES

PAIS	CAPITAL
COLOMBIA	BOGOTA
FRANCIA	PARIS
ESPAÑA	MADRID
LESOTO	MASERU

Relación

Es una propiedad que asigna un valor de verdad a combinaciones de k datos (k-tuplas)

Capitales

capitales(p,c):- c es la capital de p

Tabla

Es una estructura bidimensional (filas, columnas) que contiene información

CAPITALES

PAIS	CAPITAL
COLOMBIA	BOGOTA
FRANCIA	PARIS
ESPAÑA	MADRID
LESOTO	MASERU

Todo es relación - Todo es tabla

Capitales

CAPITALES

capitales(p,c):- c es la capital de p

PAIS	CAPITAL
COLOMBIA	BOGOTA
FRANCIA	PARIS
ESPAÑA	MADRID
LESOTO	MASERU

Tres consecuencias

- Una relación tiene asignada un predicado (la propiedad)
- Las tuplas de la relación denotan proposiciones verdaderas derivadas de ese predicado

Si cierta tupla no existe en una relación, podemos afirmar que la proposición correspondiente es falsa

Capitales

CAPITALES

capitales(p,c):- c es la capital de p

PAIS	CAPITAL
COLOMBIA	BOGOTA
FRANCIA	PARIS
ESPAÑA	MADRID
LESOTO	MASERU

Tres consecuencias

- Una relación tiene asignada un predicado (la propiedad) ¿Cuál sería la propiedad?
- Las tuplas de la relación denotan proposiciones verdaderas derivadas de ese predicado

 Si cierta tupla no existe en una relación, podemos afirmar que la proposición correspondiente es falsa

Capitales

CAPITALES

capitales(p,c):- c es la capital de p

PAIS	CAPITAL
COLOMBIA	BOGOTA
FRANCIA	PARIS
ESPAÑA	MADRID
LESOTO	MASERU

Tres consecuencias

- Una relación tiene asignada un predicado (la propiedad)
- ► Las tuplas de la relación denotan proposiciones verdaderas derivadas de ese predicado ¿Bogotá es la capital de Colombia?
- Si cierta tupla no existe en una relación, podemos afirmar que la proposición correspondiente es falsa

Capitales

CAPITALES

capitales(p,c):- c es la capital de p

PAIS	CAPITAL
COLOMBIA	BOGOTA
FRANCIA	PARIS
ESPAÑA	MADRID
LESOTO	MASERU

Tres consecuencias

- Una relación tiene asignada un predicado (la propiedad)
- Las tuplas de la relación denotan proposiciones verdaderas derivadas de ese predicado

¿Maseru es la capital de Lesoto?

 Si cierta tupla no existe en una relación, podemos afirmar que la proposición correspondiente es falsa

Capitales

CAPITALES

capitales(p,c):- c es la capital de p

PAIS	CAPITAL
COLOMBIA	BOGOTA
FRANCIA	PARIS
ESPAÑA	MADRID
LESOTO	MASERU

Tres consecuencias

- Una relación tiene asignada un predicado (la propiedad)
- Las tuplas de la relación denotan proposiciones verdaderas derivadas de ese predicado

 Si cierta tupla no existe en una relación, podemos afirmar que la proposición correspondiente es falsa

¿Cali es la capital de Colombia?

Capitales

CAPITALES

capitales(p,c):- c es la capital de p

PAIS	CAPITAL
COLOMBIA	BOGOTA
FRANCIA	PARIS
ESPAÑA	MADRID
LESOTO	MASERU

Tres consecuencias

- Una relación tiene asignada un predicado (la propiedad)
- Las tuplas de la relación denotan proposiciones verdaderas derivadas de ese predicado

Si cierta tupla no existe en una relación, podemos afirmar que la proposición correspondiente es falsa

¿Quito es la capital de Ecuador?



La regla de oro

La regla de oro

Nunca debe permitirse una operación de actualización que deje cualquier variable de relación en un estado que viole su propio predicado.

La regla de oro

La regla de oro

Nunca debe permitirse una operación de actualización que deje cualquier variable de relación en un estado que viole su propio predicado.

PAIS	CAPITAL
COLOMBIA	BOGOTA
FRANCIA	PARIS
ESPAÑA	MADRID
LESOTO	MASERU
BRASIL	RIO DE JANEIRO

¿Rio de Janeiro es la capital de Brasil?

Capitales

capitales(p,c):- c es la capital de p

	PAIS	CAPITAL
	COLOMBIA	BOGOTA
	FRANCIA	PARIS
	ESPAÑA	MADRID
CAPITALES	LESOTO	MASERU

Propiedades de relaciones

- ► No existen tuplas duplicadas
- Los tuplas no tienen orden
- Los atributos no tienen orden
- Cada tupla tiene un único valor para cada atributo

Capitales

capitales(p,c):- c es la capital de p

	PAIS	CAPITAL
	COLOMBIA	BOGOTA
	FRANCIA	PARIS
	ESPAÑA	MADRID
CAPITALES	LESOTO	MASERU

Propiedades de relaciones

- ► No existen tuplas duplicadas
- Los tuplas no tienen orden
- Los atributos no tienen orden
- Cada tupla tiene un único valor para cada atributo

¿Se cumplen en SQL?

Capitales

capitales(p,c):- c es la capital de p

	PAIS	CAPITAL
	COLOMBIA	BOGOTA
	FRANCIA	PARIS
	ESPAÑA	MADRID
CAPITALES	LESOTO	MASERU

Informal-Formal

Término relacional formal	Equivalente informal
relación	tabla
tupia	fila o registro
cardinalidad	número de filas
atributo	columna o campo
grado	número de columnas
clave primaria	identificador único
dominio	conjunto de valores válidos

Agenda

Modelo Relacional

Relación-Tabla

Tres aspectos

De Conceptual a Logico

Patrones

Conceptos

Relaciones

De lógico a código

Diseño lógico

Código

Aspectos basicos

► Aspecto estructural

Los usuarios perciben la información de la base de datos como tablas y nada más que tablas

- ► Aspecto de integridad
- Estas tablas satisfacen ciertas restricciones de integridad

 Aspecto de manipulación
 - Las operaciones disponibles permiten derivar tablas a partir de tablas

Integridad-Claves

Clave candidata

El valor no se puede repetir

Clave externa

El valor debe existir en la tabla referenciada, sino es nulo.

El valor debe ser una clave candidata en la tabla referenciada

Integridad-Claves

Clave candidata

El valor no se puede repetir

- ► Clave primaria
 - Es el indentificador seleccionado
 - Ningún componente de la clave primaria puede se nulo.
- ► Clave única
 - Puede tener valores nulos

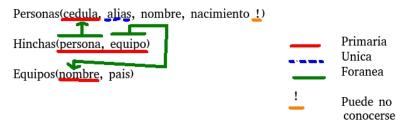
Clave externa

El valor debe existir en la tabla referenciada, sino es nulo.

El valor debe ser una clave candidata en la tabla referenciada

Modelo relacional Mini

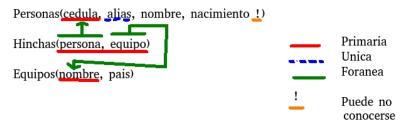
Equipos



¿ A conceptual?

Modelo relacional Mini

Equipos



¿ A conceptual?

- 1. ¿Número de relaciones en relacional?
- 2. ¿Número de asociaciones en conceptual?

Agenda

Modelo Relacional

Relación-Tabla Tres aspectos

De Conceptual a Logico Patrones

Conceptos Relaciones

De lógico a código Diseño lógico Código

Definión

Un patrón es un par problema/solución con nombre que se puede aplicar en nuevos contextos, con consejos acerca de cómo aplicarlos en nuevas situaciones y discusiones sobre sus puntos fuertes y débiles.

- 1. Representar conceptos como tablas
- 2. Identificador de conceptos
- 3. Representar relaciones como tablas
- 4. Representar relaciones de herencia como tablas

Agenda

Modelo Relacional

Relación-Tabla Tres aspectos

De Conceptual a Logico

Patrones

Conceptos

Relaciones

De lógico a código Diseño lógico

De Persistencia

- 1. Representar conceptos como tablas
- 2. Identificador de conceptos
- 3. Representar relaciones como tablas
- 4. Representar relaciones de herencia como tablas





Proyecto id:_ fecha:_[0..1]

De Persistencia

- 1. Representar conceptos como tablas
- 2. Identificador de conceptos
- 3. Representar relaciones como tablas
- 4. Representar relaciones de herencia como tablas







Proyecto id:_ fecha:_[0..1]

Estructura

Nombre

Representación de objetos como tablas Representing Objects as Tables

Problema

¿ Cómo representar los conceptos en un esquema de base de datos relacional ?

Solución

Definir una tabla para cada concepto persistente. Los atributos del concepto que son tipos primitivos deben ser las columnas de la tabla. Los atributos del concepto que son colecciones deben representarse en tablas aparte.

Referencia

[Brown,1996]

Estructura

Nombre

Identificador de Objeto *Object Identifier*

Problema

¿ Cómo relacionar adecuadamente los objetos con las tuplas ?

Solución

Asignar un identificador a cada concepto y a la tupla correspondiente.

Referencia

[Brown,1996]

Agenda

Modelo Relacional

Relación-Tabla Tres aspectos

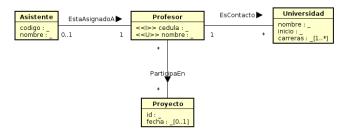
De Conceptual a Logico

Patrones Conceptos

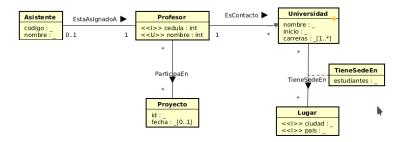
Relaciones

De lógico a código Diseño lógico Código

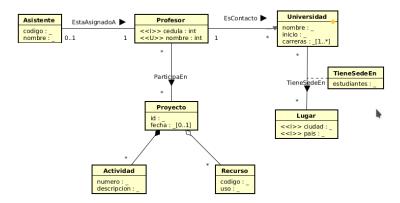
- 1. Representar conceptos como tablas
- 2. Identificador de conceptos
- 3. Representar relaciones como tablas
- 4. Representar relaciones de herencia como tablas



- 1. Representar conceptos como tablas
- 2. Identificador de conceptos
- 3. Representar relaciones como tablas
- 4. Representar relaciones de herencia como tablas



- 1. Representar conceptos como tablas
- 2. Identificador de conceptos
- 3. Representar relaciones como tablas
- 4. Representar relaciones de herencia como tablas



Estructura

Nombre

Representación de relaciones como tablas Representing Object Relationships as Tables

Problema

¿ Cómo representar una relación en un esquema de base de datos relacional ?

Solución

- Crear una tabla asociativa para registrar los identificadores de cada uno de los objetos de la relación
- Para relaciones uno a uno o uno a muchos, Colocar una clave foránea en una de las tablas para representar la relación entre los objetos

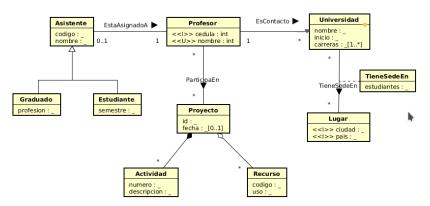
Referencia

[Brown,1996]

Patrones

De Persistencia

- 1. Representar conceptos como tablas
- 2. Identificador de conceptos
- 3. Representar relaciones como tablas
- 4. Representar relaciones de herencia como tablas



Estructura

Nombre

Representación de herencia en una base de datos relacional Representing Inheritance in a Relational Database

Problema

 ξ Cómo representar una relación de herencia en un esquema de base de datos relacional ?

Solución

- Una tabla para el superconcepto y una para cada subconcepto (con los atributos propios)
- Una tabla para cada subconcepto (con todos los atributos) y, si no es abstracto, una para el superconcepto.
- Sólo una tabla con toda la información

Referencia

[Brown,1996]

Agenda

Modelo Relacional

Relación-Tabla Tres aspectos

De Conceptual a Logico

Patrones Conceptos Ralaciones

De lógico a código Diseño lógico

Diseño Lógico

Modelo mini Vendedules (1111, nombre , estado, crudoul) Envios (cont, P#, v#) Portes (ptt, porte, color, peso, precro)

Agenda

Modelo Relacional

Relación-Tabla Tres aspectos

De Conceptual a Logico

Patrones Conceptos Relaciones

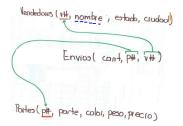
De lógico a código

Diseño lógico

Código

Aspecto estructural

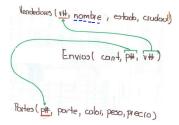
Tablas



CREATE TABLE VENDEDORES(
v# CHAR(2) NOT NULL,
nombre VARCHAR(20) NOT NULL,
estado NUMBER(2) NOT NULL,
ciudad VARCHAR(10));

Aspecto estructural

Tablas



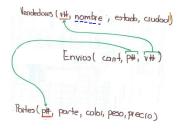
CREATE TABLE VENDEDORES(

v# CHAR(2) NOT NULL,
nombre VARCHAR(20) NOT NULL,
estado NUMBER(2) NOT NULL,
ciudad VARCHAR(10));

- Indentación para creación de tablas
- Nombre de tablas en plural

Aspecto estructural

Tablas

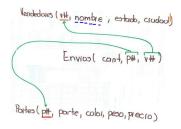


CREATE TABLE VENDEDORES(

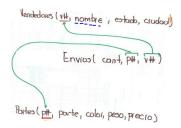
v# CHAR(2) NOT NULL,
nombre VARCHAR(20) NOT NULL,
estado NUMBER(2) NOT NULL,
ciudad VARCHAR(10));

- Indentación para creación de tablas
- Nombre de tablas en plural
- ¿Creación de la tabla PARTES?
- ► ¿Creación de la tabla ENVIOS?

Claves candidatas



Claves candidatas



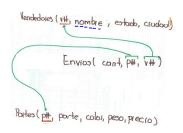
```
CREATE TABLE VENDEDORES(
v# CHAR(2) NOT NULL,
nombre VARCHAR(20) NOT NULL,
estado NUMBER(2) NOT NULL,
ciudad VARCHAR(10) );

ALTER TABLE VENDEDORES ADD CONSTRAINT PK_VENDEDORES
PRIMARY KEY (v#);

ALTER TABLE VENDEDORES ADD CONSTRAINT UK_VENDEDORES_NOMBRE
UNIQUE (nombre);
```

- Indentación para creación de claves candidatas
- Nombre de claves PK_tabla, UK_tabla_atributo

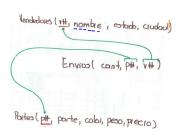
Claves candidatas



- Indentación para creación de claves candidatas
- ► Nombre de claves

 PK_tabla, UK_tabla_atributo
- Les Creación de claves candidatas de la tabla de PARTES?
- > ¿Creación de claves candidatas de la tabla de ENVIOS?

Claves foraneas

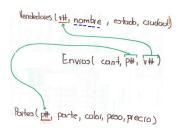


```
CREATE TABLE ENVIOS(
v# CHAR(2) NOT NULL,
p# CHAR(2) NOT NULL,
cant NUMBER(5) NOT NULL);
```

ALTER TABLE ENVIOS ADD CONSTRAINT FK_ENVIOS_PARTES FOREIGN KEY (p#) REFERENCES PARTES(p#);

L'Creación de claves foraneas de la tabla ENVIOS?

Claves foraneas



```
CREATE TABLE ENVIOS(
v# CHAR(2) NOT NULL,
p# CHAR(2) NOT NULL,
cant NUMBER(5) NOT NULL);
```

ALTER TABLE ENVIOS ADD CONSTRAINT FK_ENVIOS_PARTES FOREIGN KEY (p#) REFERENCES PARTES(p#);

Estándar de Codificación

- Indentación para creación de clave foráneas
- Nombre de clave foránea

 EK tablaBase tablaBeferenciada

¿Creación de claves foraneas de la tabla ENVIOS?