# Modelos y bases de datos Paso al modelo relacional

**CEIS** 

2020-2

# Agenda

## Modelo Relacional

Relación-Tabla Tres aspectos

# De Conceptual a Logico

Patrones Conceptos Relaciones

De lógico a código Modelos Código

# Agenda

# Modelo Relacional Relación-Tabla

Tres aspectos

## De Conceptual a Logico

Patrones

Conceptos

Relaciones

# De lógico a código

Modelos

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

#### CAPITALES

PAIS	CAPITAL
COLOMBIA	BOGOTA
FRANCIA	PARIS
ESPAÑA	MADRID
LESOTO	MASERII

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

#### CAPITALES

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

#### **CAPITALES**

PAIS	CAPITAL
COLOMBIA	BOGOTA
FRANCIA	PARIS
ESPAÑA	MADRID
LESOTO	MASERII

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

#### CAPITALES

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

#### CAPITALES

PAIS	CAPITAL
COLOMBIA	BOGOTA
FRANCIA	PARIS
ESPAÑA	MADRID
LESOTO	MASERII

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

#### CAPITALES

PAIS	CAPITAL
COLOMBIA	BOGOTA
FRANCIA	PARIS
ESPAÑA	MADRID
LESOTO	MASERII

### 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

#### CAPITALES

PAIS	CAPITAL
COLOMBIA	BOGOTA
FRANCIA	PARIS
ESPAÑA	MADRID
LESOTO	MASERII

# 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

#### CAPITALES

PAIS	CAPITAL	
COLOMBIA	BOGOTA	
FRANCIA	PARIS	
ESPAÑA	MADRID	
LESOTO	MASERII	

# 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

#### CAPITALES

PAIS	CAPITAL
COLOMBIA	BOGOTA
FRANCIA	PARIS
ESPAÑA	MADRID
LESOTO	MASERII

## 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

Modelos

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 correspondiente, sino es nulo.

# 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 correspondiente, sino es nulo.

# Modelo relacional Mini

# Equipos

```
Personas(cedula, nombre, nacimiento!)

Equipos(nombre)

EsHincha(cedula, nombre)

Primaria
Unica
Foranea
```

¿ A conceptual?

# Modelo relacional Mini

# Equipos

```
Personas(cedula, nombre, nacimiento!)

Equipos(nombre)

EsHincha(cedula, nombre)

Primaria
Unica
Foranea
```

## ¿ A conceptual?

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



# Agenda

### Modelo Relaciona

Relación-Tabla Tres aspectos

## De Conceptual a Logico Patrones

Conceptos Relaciones

De lógico a código Modelos 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

Tres aspectos

# De Conceptual a Logico

Patrones

Conceptos

Relaciones

# De lógico a código Modelos

Código

#### 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

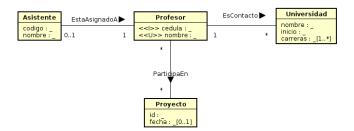
# De Conceptual a Logico

Conceptos

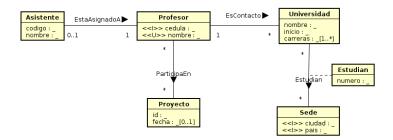
Relaciones

# De lógico a código Modelos

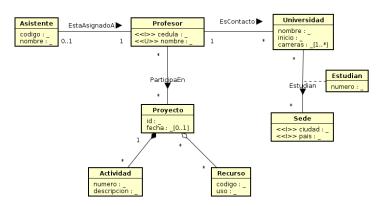
- 1. Representar conceptos como tablas
- 2. Identificador de conceptos
- 3. Representar relaciones como tablas
- 4. Representar relaciones de herencia como tablas



- 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

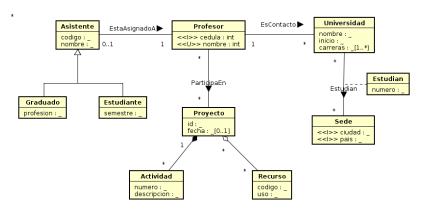
### Referencia

[Brown,1996]

### **Patrones**

#### De Persistencia

- 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

 $\xi$  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
Relaciones

De lógico a código Modelos

## Modelo mini

## ¿Modelo mini?

				4	ENVIOS	_		
V#	NOMBRE	ESTADO	CIUDAD			v#	P#	CAN.
V1	Smith	20	Londres			V1	P1	300
V2	Jones	10	París	anating .		V1	P2	200
V3	Blake	30	París	ellestillo		V1	P3	400
V4	Clark	110000	Londres			V1	P4	200
V5	Adams	30	Atenas			V1	P5	100
25 8		Vertical A	led Barr	AL		V1	P6	100
e e			I Dpen	With -		V2	P1	300
S			Ed Spen	Wath -				300 400
<b>S</b> P#	PARTE	COLOR	PESO	CIUDAD	7	V2 V2 V3	P1	400 200
60	PARTE Tuerca	COLOR				V2 V2	P1 P2	400 200
P#		200	PESO	CIUDAD		V2 V2 V3	P1 P2 P2	200 200 200 300
P#	Tuerca	Rojo	PESO 12	CIUDAD Londres		V2 V2 V3 V4 V4	P1 P2 P2 P4	110000000000000000000000000000000000000
P# P1 P2	Tuerca Perno	Rojo Verde	PESO 12 17	CIUDAD Londres París		V2 V2 V3 V4 V4	P1 P2 P2 P4	400 200 200 300
P# P1 P2 P3	Tuerca Perno Tornillo	Rojo Verde Azul	PESO 12 17 17	CIUDAD Londres París Roma		V2 V2 V3 V4 V4	P1 P2 P2 P4	400 200 200 300

# Conceptual

## ¿Conceptual?

DEDORES					ENVIOS			
V#	NOMBRE	ESTADO	CIUDAD	1	Elivios	v#	P#	CANT
V1	Smith	20	Londres			V1	P1	300
V2	Jones	10	París	and the same		V1	P2	200
V3	Blake	30	París	and the state of		V1	P3	400
V4	Clark		Londres			V1	P4	200
V5	Adams	30	Atenas			V1	P5	100
20 00		100000		Ass.		V1	P6	100
TES		257 11 2	n-7 Sper	With w		V2	P1	300
LES						V2	P.2	400
P#	PARTE	COLOR	PESO	CIUDAD	7	V3	P2	200
	Contra moli				4	77/1	רכו	200
P1	Tuerca	Rojo	12	Londres		V4	P4	300
P2	Perno	Verde	17	París		V4	P.5	400
P.3	Tornillo	Azul	17	Roma				
P4	Tornillo	Rojo	14	Londres				
P5	Leva	Azul	12	París				
	Engrane	Rojo	19	Londres				
P5	The state of the s							

El nombre de los vendedores debe ser único

## Agenda

### Modelo Relacional

Relación-Tabla Tres aspectos

## De Conceptual a Logico

Patrones Conceptos Relaciones

## De lógico a código

Modelos

Código

## Aspecto estructural

### **Tablas**

```
CREATE TABLE VENDEDORES(

v# CHAR(2) NOT NULL,

nombre VARCHAR(20) NOT NULL,

estado NUMBER(2),

ciudad VARCHAR(10) NOT NULL);
```

## Aspecto estructural

### **Tablas**

```
CREATE TABLE VENDEDORES(

v# CHAR(2) NOT NULL,

nombre VARCHAR(20) NOT NULL,

estado NUMBER(2),

ciudad VARCHAR(10) NOT NULL);
```

- ▶ ¿ Tabla PARTES ?
- ▶ ¿ Tabla ENVIOS ?

### Claves candidatas

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

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

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

#### Claves candidatas

```
CREATE TABLE VENDEDORES(

v# CHAR(2) NOT NULL,

nombre VARCHAR(20) NOT NULL,

estado NUMBER(2),

ciudad VARCHAR(10) NOT NULL);

ALTER TABLE VENDEDORES ADD CONSTRAINT PK_VENDEDORES

PRIMARY KEY (v#);

ALTER TABLE VENDEDORES ADD CONSTRAINT UK_VENDEDORES_NOMBRE

UNIQUE (nombre);
```

- ▶ ; Tabla PARTES ?
- ► ; 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#);
```

### 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#);
```

▶ ¿ Tabla ENVIOS ? Completar