

#### Bases de datos

#### Modelos de datos

Modelo Relacional: dependencias funcionales, formas normales



# Meta diseño BD relacional

 Generar un conjunto de esquemas de relaciones que permitan almacenar información sin redundancia innecesaria y que nos permita recuperar la información fácilmente

> Se logra diseñando esquemas que estén en una **forma normal** apropiada

> > 2



#### Calidad de una relación

Medida formal que indique por qué un agrupamiento de atributos en el esquema de una relación puede ser mejor que otro

Mas allá de la intuición del diseñador, un <u>método</u> que permita medirlo



#### Normalización

Proceso de **análisis de un esquema de relación**, basado en sus dependencias funcionales (DF) y sus claves principales, para obtener las propiedades deseables de:

- minimizar la redundancia
- minimizar las anomalías de inserción, borrado y actualización

Prueba para certificar si una relación pertenece o no a una forma normal determinada



#### Método para normalizar

Analizar los esquemas de relación y aquellos que no satisfagan las condiciones de la forma normal se descomponen en relaciones mas pequeñas que si las cumplan.

Necesita información sobre el minimundo que está modelando la BD.

#### Objetivo de las tres primeras formas normales:

Permitir la descomposición de relaciones sin pérdida de información, a partir de las dependencias funcionales y obtener el esquema relacional normalizado

5



# Dependencias funcionales

**Estudiante**(cedulae, nombree, direccion, idliceo, nombreliceo, ciudadliceo, promedio, prioridad) **Postulacion**(cedulae, nombreu, estadou, fecha, carrera)

#### Reglas:

- Promedio>15 entonces prioridad=1
- 12promedio>=15 entonces prioridad=2
- Promedio<=12 entonces prioridad=3</li>



### Dependencias funcionales

**Estudiante**(cedulae, nombree, direccion, idliceo, nombreliceo, ciudadliceo, promedio, prioridad) **Postulacion**(cedulae, nombreu, estadou, fecha, carrera)

#### Reglas:

- Promedio>15 entonces prioridad=1
- 12promedio>=15 entonces prioridad=2
- Promedio<=12 entonces prioridad=3</li>

Dos tuplas con el mismo promedio tienen la misma prioridad



# Dependencias funcionales

Dos tuplas con el mismo promedio tienen la misma prioridad

Para cualquier tupla en la relación Estudiante: x.promedio = y.promedio entonces implica que x.prioridad = y.prioridad

promedio -> prioridad (promedio determina funcionalmente a la prioridad)





#### promedio -> prioridad

- El atributo **promedio** determina al atributo **prioridad**, lo que NO necesariamente significa que conocido el valor del atributo **prioridad** se pueda deducir el valor del atributo **promedio**
- Las DFs generalizan la noción de atributos claves



#### DF

- Una DF para una relación se basa en conocimiento del minimundo desde donde se modela la BD.
- Todas las instancias de la relación deben cumplir la DF.

Relación	a	b	С
	a1	b1	c1
	a2	b2	c2

Si a1=a2 entonces b1=b2



### **Ejemplos DF**

**Estudiante**(cedulae, nombree, direccion, idliceo, nombreliceo, ciudadliceo, promedio, prioridad) **Postulacion**(cedulae, nombreu, estadou, fecha, carrera)

cedulae -> nombree cedulae -> direccion (El estudiante no se muda) idliceo -> nombreliceo, ciudadliceo nombreliceo, ciudadliceo -> codigoliceo

cedula -> promedio promedio -> prioridad cedula -> prioridad (Transitividad)



### **Ejemplos DF**

codigoestudiante	cedula	nombre	apellido
13589	23459876	Luisa	Marcano
12112	21598764	Manuel	Varela
17429	20481920	Luisa	Alvarez

Dos alumnos distintos no pueden tener ni el mismo código ni la misma cédula.

codigoestudiante -> cedula ^

cedula -> codigoestudiante



### **Ejemplos DF**

Si hay doble implicación se dice que son atributos equivalentes.

cod\_estudiante -> cedula ^ cedula -> cod\_estudiante
cod\_estudiante <-> cedula

Dos alumnos distintos no pueden tener ni el mismo código ni la misma cédula.



#### Reflexibilidad de las DF

Un conjunto de atributos siempre se determina a sí mismo o a cualquiera de sus subconjuntos.

Si 
$$a \supseteq b$$
 entonces  $a \rightarrow b$ 

Dependencia trivial



#### **Aumento de las DF**

Añadir el mismo conjunto de atributos a ambos lados de una dependencia genera otra dependencia válida

Si 
$$a \rightarrow b$$
 entonces  $\{a,c\} \rightarrow \{b,c\}$ 



#### Transitividad de las DF

Las dependencias funcionales son transitivas

Si 
$$\{a \rightarrow b, b \rightarrow d\}$$
 entonces  $a \rightarrow d$ 



#### Unión de las DF

Se pueden combinar un conjunto de DF en una única DF

Si 
$$\{a \rightarrow b, a \rightarrow f\}$$
 entonces  $a \rightarrow \{b, f\}$ 



### Pseudotransitividad de las

Si 
$$\{a \rightarrow b, gb \rightarrow f\}$$
 entonces  $ag \rightarrow f$ 



### Descomposición de las DF

Se pueden eliminar atributos del lado derecho de una dependencia para descomponer la DF.

Si 
$$a \rightarrow \{b, c\}$$
  
entonces  $\{a \rightarrow b, a \rightarrow c\}$ 



### Una relación está en 1FN si todo atributo contiene un valor atómico

La relación no debe tener atributos multivalor o relaciones anidadas.



Persona(cedula, nombre, apellido, sexo, telefono, direccion)

El atributo direccion puede ser considerado atómico en aquellas aplicaciones donde esta columna no va a ser utilizada como un atributo de análisis.



1FN prohíbe las relaciones dentro de las relaciones o las relaciones como valores de atributo dentro de las tuplas.

ciArtista	nombre	ubicaciones
1221	Dan Cato	{Madrid, Londres}
1230	Andrés Martel	{Bogotá, Lima, Quito}
3527	Fiorella Díaz	{Madrid, Paris, Munich}

No está en 1FN



Para lograr que la relación esté en 1FN se deben generar nuevas relaciones para cada atributo multivalor o relación anidada.



ciArtista	nombre
1221	Dan Cato
1230	Andrés Martel
3527	Fiorella Díaz

ciArtista	idub
1221	1
1221	2
1230	3
1230	4
1230	5
3527	1
3527	6
3527	7

idub	ciudad
1	Madrid
2	Londres
3	Bogotá
4	Lima
5	Quito
6	Paris
7	Munich



Una relación está en 2FN si: está en 1FN y todo atributo que no pertenece a la clave no depende funcionalmente de una parte de esa clave.

Permite eliminar las redundancias para que ningún atributo esté determinado funcionalmente por una parte de una clave

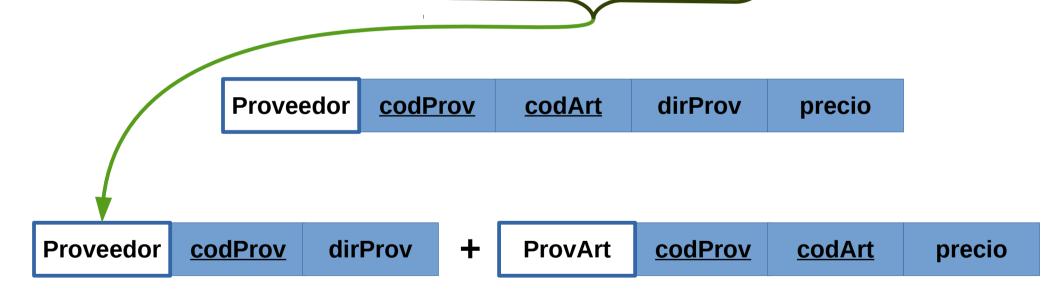
Caso: clave contiene varios atributos



Para lograr una relación en 2FN se descompone y configura una nueva relación por cada clave parcial con su(s) atributo(s) dependiente(s). Asegurese de mantener una relación con la clave principal original y cualquier atributo que sea completa y funcionalmente independiente de ella.



Proveedor(codProv, codArt, dirProv, precio) no está en 2FN pues codProv → dirProv



#### 2FN



Una relación está en 3FN si: está en 2FN y todo atributo que no pertenece a la clave no depende funcionalmente de un atributo que no es clave.

Permite asegurar la eliminación de redundancias debidas a las dependencias transitivas



Para que una relación esté en 3FN se debe descomponer y configurar una relación que incluya el(los) atributo(s) no clave que determine(n) funcionalmente otro(s) atributo(s) no clave



Carro(placa, marca, modelo, color) está en 2FN pero no en 3FN pues modelo → marca

Carro placa marca modelo color

Carro placa modelo color + ModeloCarro modelo marca

#### 3FN



#### Normalización

En la relación normalizada cada atributo de cada tupla depende de:

- •De la clave (1FN)
- De toda la clave (2FN) y
- Nada mas que de la clave (3FN)



# Forma normal Boyce-Codd (FNBC)

Una relación está en FNBC si y solo si las únicas dependencias funcionales que tiene son aquellas dentro de las cuales la clave determina a un atributo

1974

3FN es insuficiente para abordar problemas en relaciones con varias claves candidatas compuestas que se solapan



# Forma normal Boyce-Codd (FNBC)

**Examen**(<u>cedEst</u>, <u>codMat</u>, <u>cedProf</u>, nota) está en **3FN** 

Si cada profesor dicta una única materia no está en FNBC

(cedEst, codMat) -> cedProf
cedProf -> codMat
(cedEst, codMat) -> nota



# Forma normal Boyce-Codd (FNBC)

Para llevar la relación a FNBC se descompone:

Examen(cedEst, codMat, nota)
Dicta(codMat, cedProf)

No se preserva la dependencia funcional (cedEst, codMat) -> cedProf, pero puede obtenerse por reunión o producto



Estudiante(cedulae, nombree, direccion, idliceo, nombreliceo, ciudadliceo, promedio, prioridad)
Universidad(nombreu, estadou, matricula)
Postulacion(cedulae, nombreu, fecha, carrera, decision)

¿Atributos con valores atómicos? 1FN (si se considera la direccion como indivisible, sino debemos descomponer)



**Estudiante**(cedulae, nombree, idliceo, nombreliceo, ciudadliceo, promedio, prioridad) **DireccionE**(cedulae, iddir, avenida, calle, urb, numero, sector)

Universidad(<u>nombreu</u>, estadou, matricula)
Postulacion(<u>cedulae</u>, <u>nombreu</u>, fecha, <u>carrera</u>, decision)

#### 2FN:

Estudiante está en 2FN

Universidad está en 2FN

DireccionE está en 2FN: cedulae, iddir -> avenida ; cedulae, iddir -> calle ; cedulae, iddir

-> urb ; cedulae, iddir -> numero

Postulacion está en 2FN: cedulae, nombreu, carrera -> fecha ; cedulae, nombreu,

carrera -> decision



**Estudiante**(cedulae, nombree, idliceo, nombreliceo, ciudadliceo, promedio, prioridad) **DireccionE**(cedulae, iddir, avenida, calle, urb, numero, sector)

Universidad(<u>nombreu</u>, estadou, matricula)
Postulacion(<u>cedulae</u>, <u>nombreu</u>, fecha, <u>carrera</u>, decision)

3FN:

Estudiante no está en 3FN: idliceo -> nombre liceo ; idliceo -> ciudadliceo Universidad está en 3FN DireccionE está en 3FN Postulacion está en 3FN



**Estudiante**(<u>cedulae</u>, nombree, idliceo, promedio, prioridad)

**Liceo**(<u>idliceo</u>, nombreliceo, ciudadliceo)

**DireccionE**(<u>cedulae</u>, <u>iddir</u>, avenida, calle, urb, numero, sector)

Universidad(<u>nombreu</u>, estadou, matricula)
Postulacion(<u>cedulae</u>, <u>nombreu</u>, fecha, <u>carrera</u>, decision)

¿Está en FNBC?