Diseño de Bases de Datos

Clase 1

Agenda

Modelo físico

- Conversión de entidades
- Conversión de relaciones

- Restricciones
- Dependencias
- Normalización

Definición

- Una DF es una restricción ente dos conjuntos de atributos de la BD.
- Formalmente → una DF X→ Y entre dos conjuntos de atributos X e Y que son subconjuntos los atributos (R) de una relación (r), especifica una restricción sobre las posibles tuplas que podrían formar un estado de la relación r en R.
- La restricción indica que si t1 y t2 son dos tuplas cualesquiera en r y que si t1[X] = t2[X] entonces debe ocurrir que t1[Y] = t2[Y].
- Esto significa que los valores del componente Y de una tupla de r dependen de los valores del componente X.

$X \rightarrow Y$

- El atributo Y depende del atributo X, ó
- El atributo X determina el valor único del valor Y, ó
- El valor del atributo Y está de signinado por el valor del atributo X, ó
- Y depende funcionalmente a ¾ ¾.//

Son todos sinónimos

En general

- si una restricción en R dice que no puede haber más de una tupla con un valor X en r (convirtiendo a X en clave primaria) entonces X → Y para cualquier Y de R
- Si X → Y en R, no se puede afirmar ni negar que Y → X. Cuando si y cuando no de esta afirmación???

Ejemplo 1

- Departamento= (NroDpto, Nombre, #empleados)
 - Nrodpto → nombre
 - Nrodpto → #empleado
- •Nombre → #empleado ??
 - Cuando sí?
 - Cuando no?

Ejemplo 2

- Empleado = (NroEmpl, Nombre, DNI, Sexo)
 - Nroempl → nombre
- Nroempl → dni
- Nroempl → sexo
- DNI → nroempl??
- Cuando sí?
- Que otras dependencias pueden surgir?

Que conclusiones obtenemos de estos ejemplos?

Ejemplo 3

- Empl_proyecto=(nro_empl, nro_proy, horasTrabajadas, nombre_empleado, no nbre_proyecto)
 - (Nro_empl, nro_proy)
 horastrabajadas
 - Nro_empl → nombre_empleado
 - Nro_proy → nombre_proyecto
 - Si continuamos en análisis de la transparencia anterior
 - (nro_empl, nro_proy) → nombre_empleado ??
 - (nro_empl, nro_proy) → nombre_proyecto ??
- Que conclusión podemos obtener?

Dependencia funcional completa

- Si A y B son atributos de una relación r, B depende funcionalmente de manera completa de A, si B depende de A pero de ningún subconjunto de A.
- En la transparencia anterior
 - (nro_empl, nro_proy) \ nombre_empleado
 - Nro_empl → nombre_empleado
 - Ambas funcionales, cual completa?
 - (nro_empl, nro_proy) → nombre_proyecto
 - Nro_proy → nombre_proyecto
 - Idem anterior

Dependencia funcional parcial

- A → B es una dependencia funcional parcial si existe algún atributo que puede eliminarse de A y la dependencia continúa verificándose
- En la transparencia anterior
 - (nro_empl, nro_proy) → mbre_empleado
 - Nro_empl → nombre_empleado
 - La primera es una dependencia PARCIAL
 - (nro_empl, nro_proy) → nombre_proyecto
 - Nro_proy → nombre_proyecto
 - Idem anterior

Dependencia funcional transitiva

- Una condición en la que A, B y C son atributos de una relación tales que A → B y B → C entonces C depende transitivamente de A a través de B
- Ejemplo
 - Nro_empleado

 nombre, posición, salario, nro_depto, nombre_depto
 - Nro_depto → nombre_depto.
 - En este ejemplo
 - A = nro_empleado
 - B = nro_depto
 - C = nombre_depto.

Resumen

- Dependencia funcional
- Dependencia parcial
 - Parte_clave → no_clave
- Dependencia transitiva
 - No_clave → no_clave
- Dependencia Boyce Codd (explicada más adelante)
 - No_clave → parte_clave

Definición:

• Técnica de diseño de BD que comienza examinando los nexos que existen entre los atributos (dependencias funcionales). La normalización identifica el agrupamiento óptimo de estos atributos, con el fin de soporten adecuadamente los requisitos de datos de la organización.

Propósito

 Producir un conjunto de relaciones (tablas) con una serie de propiedades deseables partiendo de los <u>requisitos de datos</u> de una organización.

La normalización es una técnica formal que puede utilizarse en cualquier etapa del diseño de BD.

La redundancia de la los posibles inconsistencias.

Primer paso para un proceso de normalización

• Identificar la CP y las CC de cada relación (tabla) del modelo.

Inicialmente (1972)

- Primera Forma Normal
- Segunda Forma Normal -> sobre DF
- Tercera Forma Normal -> score DF

Se incorpora luego (1974)

Forma Normal de Boyce Codd → sobre DF

Luego 1977 y 1979

- Cuarta forma normal → sobre DM
- Quinta forma normal

Proceso → incremental → cada vez más restrictivo

- Comienza con BD E rma NO normal
- A medida que se avanza las relaciones (tablas) tiene un formato cada vez más restringido y son menos vulnerables a anomalías de actualización.
- En general, 1NF es muy restrictiva (se aplica siempre)
- El resto puede ser opcional, de hecho 2NF y 3NF normalmente se aplican siempre.

Primera Forma Normal (1NF)

- Una tabla que contienen uno o más grupos repetitivos no está en 1FN, o sea una tabla que tenga atributos polivalentes.
- Un modelo estará en 1FN si para toda relación r del modelo (tabla) cada uno de los atributos que la forman son si y solo sí monovalente.
- Ej persona = (dni, nombre, sexo, títulos*)
 - Se observa que el atributo títulos es polivalente
 - Solución
 - Persona = (dni, nombre, sexo)
 - títulos = (id_titulo, descripción)
 - Posee = (dni, id_titulo)

Segunda forma normal (2NF)

- Una tabla que tenga atributos que dependan parcialmente de Cono está en 2NF
- Un modelo está en 2NF si y solo sí está en 1NF y para toda relación r del mismo (tabla) no existen dependencia parciales.
- Ej renta = (#cliente, #propiedad, nombrecliente, nombre propietario, monto renta, fecha inicio, duración)

Dependencias

- + cliente, + propiedad → nombrecliente, nombrepropietario, monto renta, fecha inicio, duración (DF)
- #cliente → nombrecliente (DP)
- *propiedad → nombrepropietario (DP)

Solución

- Cliente = (#cliente, nombre)
- Propiedad = (#propiedad,nombrepropietario)
- Renta = (#cliente, #propiedad, monto renta, fecha inicio, duración))



Ej 2: empleadoproyecto = (<u>dniempleado</u>, <u>#proyecto</u>, horastrabajadas, nombreempleado, nombreproyecto, fecha inicio proyecto, fecha inicio empleado proyecto)

- Dependencias funcionales []
 - Dniempleado, #proyecto → horas trabajadas, nombreempleado, nombreproyecto, fecha inicio proyecto, fecha inicio empleadoproyecto (DF)
 - Dniempleado → nombreempleado (DP)
 - #proyecto → nombre proyecto (DP)
- Solución
 - Empleados = (dniempleado, nombreempleado)
 - Proyectos = (#proyecto, nombreproyecto, fecha inicio proyecto)
 - Empleadoproyecto = (<u>dniempleado</u>, #proyecto, fecha incio empleado proyecto, horas trabajadas)

Tercera forma normal (3NF)

- Una tabla que tenga atributos que dependan transitivamente de otro no está en 3NF
- Un modelo está en 3NF si y solo sí está en 2NF y para toda relación r del mismo (Tela) no existen dependencia transitivas.
- Ej empleado = (<u>dniempleado</u>, nombreempleado, #depto, nombredepto)
 - Dependencias
 - Dniempleado

 nombreempleado, #depto, nombre depto (DF)

- #depto → nombredepto (DT)
- Solución
 - Empleado = (dniempleado, nombre, #depto)
 - Departamento = (#depto, nombredepto)
- Ej2 parcelas = (#propiedad, mynicipio, númeroparcela, area, precio, tasa fiscal)
- Dependencias
 - #propiedad → municipio, numeroparcela, area, precio, tasa fiscal (DF)
 - Municipio → tasa fiscal (DT)
 - Area → precio (DT)
- Solución
 - Parcela = (#propiedad, municipio, númeroparcela, area)
 - Municipio = (<u>municipio</u>, tasa fiscal)
 - Areas = (<u>area</u>, precio)

Boyce Codd forma normal (BCNF)

- Una tabla que tenga atributos que dependan de acuerdo a la definición de Boyce Codd de otro no está en BCNF
- Un modelo está en BCNF si y solo sí está en 3NF y para toda relación r del mismo (tabla) no existen dependencia de Boyce Codd
- Algunos comentarios
 - Fue propuesta como una "suavización" de 3NF
 - Pero resultó ser más restrictiva

Otra acepción de Boyce Codd

 Una relación (tabla) está en BCNF si y solo sí todo determinante es una clave candidata.

- Ejemplo entrevista = (#cliente, fechaentrevista, horaentrevista, empleado, lugarentrevista)
 - las DF existentes son:
 - → #cliente, fechaentrevista → hora entrevista, empleado, lugarentrevista (CP)
 - Empleado, fechaentre yista, horaentre vista → #cliente (CC)
 - Lugarentrevista, fecha intrevista, horaentrevista → empleado, #cliente (CC)
 - Empleado, fechaentrevista → lugarentrevista
 - Como los tres primeros determinantes son CP o CC no generan inconvenientes.
 - Debemos, entonces, analizar la cuarta DF.
 - No hay problema con DP o DT
 - Pero el determinante no es CC o CP → no está en BCNF

Veamos los problemas que pueden surgir

#cliente	fechaentrevista	Horaentrevista	Empleado	lugarentrevista
C123	12/12/2004	12:30 hs.	García	Aula 4
C332	12/12/2004	12:30 hs.	Perez	Aula 3
C340	15/12/2004	13:00 hs.	García	Aula 2
C124	12/12/2004	13:00 hs.	Perez	Aula 3

- Si el empleado Perez cambia su cita del día 12/12/2004 del aula 3 al aula 20, que pasa? Cuantos renglones hay que cambiar?
- Entonces es claramente visible que la información está repetida

- Como resolvemos el problema anterior
 - Entrevista= (#cliente, fechaentrevista, horaentrevista, empleado)
 - lugarreunión = (empleado, fechaentrevista, lugarenrevista)
- En la conversión realizada
 - → #cliente, fechaentrevista → hora_entrevista, empleado (CP)
 - Empleado, fechaentrevista, horaentrevista → #cliente (CC)
 - Empleado, fecha entrevista → lugarentrevista (CP)
 - Pero se ha perdido una CC del problema
 - Lugarentrevista, fechaentrevista, horaentrevista → empleado, #cliente (CC)

Entonces? Que hacer?

- La decisión de si es mejor detener el proceso en 3NF o llegar a BCNF depende de
 - la cantidad de redundancia que resulte de la presencia de una DF de Boyce Codd.
 - De la posibilidad de perder una CC con la cual se podrían realizar muchos más controles sobre los datos.

Dependencias Multivaluadas

- La posible existencia de DM en una relación se debe a 1NF, que impide que una tupla tenga un conjunto de valores diferentes.
- Así, si una tabla tiene dos atributos multivaluados, es necesario repetir cada valor de uno de los atributos con cada uno de los valores del otro. Así se garantiza la coherencia en la BD.
- En general, una DM se da entre atributos A, B y C en una relación de modo que para cada valor de A hay un conjunto de valores de B y un conjunto de valores de C, sin embargo los conjuntos B y C no tienen nada entre sí.

Dependencias Multivaluadas

Ejemplo T1=(nombre_empleado, nombre_propietario, sucursal)

Sucursal	Empleado	propietario
Alfa	Gomez	Perez
Alfa	Gomez	García
Alfa	Roal uez	Perez
Alfa	Rodriguez	García

Supongamos que aparece el empleado Fernandez →

Sucursal	Empleado	propietario
Alfa	Gomez	Perez
Alfa	Gomez	García
Alfa	Rodriguez	Perez
Alfa	Rodriguez	García
Alfa	Fernandez	Perez
Alfa	Fernandez	García

Dependencias Multivaluadas

■Supongamos que aparece el propietario Alvarez→

Sucursal	Empleado	propietario
Alfa	Gomez	Perez
Alfa	Gomez	García
Alfa	Rodriguez	Perez
Alfa	©iguez	García
Alfa	Fernandez	Perez
Alfa	Fernandez	García
Alfa	Gomez	Alvarez
Alfa	Rodriguez	Alvarez
Alfa	Fernandez	Alvarez

La cantidad de información que se repite es muy alta

Dependencia multivaluada

- Se dice que A \rightarrow B y que A \rightarrow C
- Se lee A multidetermina B y A multidetermina C
- No es un problema el hecho que un atributo esté multideterminado.



- Cuarta forma Normal (4FN)
 - Un modelo está en 4FN si y solo sí está en BCNF y para toda relación r del mismo (tabla) sólo existen dependencia multivaluadas triviales.
 - Cuales DM son trivia.
 - $\rightarrow A \rightarrow \rightarrow B$
 - $\rightarrow A \rightarrow \rightarrow C$
 - Las anteriores son triviales.
 - Volvamos al ejemplo anterior →
 - \blacksquare (A,B) $\rightarrow \rightarrow$ C
 - \blacksquare (A,C) $\rightarrow \rightarrow$ B

- Por que la afirmación anterior?
 - (sucursal, empleado) → propietario
 - (sucursal, propietario) → → empleado
- Esto genera mucha reprisión de información.
 - Sucursal →→ propietario
 - Sucursal →→ empleado
- Solución
 - → †1= (sucursal, empleado)
 - t2= (sucursal, propietario)

- Quinta Forma Normal (5FN)
 - Un modelo está en 5FN si está en 4FN y no existen relaciones con dependencias de combinación
 - Una dependencia de combinación es una propiedad de la descomposición que garantiza que no se serre ren tuplas espurias al volver a combinar las relaciones mediante una operación del álgebra relaciónal.
 - En otras palabra →

- Supongamos que tenemos una tabla
 - Exporta = (compañía, país, producto)

Compañía	Pais	Producto
A	Alfa	Uno
Α	Alfa	Dos
Α	Beta	Uno
Α	Beta	Tres
A	Gamma	Uno



Que podemos decir?

 Supongamos ahora que la compañía A empieza a fabricar el producto cuatro y que lo compran el país Alfa y Gamma

Compañía	Pais	Producto
А	Alfa	Uno
Α	Alfa	Dos
Α	Beta	Uno
А	Beta	Tres
А	Gamma	Uno
А	Alfa	Cuatro
А	Gamma	Cuatro

- Se genera una gran repetición de información
- Caemos en 4FN?
- Por que?



- Veamos las dependencias multivaluadas triviales
 - Compañía → → producto
 - Compañía → → pais
 - Ahora ????
 - Compañía, país) producto
 - Compañía, producto) → país
 - son triviales?????

Compañía	Pais	Producto
А	Alfa	Uno
А	Alfa	Dos
А	Beta	Uno
А	Beta	Tres
А	Gamma	Uno
А	Alfa	Cuatro
А	Gamma	Cuatro

- Solución
 - Exporta = (compañía, pais)
 - ► Fabrica = (Compañía, producto)
- Compra = (país, produti)Hay mas formas normales?
- - Si algunos casos más..., no los veremos