Bases de Datos Unidad 2

Instructor: M.C. Luis Basto Díaz Email: luis.basto@uady.mx

Modelo Relacional

- Definiciones
 - Relación
 - Tabla
 - Dominio
 - Tupla
 - Esquemas
- Álgebra Relacional
- Lenguaje SQL
- Integridad Referencial
- Normalización
 - Primera, segunda y tercera Forma Normal
 - Forma Normal de Boyce Codd
 - Criterios de Normalización

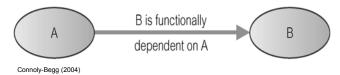
- La dependencia funcional describe la relación entre atributos.
- Ejemplo:
 - Si A y B son atributos de la relación R, B será funcionalmente dependiente de A ($A \rightarrow B$) si cada valor de A está asociado con exactamente un valor de B.
 - A y B pueden consistir cada uno de ellos de uno o más atributos.
 - A determina funcionalmente a B
- Es una propiedad del significado de los atributos de una relación.

M.C. Luis R. Basto - Base de Datos

3

Dependencias funcionales

- Sean A y B dos atributos en donde B es funcionalmente dependiente de A.
 - Si se conoce el valor de A, el valor de B es el mismo en todas las tuplas que tienen el valor de A dado.
 - Cuando dos tuplas tienen el mismo valor de A, también tiene el mismo valor de B.
 - Para un valor de B puede haber varios valores de A.



M.C. Luis R. Basto - Base de Datos CEL

• Determinante: Es un atributo o grupo de atributos en el lado izquierdo de la flecha que describe una dependencia funcional.

M.C. Luis R. Basto - Base de Datos CEL 5

Dependencias funcionales

Staff

staffNo	sName	position	salary	branchNo
SL21	John White	Manager	30000	B005
SG37	Ann Besch	Assistant	12000	B003
SG14	David Ford	Supervisor	18000	B003
SA9	Mary Howe	Assistant	9000	B007
SG5	Susan Brand	Manager	24000	B003
SL41	Julie Lee	Assistant	9000	B005

Branch

branchNo	bAddress
B005	22 Deer Rd, London
B007	16 Argyll St, Aberdeen
B003	163 Main St, Glasgow

M.C. Luis R. Basto - Base de Datos CFL

- Sean los atributos staffNo y Position de la relación staff.
- Dado un valor para staffNo=SL21, se puede determinar la categoría de dicho empleado (Manager).
- StaffNo determina funcionalmente el valor de position.

 StaffNo functionally costilion position de p

StaffNo determines position

Staff number SL21 Manager

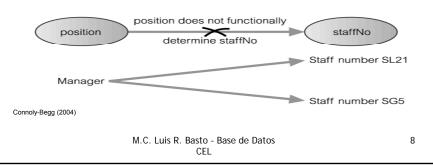
(a)

Connoly-Begg (2004)

M.C. Luis R. Basto - Base de Datos CEL 7

Dependencias funcionales

 Position no determina funcionalmente staffNo. Un empleado tiene una categoría laboral, pero puede haber varios empleados con la misma categoría.



- La relación entre staffNo y position es (1:1).
- La relación entre position y staffNo es de tipo uno a muchos (1:*).
- staffNo es el determinante de position.
- Para la normalización es importante identificar las dependencias funcionales entre atributos de una relación que tengan una relación uno a uno entre atributo(s) que forman el determinante en el lado izquierdo y atributo(s) en el lado derecho de la dependencia.

M.C. Luis R. Basto - Base de Datos

9

Dependencias funcionales

- Considere los atributos staffNo y sName de Staff.
- Para un valor de staffNo=SL21, se puede determinar el nombre de dicho empleado=John White.
- Para un valor de sName=Jhon white, se puede determinar el número de empleado=SL21.
- ¿El atributo staffNo depende funcionalmente de sName y sName depende funcionalmente de staffNo?

M.C. Luis R. Basto - Base de Datos CEL

 Si los valores mostrados en la relación Staff representan el conjunto de todos los posibles valores de los atributos staffNo y sName, entonces se cumplen.

```
staffNo \rightarrow sName
sName \rightarrow staffNo
```

 Lo que se requiere es identificar dependencias funcionales que se cumplan para todos los posibles valores de los atributos de una relación, ya que representan los tipos de restricciones de integridad que se quiere identificar.

M.C. Luis R. Basto - Base de Datos

11

Dependencias funcionales

- Comprendamos el propósito de cada atributo.
 - staffNo identifica de manera única a un empleado.
 - sName sirve para almacenar los nombres de los empleados.
- ¿Qué pasa si hay empleados con el mismo nombre?
 - Para algunos empleados no se podrá determinar el número staffNo.

M.C. Luis R. Basto - Base de Datos CFL

- La relación entre staffNo y sName es de tipo uno a uno (1:1).
 - Para cada número de empleado sólo hay un nombre.
- La relación entre sName y staffNo es de tipo uno a uno (1:*).
 - Puede haber varios números de empleados asociados con un nombre concreto.

 $staffNo \rightarrow sName$

M.C. Luis R. Basto - Base de Datos

13

Dependencias funcionales

- Dependencia funcional completa
 - Indica que si A y B son atributos de una relación, B depende funcionalmente de A pero no de ningún subconjunto propio de A.
 - Una dependencia funcional A→Bes una dependencia funcional completa si la eliminación de cualquier atributo de A hace que la dependencia deje de existir.
 - Una dependencia funcional ^{A→B} es una dependencia parcial si existe algún atributo que puede eliminarse de A y la dependencia continua verificándose.

M.C. Luis R. Basto - Base de Datos CFI

 Consideremos la siguiente dependencia funcional en la relación Staff:

 $staffNo, sName \rightarrow branchNo$

- Cada valor de (staffNo, sName) está asociado con un único valor de branchNo.
- branchNo depende funcionalmente de un subconjunto de (staffNo, sName), de staffNo.
- La dependencia entonces, es parcial no completa.

 $staffNo \rightarrow branchNo$

M.C. Luis R. Basto - Base de Datos

15

Características de las dependencias funcionales

- Las dependencias funcionales que se utilizan en el proceso de normalización, tienen las sigs. Características:
 - Hay una relación uno a uno entre los atributos del lado izquierdo (determinante) y el lado derecho.
 - Se cumplen en todo instante de tiempo.
 - El determinante tiene el número mínimo de atributos necesarios para mantener la dependencia con los atributos del lado derecho (dependencia funcional completa).

M.C. Luis R. Basto - Base de Datos CEL

Características de las dependencias funcionales

- Dependencia transitiva:
 - Una condición en la que A, B y C son atributos de una relación tales que si A->B y B->C, entonces C depende transitivamente de A.

 $staffNo \rightarrow sName, position, salary, branchNo, bAdress$ $branchNo \rightarrow bAdress$

M.C. Luis R. Basto - Base de Datos

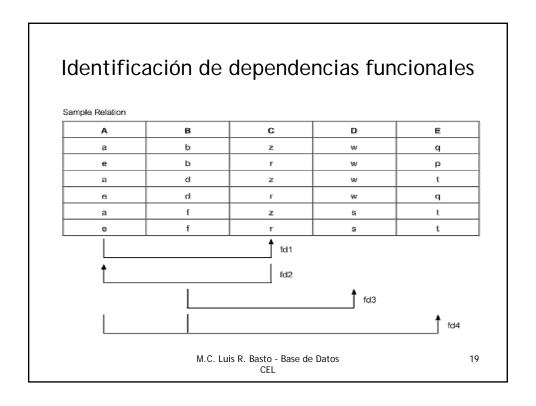
17

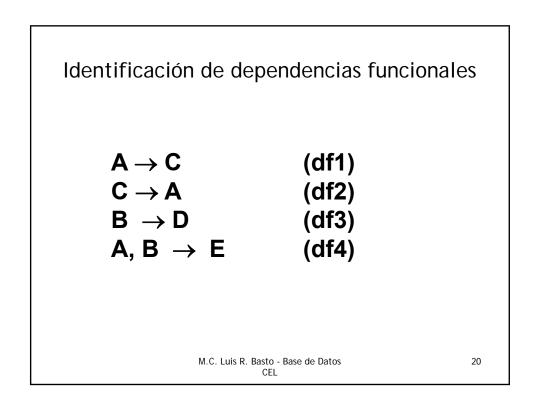
Identificación de dependencias funcionales

Sample Relation

A	В	С	D	E
а	b	z	w	q
e	b	r	70/	р
a	d	z	Mar.	ŧ
е	d	r	w	q
а	f	z	s	ŧ
e	f	r	s	t

M.C. Luis R. Basto - Base de Datos CFL





Identificación de dependencias funcionales

Staff Sranch

staffNo	sName	position	salary	branchNo	bAddress
SL2L	John White		30000	B005	22 Deer Rd, London
SG37	Ann Beech		12000	B003	163 Main St, Glasgow
SG14	David Ford		18000	B003	163 Main St, Glasgow
SA9	Mary Howe		9000	B007	16 Argyll St, Aberdeen
SG3	Susan Brand		24000	B003	163 Main St, Glasgow
SL4L	Julie Lee		9000	B005	22 Deer Rd, London

M.C. Luis R. Basto - Base de Datos

21

Identificación de dependencias funcionales

 $staffNo \rightarrow sName$, position, salary, branchNo, bAddress

branchNo → bAddress

bAddress → branchNo

branchNo, position → salary

bAddress, position → salary

M.C. Luis R. Basto - Base de Datos CEL

Identificación de la clave primaria

- Identificación de la clave primaria
 - Se trata de identificar, mediante el uso de dependencias funcionales, las claves candidatas y de ellas tomar la clave primaria.
 - La característica principal de una clave candidata es que los atributos de un determinante puedan determinar funcionalmente (individualmente o todos juntos) a todos los demás atributos de la relación.

M.C. Luis R. Basto - Base de Datos

23

Identificación de la clave primaria

- Identificación de la clave primaria
 - Relación StaffBranch

staffNo \rightarrow sName, position, salary, branchNo, bAddress branchNo \rightarrow bAddress bAddress \rightarrow branchNo branchNo, position \rightarrow salary bAddress, position \rightarrow salary

M.C. Luis R. Basto - Base de Datos CFL

Identificación de la clave primaria

- Identificación de la clave primaria
 - Relación SampleRelation
- $A \rightarrow C$ (df1)
- $C \rightarrow A$ (df2)
- B \rightarrow D (df3)
- A, B \rightarrow E (df4)

M.C. Luis R. Basto - Base de Datos

25

Propósito de normalización

- Técnica para producir un conjunto de relaciones con una serie de propiedades deseables, partiendo de los requisitos de datos de una organización (Connoly, Begg).
- Técnica de diseño de bases de datos que examina las relaciones (dependencias funcionales) existentes entre los atributos.

M.C. Luis R. Basto - Base de Datos CFL

- Los atributos describen alguna propiedad de los datos o de las relaciones entre los datos.
- La normalización emplea una serie de pruebas (formas normales) para identificar el agrupamiento óptimo de los atributos, para identificar el conjunto de relaciones adecuados para un problema determinado.

M.C. Luis R. Basto - Base de Datos

27

Normalización

- Las características de un conjunto de relaciones adecuadas incluyen:
 - Número mínimo de atributos necesario para soportar los requisitos de datos de la organización.
 - Losa tributos con relación lógica fuerte (dependencia funcional) se encuentran en la misma relación.
 - Redundancia mínima (excepción claves externas).

M.C. Luis R. Basto - Base de Datos CFL

- Ventajas
 - Fácil acceso
 - Mantenimiento adecuado y sencillo
 - Reduce la posibilidad de incoherencias
 - Se necesita menos espacio para almacenamiento.

M.C. Luis R. Basto - Base de Datos

29

Normalización

• Redundancia de datos y anomalías de actualización.

Staff Branch

staffNo	sName	position	salary	branch No	bAddress
SG37	John White	Manager	30000	B005	22 Deer Rd, London
	Ann Beech	Assistant	12000	B003	163 Main St, Glasgow
	David Ford	Supervisor	18000	B003	163 Main St, Glasgow
	Mary Howe	Assistant	9000	B007	16 Argyll St, Aberdoen
	Susan Brand	Manager	24000	B003	163 Main St, Glasgow
	Julie Lee	Assistant	9000	B005	22 Deer Rd, London

M.C. Luis R. Basto - Base de Datos CEL

Staff

staffNo	sName	position	salary	branchNo
SI21 SG37 SG14 SA9 SG5 SIA1	John White Ann Resch Devid Ford Mary Howe Sussen Brand Julie Lee		38680 12000 18000 9000 24000 9580	NORS NORS NORS NORS NORS

Branch

branchNo	bAddress
B005	22 Deer Rd, London
B007	16 Argyll St, Abendeen
B003	163 Main St, Glasgow

M.C. Luis R. Basto - Base de Datos CEL 3

Normalización

- Anomalías de actualización:
 - Anomalías de inserción
 - Anomalías de eliminación
 - Anomalías de modificación

M.C. Luis R. Basto - Base de Datos CFL

- Anomalías de inserción
 - Insertar un empleado dada una sucursal
 - Insertar una nueva sucursal que no tenga empleados.
- ¿Tienen el mismo problema las relaciones Staff y Branch?

Staff Branch

staffNo	sName	position	salary	branch No	bAddress
SL21	John White	Manager	30000	B003	22 Deer Rd, London
SG37	Ann Beech	Assistant	12000		163 Main St, Glasgow
SG14	David Ford	Supervisor	18000		163 Main St, Glasgow
SA9	Mary Howe	Assistant	9000		16 Argyll St, Aberdeen
SG5	Susan Brand	Manager	24000		163 Main St, Glasgow
SL41	Julie Lee	Assistant	9000		22 Deer Rd, London

M.C. Luis R. Basto - Base de Datos

33

Normalización

- Anomalías de eliminación
 - Eliminar una tupla de la tabla StaffBranch
- ¿Tienen el mismo problema las relaciones Staff y Branch?

Staff Branch

staffNo	sName	position	salary	branch No	bAddress
SG37 SG14 SA9 SG5	John White Ann Beech David Ford Mary Howe Susan Brand Julie Lee	Manager Assistant Supervisor Assistant Manager Assistant	30000 12000 18000 9000 24000 9000	B005 B003 B003 B007 B003 B005	22 Deer Rd, London 163 Main St, Glasgow 163 Main St, Glasgow 16 Angyll St, Aberdoen 163 Main St, Glasgow 22 Deer Rd, London

M.C. Luis R. Basto - Base de Datos CFL

- Anomalías de modificación
 - Actualizar la sucursal B005
- ¿Tienen el mismo problema las relaciones Staff y Branch?

Staff Branch

staffNo	sName	position	salary	branch No	bAddress
SL2L	John White	Manager	30000	B005	22 Deer Rd, London
SG37	Ann Beech	Assistant	12000	B003	163 Main St, Glasgow
SG14	David Ford	Supervisor	18000	B003	163 Main St, Glasgow
SA9	Mary Howe	Assistant	9000	B007	16 Argyll St, Aberdeen
SG5	Susan Brand	Manager	24000	B003	163 Main St, Glasgow
SL4I	Julie Lee	Assistant	9000	B005	22 Deer Rd, London

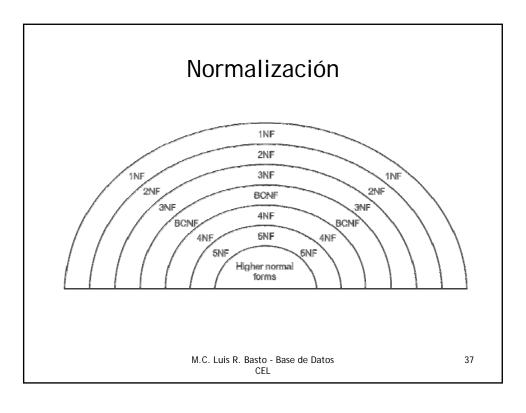
M.C. Luis R. Basto - Base de Datos

35

Normalización

- Descomposición de relaciones
 - Propiedad de combinación sin pérdidas
 - Garantiza que cualquier instancia de la relación original puede ser identificada a partir de las instancias correspondientes de las relaciones más pequeñas.
 - Propiedad de preservación de la dependencia
 - Garantiza que una restricción de la relación original puede mantenerse imponiendo alguna restricción a cada una de las relaciones más pequeñas.

M.C. Luis R. Basto - Base de Datos CEL



Primera Formal Normal

- Forma no normalizada: Tabla que contiene uno o más grupos repetidos.
- Primera Forma Normal (1FN)
 - Una relación en la que la intersección de toda fila y columna contiene un valor y sólo un valor.
- Para transformar una tabla no normalizada a 1FN se tiene que identificar y eliminar grupos repetidos.
 - Conjunto de atributos que contienen múltiples valores para un mismo valor de los atributos designados como clave principal.

M.C. Luis R. Basto - Base de Datos CEL

Primera Formal Normal

- Eliminar grupos repetidos de tablas no normalizadas:
 - Introducir datos apropiados en las columnas vacías de las filas que contienen los datos repetitivos.
 - Colocar los datos repetidos, junto con una copia de los atributos clave originales en una relación independiente.

M.C. Luis R. Basto - Base de Datos

39

Primera Formal Normal

OrdNo	Date	CustNo	Name	Address	ProdNo	Desc	Price	Qty
1	5/1/05	22	Smith	London	A95	Jacket	55	4
					G17	Coat	120	8
					K10	Suit	90	5
2	19/1/05	47	Jones	Paris	G17	Coat	120	9
					D77	Shirt	35	20
3	27/3/05	25	West	Glasgow	E30	Tie	5	25
					D77	Shirt	35	4

M.C. Luis R. Basto - Base de Datos CFL

Segunda Formal Normal

- Basada en la dependencia funcional completa.
- Se aplica a relaciones con claves compuestas.
- La relación con clave principal de un único atributo está automáticamente en forma 2FN.
- 2NF
 - Una relación que está en 1FN y en la que todo atributo que no sea clave principal depende funcionalmente de manera completa de la clave principal.

M.C. Luis R. Basto - Base de Datos

41

Segunda Formal Normal

- Para transformar las relaciones a 2FN implica la eliminación de las dependencias parciales.
- Si hay dependencia parcial, se elimina de la relación los atributos parcialmente dependientes, situándolos en una nueva relación junto con la copia del determinante.

M.C. Luis R. Basto - Base de Datos CFL

Segunda Formal Normal

Df1	clientNo,propertyNo→rentStart,rentFish	Cve. primaria
Df2	clientNo→cName	Dep. parcial
Df3	propertyNo→pAddress, rent, ownerNo, oName	Dep. parcial
Df4	ownerNo→oName	Dep. transitiva
Df5	clientNo, rentStart→propertyNo, pAddress, rentFinish, rent, ownerNo, oName.	Cve. Candidata
Df6	propertyNo, rentStar→clientNo, cName, rentFinish	Cve. candidata

M.C. Luis R. Basto - Base de Datos

43

Segunda Formal Normal

- Client (clientNo, cName)
- Rental (<u>clientNo</u>, <u>propertyNo</u>, rentStar, rentFinish).
- PropertyOwner(<u>propertyNo</u>, pAddress, rent, ownerNo, oName)

M.C. Luis R. Basto - Base de Datos CFL

Tercera Forma Normal

clienNo	cName
CR76	Jhon kay
CR56	Aline Stewart

clientNo	propertyNo	rentStart	rentFinish
CR76	PG4	01-Jul-03	31-Ago-04
CR76	PG16	02-Jul-03	01-Sep-04
CR56	PG4	03-Jul-03	02-Sep-04
CR56	PG36	04-Jul-03	03-Sep-04
CR56	PG16	05-Jul-03	04-Sep-04
		1	

propertyNo	pAddress	rent		ownerNo	oName
PG4	6 Lawrence St, Glasgow		350	CO40	Tina Murphy
PG16	5 Novar Dr, Glasgow		450	CO93	Tony Shaw
PG36	2 Manor Rd, Glasgow		375	CO93	Tony Shaw

M.C. Luis R. Basto - Base de Datos

45

Tercera Forma Normal

- Se necesita eliminar la dependencia transitiva para transformar a la 3FN.
- 3FN:
 - Una relación que está en primera y segunda formas normales y en la que ningún atributo que no sea de clave principal depende transitivamente de la clave principal.
- Si existe una dependencia transitiva, se elimina de la relación los atributos que dependen transitivamente, situándolos en una nueva relación junto con una copia del determinante.

M.C. Luis R. Basto - Base de Datos CFL

Tercera Forma Normal

propertyNo	pAddress	rent		ownerNo
PG4	6 Lawrence St, Glasgow		350	CO40
PG16	5 Novar Dr, Glasgow		450	CO93
PG36	2 Manor Rd, Glasgow		375	CO93

ownerNo	oName
CO40	Tina Murphy
CO93	Tony Shaw

M.C. Luis R. Basto - Base de Datos

47

Forma Normal de Boyce-Codd (BCNF)

 La forma normal de Boyce-Codd (BCNF, por sus siglas en inglés) está basada en dependencias funcionales que toman en consideración todas las claves candidatas de una relación; sin embargo, BCNF tiene también restricciones adicionales, si se compara con la definición general de 3NF.

> M.C. Luis R. Basto - Base de Datos CEL

Forma Normal de Boyce-Codd (BCNF)

- La definición de BCNF dicta: Una relación están en BCNF, si y solo sí, todo determinante es una clave candidata.
- Para comprobar si una relación está en BCNF se identifican todos los determinantes y se comprueba que sean claves candidatas.

M.C. Luis R. Basto - Base de Datos

49

Forma Normal de Boyce-Codd (BCNF)

- La diferencia entre 3FN y BCNF es que para una dependencia funcional A→B, la 3NF permite esta dependencia en una relación si B es un atributo de clave primaria y A no es una clave candidata.
- Mientras que, BCNF insiste en que para que esta dependencia permanezca en una relación, A debería ser una clave candidata.

M.C. Luis R. Basto - Base de Datos CEL

Forma Normal de Boyce-Codd (BCNF)

- Toda relación en BCNF está también en 3NF. Sin embargo, una relación en 3NF no necesariamente está en BCNF.
- Consideremos de nuevo las relaciones Client, Rental, PropertyForRent y Owner.

Client(clientNo, cName)
Rental(clientNo, propertyNo, rentStart, rentFish)
PropertyForRent (propertyNo, pAddress, rent, ownerNo)
Owner(ownerNo, oName)

M.C. Luis R. Basto - Base de Datos

51

Forma Normal de Boyce-Codd (BCNF)

- Las relaciones PropertyForRent y Owner están en BCNF, ya que cada relación tiene un único determinante, que es la clave candidata.
- La relación Rental tiene a los tres determinantes (clientNo, propertyNo), (clientNo, rentStart) y (propertyNo, rentStart) tal y como sigue:

clientNo,propertyNo→rentStart,rentFish clientNo, rentStart→propertyNo, rentFinish propertyNo, rentStar→clientNo, rentFinish

> M.C. Luis R. Basto - Base de Datos CEL

Forma Normal de Boyce-Codd (BCNF)

- Como los tres determinantes de la relación Rental son también claves candidatas, la relación Rental está también en BCNF.
- La violación de BCNF es bastante raro que se dé, ya que sólo puede producirse bajo condiciones muy específicas.

M.C. Luis R. Basto - Base de Datos

53

Forma Normal de Boyce-Codd (BCNF)

- La posibilidad de violar las condiciones de BCNF puede aparecer cuando:
 - La relación contenga dos o más claves candidatas compuestas; o
 - Las claves candidatas solapen, es decir, tenga al menos un atributo en común.

M.C. Luis R. Basto - Base de Datos CFL