Formas Normales

- Normalización Introducción
- Primera Forma Normal
- Segunda Forma Normal
- Tercera Forma Normal
- Forma Normal de Boyce-Codd
- Dependencias Multivaluadas
- Cuarta Forma Normal

In.Co. - Facultad de Ingeniería Curso : Fundamentos de Bases de Datos

Tema 4 - Diseño Relacional 1

Normalización

Introducción

- En el proceso de normalización se somete un esquema relación (er) a una serie de pruebas para "certificar" si pertenece o no a una cierta forma normal.
- Puede considerarse como un proceso durante el cual los er insatisfactorios se descomponen repartiendo sus atributos entre ers más pequeños que poseen propiedades deseables.
- Las formas normales, sin considerar otros factores, no garantizan un buen diseño de BD. Props adicionales:
 - » Join sin pérdida
 - » Preservación de dependencias

Superclave

◆ Superclave

– Una superclave de R = $\{A_1, ..., A_n\}$ es un conjunto de atributos $S \subseteq R$ tal que no existen 2 tuplas t_1 y t_2 en ningún r tal que $t_1[S] = t_2[S]$.

In.Co. - Facultad de Ingeniería Curso : Fundamentos de Bases de Datos

Tema 4 - Diseño Relacional 3

Clave

Clave

- Una clave K es una superclave que cumple que si se le quita alguno de sus atributos, deja de ser superclave.

Clave Candidata

◆ Clave candidata, clave primaria

 Si una relacion tiene mas de una clave, cada una es una clave candidata. Una de ellas es arbitrariamente designada como clave primaria. El resto son secundarias.

In.Co. - Facultad de Ingeniería Curso : Fundamentos de Bases de Datos

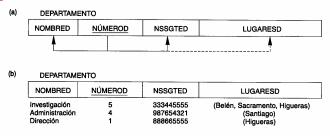
Tema 4 - Diseño Relacional 5

Primera Forma Normal (1NF)

Definición

 Los dominios de los atributos deben incluir solo valores atómicos (los atributos no pueden ser multivaluados ni compuestos)

◆ Ejemplo



In.Co. - Facultad de Ingeniería Curso : Fundamentos de Bases de Datos

Definiciones

Atributo Primo

 Un atributo del esquema relación R es **primo** si es miembro de alguna clave de R.

In.Co. - Facultad de Ingeniería Curso : Fundamentos de Bases de Datos

Tema 4 - Diseño Relacional 7

Definiciones

◆ Dependencia Total

 X→Y es una df total si la eliminación de cualquier atributo A de X hace que la df deje de ser válida. (no tiene atr. redundantes a la izq.)

In.Co. - Facultad de Ingeniería Curso : Fundamentos de Bases de Datos

Definiciones

Dependencia Parcial

 $-X\rightarrow Y$ es una df **parcial** si es posible eliminar un atributo A de X, y la df sigue siendo válida.

In.Co. - Facultad de Ingeniería Curso : Fundamentos de Bases de Datos

Tema 4 - Diseño Relacional 9

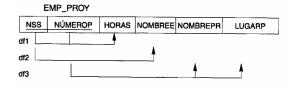
Segunda Forma Normal (2NF)

Definición

- Un er R está en 2NF si ningún atributo no primo A de R depende parcialmente de cualquier clave de R.

Segunda Forma Normal (2NF)

◆ Ejemplo

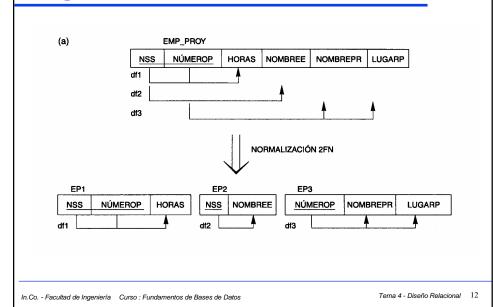


- -El atributo no primo NOMBREE viola 2NF, por la df2
- -Los atr no primos NOMBREPR y LUGARP violan 2NF, por la df3

In.Co. - Facultad de Ingeniería Curso : Fundamentos de Bases de Datos

Tema 4 - Diseño Relacional 11

Segunda Forma Normal (2NF)



Definiciones

◆ Dependencia Transitiva

– Una df $X\rightarrow Y$ en un er R es una df **transitiva** si existe un conjunto de atributos Z que no sea un subconjunto de una clave de R, y se cumplen tanto $X \rightarrow Z$ como $Z \rightarrow Y$.

In.Co. - Facultad de Ingeniería Curso : Fundamentos de Bases de Datos

Tema 4 - Diseño Relacional 13

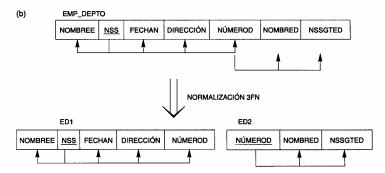
Tercera Forma Normal (3NF)

Definición

- Un er R está en 3NF si está en 2NF y ningún atributo no primo de R depende transitivamente de una clave de R.
- Un er R está en 3NF si, siempre que una df X→A se cumple en R, o bien (a) X es una superclave de R, o (b) A es un atributo primo de R.

Tercera Forma Normal (3NF)

◆ Ejemplo



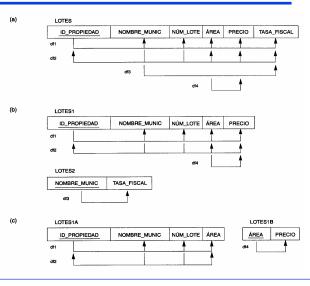
-Las dfs NUMEROD→NOMBRED y NUMEROD→NSSGTED violan 3NF

In.Co. - Facultad de Ingeniería Curso : Fundamentos de Bases de Datos

Tema 4 - Diseño Relacional 15

Tercera Forma Normal (3NF)





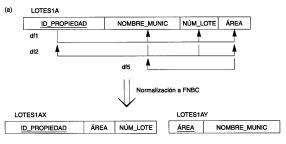
In.Co. - Facultad de Ingeniería Curso : Fundamentos de Bases de Datos

Forma Normal de Boyce-Codd (BCNF)

Definición

 Un er R está en BCNF si, siempre que una df X→A se cumple en R, entonces X es una superclave de R.

◆ Ejemplo



In.Co. - Facultad de Ingeniería Curso : Fundamentos de Bases de Datos

Tema 4 - Diseño Relacional 17

Forma Normal de Boyce-Codd (BCNF)

◆ Ejemplo

Imparte (estudiante, curso, profesor)

F = { estudiante, curso → profesor profesor → curso }

3NF

Claves: {estudiante, curso} y {estudiante, profesor}

Descomposiciones posibles:

{estudiante, profesor} y {estudiante, curso}

{curso, profesor} y {curso, estudiante}

{profesor, curso} y {profesor, estudiante}

In.Co. - Facultad de Ingeniería Curso : Fundamentos de Bases de Datos

Algoritmos de diseño

- Descomposición de relaciones
- Preservación de dependencias
- Descomposición en 3NF preservando las dfs
- Join sin pérdida. Propiedad
- Test de join sin pérdida
- Descomposición en BCNF con JSP
- Descomposición en 3NF con JSP y pres de dfs
- Problemas con valores nulos y tuplas colgantes

In.Co. - Facultad de Ingeniería Curso : Fundamentos de Bases de Datos

Tema 4 - Diseño Relacional 19

Descomposición de relaciones

- ◆ Esquema relación universal R
 - $-R = (A_1, A_2, ..., A_n)$, que contiene todos los atributos de la BD

Descomposición de relaciones

- ◆ Descomposición de R, D
 - $-D = (R_1, R_2, ..., R_m)$, que se obtiene mediante los algoritmos que realizan la descomposición utilizando las dependencias funcionales
 - − Se debe verificar: $\cup_{i=1}^{m} R_i = R$

In.Co. - Facultad de Ingeniería Curso : Fundamentos de Bases de Datos

Tema 4 - Diseño Relacional 21

Preservación de dependencias

- Proyección de un conjunto de dependencias sobre un Esquema de Relación
 - Dado un conjunto de dfs F sobre R, la **proyección** de F sobre R_i , $\Pi_{Ri}(F)$, donde R_i es un subconj de R, es el conj de dfs X→Y en F+ tal que los atributos en X∪Y estén todos contenidos en R_i.

Preservación de dependencias

- ◆ Preservación de dependencias
 - Una descomposición D = $(R_1, R_2, ..., R_m)$ de R preserva las dependencias respecto a F si se cumple: $((\Pi_{R_1}(F)) \cup ... \cup (\Pi_{R_m}(F))) + = F +$

In.Co. - Facultad de Ingeniería Curso : Fundamentos de Bases de Datos

Tema 4 - Diseño Relacional 23

Descomposición en 3NF con pres de dfs

- Algoritmo
 - 1. Encontrar un cubrimiento minimal G para F;
 - 2. Para cada miembro izq X de una df que aparezca en G crear un er $\{X \cup A_1 \cup A_2 ... \cup A_m\}$ en D, donde $X \rightarrow A_1, \ X \rightarrow A_2, \ \dots, \ X \rightarrow A_m$ sean las únicas dfs en G con X como miembro izq;
 - 3. Colocar cualesquier atributos restantes en un solo er para asegurar la prop de preservación de dependencias;

Join sin Pérdida

Definición

- Una descomposición D = $(R_1, R_2, ..., R_m)$ de R tiene la propiedad de JSP respecto al conjunto de dfs F sobre R, si por cada instancia de relación r de R que satisfaga F, se cumple lo siguiente:

*
$$(\Pi_{R1}(r), ..., \Pi_{Rm}(r)) = r$$

In.Co. - Facultad de Ingeniería Curso : Fundamentos de Bases de Datos

Tema 4 - Diseño Relacional 25

Join sin Pérdida

Propiedad

 $-D = (R_1, R_2)$ de R tiene JSP respecto a F sobre R sii - la df $(R_1 \cap R_2) \rightarrow (R_1 - R_2)$ está en F+ ó - la df $(R_1 \cap R_2) \rightarrow (R_2 - R_1)$ está en F+

Test de join sin pérdida

Algoritmo

- 1. crear una matriz S con una fila i por cada relación Ri en la desc D, y una columna j por cada atributo A_i en R;
- 2. hacer S(i,j) := b_{ii} para todas las entradas de la matriz;
- 3. para cada fila i que represente el er Ri para cada columna j que represente el atributo A_i si R_i incluye a A_i entonces hacer $S(i,j) := a_i$;
- 4. repetir hasta que una ejecución no modifique S para cada df X→Y en F igualar los símbolos en los atributos de Y para aquellas filas que coinciden en los atributos de X;
- 5. si una fila tiene todos símbolos "a", la desc es con JSP, en caso contrario, no lo es;

In.Co. - Facultad de Ingeniería Curso : Fundamentos de Bases de Datos

Tema 4 - Diseño Relacional 27

Test de join sin pérdida

Ejemplo

(c) R=(NSS, NOMBREE, NÚMEROP, NOMBREPR, LUGARP, HORAS) R1=EMP=(NSS, NOMBREE) R2=PROYECTO=(NÚMEROP, NOMBREPR, LUGARP) R3=TRABAJA_EN=(NSS, NÚMEROP, HORAS)

D=(R1, R2, R3)

 $\textbf{F=}(\textbf{NSS} \xrightarrow{} \textbf{NOMBREE}; \textbf{NÚMEROP} \xrightarrow{} \textbf{(NOMBREPR, LUGARP)}; \{\textbf{NSS, NÚMEROP}) \xrightarrow{} \textbf{HORAS} \}$

	NSS	NOMBREE	NUMEROP	NOMBREPR	LUGARP	HORAS	_
R1	a ₁	a ₂	b ₁₃	b ₁₄	b ₁₅	^b 16	
R2	b ₂₁	b ₂₂	^a 3	a ₄	a ₅	^b 26	
R3	a ₁	b ₃₂	a ₃	^b 34	b ₃₅	^a 6	

(matriz original S al principio del algoritmo)

	NSS	NOMBREE	NÚMEROP	NOMBREPR	LUGARP	HORAS
R1	a ₁	a ₂	b ₁₃	b ₁₄	b ₁₅	b ₁₆
R2	b ₂₁	b ₂₂	a ₃	a ₄	a ₅	b ₂₆
R3	a ₁	832 a2	^a 3	b34 ^a 4	b ₃₅ a ₅	^a 6

In.Co. - Facultad de Ingeniería Curso : Fundamentos de Bases de Datos

Descomposición en BCNF con JSP

Algoritmo

- 1. hacer $D := \{ R \};$
- 2. mientras haya un er Q en D que no esté en BCNF hacer comenzar

escoger un er Q en D que no esté en BCNF; encontrar una df $X\rightarrow Y$ en Q que viole BCNF; reemplazar Q en D por dos esquemas (Q - Y) y (X \cup Y)

In.Co. - Facultad de Ingeniería Curso : Fundamentos de Bases de Datos

Tema 4 - Diseño Relacional 29

Desc en 3NF con JSP y pres de dfs

Algoritmo

- 1. encontrar un cubrimiento minimal G para F;
- 2. para cada miembro izq X de una df que aparezca en G crear un er $\{X \cup A_1 \cup A_2 ... \cup A_{1m}\}$ en D, donde $X {\to} \, A_{\scriptscriptstyle 1}, \, X {\to} \, A_{\scriptscriptstyle 2}, \, ... \; , \, X {\to} \, A_{\scriptscriptstyle m}$ sean las únicas dfs en G con X como miembro izq;
- 3. colocar cualesquier atributos restantes en un solo er;
- 4. si ninguno de los er contiene una clave de R, crear un er adicional que contenga atributos que formen una clave de R;

Problemas con nulos

◆ Ejemplo

NOMBREE	NSS	FECHAN	DIRECCIÓN	NÚMD
Silva, José B. Vizcarra, Federico T. Zapata, Alicia J. Valdés, Jazmín S. Nieto, Ramón K. Esparza, Josefa A. Jabbar, Ahmed V. Botelio, Jaime E. Bernal, Andrés C.	123456789 333445555 999887777 987654321 666884444 453453453 987987987 888665555 999775555	09-ENE-55 08-DIC-45 19-JUL-58 20-JUN-31 15-SEP-52 31-JUL-62 29-MAR-54 10-NOV-27 26-ABR-55	Fresnos 731, Higueras, MX Valle 638, Higueras, MX Castillo 3321, Sucre, MX Bravo 291, Belén, MX Espiga 975, Heras, MX Rosas 5631, Higueras, MX Dalias 980, Higueras, MX Sorgo 450, Higueras, MX Becerra 6530, Belén, MX Beiuco 7654, Higueras, MX	5 4 4 5 5 4 1 nulo
Benítez, Carlos M.	888664444	09-ENE-53	Dejuco 7004, Frigueias, MA	11010
	DEPARTAM	ENTO		
	NOMBRED	NÚMD	NSSGTED	
	Investigación	5	333445555	
	Administración	4	987654321 888665555	

In.Co. - Facultad de Ingeniería Curso : Fundamentos de Bases de Datos

Tema 4 - Diseño Relacional 31

Problemas con nulos

NOMBREE	NSS	FECHAN	DIRECCIÓN	NÚMD	NOMBRED	NSSGTED
Silva, José B.	123456789	09-ENE-55	Fresnos 731, Higueras, MX	5	Investigación	333445555
Vizcarra, Federico T.	333445555	08-DIC-45	Valle 638, Higueras, MX	5	Investigación	333445555
Zapata, Alicia J.	999887777	19-JUL-58	Castillo 3321, Sucre, MX	4	Administración	987654321
Valdés, Jazmín S.	987654321	20-JUN-31	Bravo 291, Belén, MX	4	Administración	987654321
	666884444	15-SEP-52	Espiga 975, Heras, MX	5	Investigación	333445555
Nieto, Ramón K.		31-JUL-62	Rosas 5631, Higueras, MX	5	Investigación	333445555
Esparza, Josefa A.	453453453	29-MAR-59	Dalias 980, Higuera, MX	4	Administración	987654321
Jabbar, Ahmed V.	987987987	10-NOV-27	Sorgo 450, Higueras, MX	1	Dirección	888665555
Botello, Jaime E.	888665555	10-NOV-21	301go 430, i ligacias, ilix			
(c)						
NOMBREE	NSS	FECHAN	DIRECCIÓN	NÚMD	NOMBRED	NSSGTED
Silva, José B.	123456789	09-ENE-55	Fresnos 731, Higueras, MX	5	Investigación	333445555
Vizcarra, Federico T.	333445555	08-DIC-45	Valle 638, Higueras, MX	5	Investigación	333445555
Zapata, Alicia J.	999887777	19-JUL-58	Castillo 3321, Sucre, MX	4	Administración	987654321
Valdés, Jazmín S.	987654321	20-JUN-31	Bravo 291, Belén, MX	4	Administración	987654321
Nieto, Ramón K.	666884444	15-SEP-52	Espiga 975, Heras, MX	5	Investigación	333445555
Esparza, Josefa A.	453453453	31-JUL-62	Rosas 5631, Higueras, MX	5	Investigación	333445555
Jabbar, Ahmed V.	987987987	29-MAR-59	Dalias 980, Higuera, MX	4	Administración	987654321
Botello, Jaime E.	888665555	10-NOV-27	Sorgo 450, Higueras, MX	1	Dirección	888665555 nulo
Bernal, Andrés C.	999775555	26-ABR-55	Becerra 6530, Belén, MX	nulo	nulo	nulo
Benitez, Carlos M.	888664444	09-ENE-53	Bejuco 7654, Higueras, MX	nulo	nulo	HUIO

Problemas con tuplas colgantes

(a) EMPLEADO_1

NOMBREE	NSS	FECHAN	DIRECCIÓN
Silva, José B.	123456789	09-ENE-55	Fresnos 731, Higueras, MX
Vizcarra, Federico T.	333445555	08-DIC-45	Valle 638, Higueras, MX
Zapata, Alicia J.	999887777	19-JUL-58	Castillo 3321, Sucre, MX
Valdés, Jazmín S.	987654321	20-JUN-31	Bravo 291, Belén, MX
Nieto, Ramón K.	666884444	15-SEP-52	Espiga 975, Heras, MX
Esparza, Josefa A.	453453453	31-JUL-62	Rosas 5631, Higueras, MX
Jabbar, Ahmed V.	987987987	29-MAR-54	Dalias 980, Higueras, MX
Botello, Jaime E.	888665555	10-NOV-27	Sorgo 450, Higueras, MX
Bernal, Andrés C.	999775555	26-ABR-55	Becerra 6530, Belén, MX
Benítez, Carlos M.	888664444	09-ENE-53	Bejuco 7654, Higueras, MX

(c) EMPLEADO 3

LMIFELADO_3						
NSS	NÚMD					
123456789	5					
333445555	5					
999887777	4					
987654321	4					
666884444	5					
453453453	5					
987987987	4					
888665555	1					

In.Co. - Facultad de Ingeniería Curso : Fundamentos de Bases de Datos

Tema 4 - Diseño Relacional 33

Resumen

- ◆ Se presentaron las ideas básicas de la teoría de diseño relacional.
 - Dependencia Funcional
 - Forma Normal
 - Descomposición
 - Preservación de Dependencias
 - Join Sin Pérdida
 - Algoritmos de Normalización.

Resumen INF 2NF 3NF BCNF In.Co. - Facultad de Ingeniería Curso : Fundamentos de Bases de Datos Tema 4 - Diseño Relacional 35