

Normalización

07/Abril/2017



Normalización

Normalización - Marco General

- **Calidad de Diseño.** Necesidad de evaluar si una forma de agrupar atributos en un esquema es mejor que otra
- **Niveles.**
 - 1 **Lógico (o Conceptual).** Un buen diseño de esquemas a este nivel habilita a los usuarios a entender el significado de los datos de las relaciones
 - 2 **Implementación (o de Almacenamiento Físico).** Cómo se almacenan y actualizan las tuplas
- **Salida del Diseño.** Conjunto de relaciones
- **Objetivos.**
 - **Preservar la Información.** Conceptos
 - **Minimizar Redundancia** Evitar almacenamiento de información redundante
- **Pautas de Diseño.** Cuatro pautas informales de diseño pueden utilizarse como medida para determinar la calidad de un diseño:
 - 1 Estar seguro que semántica de atributos en esquemas es clara
 - 2 Reducir la información redundante en tuplas
 - 3 Reducir la cantidad de valores NULL en tuplas
 - 4 Deshabilitar la posibilidad de generar tuplas espúreas
- **Independencia.** Estas pautas NO son siempre independientes unas de otras

Normalización

Normalización - Pauta Nro. 1 - Semántica

- **Semántica.** Cuanto más fácil es explicar la semántica de los esquemas, mejor es el diseño.

- **Ejemplo.**

EMPLEADO			
E.Nombre	E.DNI	E.Fecha_Nacimiento	Dirección_Laboral
PROYECTO			
P.Nombre	P.Número		
TRABAJA_EN			
E.DNI	P.Número		

- **Pauta Nro. 1**

- Diseñar esquemas tal que sea fácil de explicar su significado
- No combinar atributos de diversos tipos de entidades y relaciones en una misma relación

- **Contraejemplo.**

EMPLEADO_PROYECTO					
E.Nombre	E.DNI	E.Fecha_Nacimiento	Dirección	P.Nombre	P.Número

- Mezcla atributos de EMPLEADO con PROYECTO
- Desde el punto de vista de la lógica, puede ser correcto
- Deficiente en cuanto a la calidad mencionada por la Pauta Nro. 1
- Puede ser utilizado como vista

Normalización

Normalización - Pauta Nro. 2 - Almacenamiento

- **Objetivo.** Minimizar espacio de almacenamiento a través del diseño
- **Ejemplo.** ¿Qué diseño ocupa menos espacio de almacenamiento?

Diseño "A"

EMPLEADO			
E.Nombre	E.DNI	E.Fecha_Nacimiento	Nro.Depto
Diego	20222333	11/12/1970	5
Laura	33456234	02/04/1985	5
Marina	45432345	23/07/2006	2
Santiago	24345345	18/02/1975	5
...

DEPARTAMENTO

Nro.Depto	D.Nombre
5	Publicidad y Promoción
2	Reclutamiento y Selección

Diseño "B"

EMPLEADO_DEPARTAMENTO				
E.Nombre	E.DNI	E.Fecha_Nacimiento	Nro.Depto	D.Nombre
Diego	20222333	11/12/1970	5	Publicidad y Promoción
Laura	33456234	02/04/1985	5	Publicidad y Promoción
Marina	45432345	23/07/2006	2	Reclutamiento y Selección
Santiago	24345345	18/02/1975	5	Publicidad y Promoción
...

- **Diseño "B"** almacena NATURAL JOIN de **Diseño "A"**
- En **Diseño "B"** se repiten valores de Depto.
- **Anomalías de Actualización.** Almacenar NATURAL JOINs introduce problemas adicionales. **Anomalías.** Inserción, Delección y Modificación.

Normalización

Normalización - Pauta Nro. 2 - Almacenamiento

1. Anomalías de Inserción.

E.Nombre	E.DNI	E.Fecha_Nacimiento	Nro.Depto	D.Nombre
Diego	20222333	11/12/1970	5	Publicidad y Promoción
Laura	33456234	02/04/1985	5	Publicidad y Promoción
Marina	45432345	23/07/2006	2	Reclutamiento y Selección
Santiago	24345345	18/02/1975	5	Publicidad y Promoción
...

- ¿Qué sucede si se desea insertar un nuevo empleado y se desconoce ó aún no ha sido asignado a un Departamento?

Insertar nuevo empleado requiere incluir valores en atributos de departamento o NULL (si aún no ha sido asignado a ninguno)

E.Nombre	E.DNI	E.Fecha_Nacimiento	Nro.Depto	D.Nombre
...
Santiago	24345345	18/02/1975	5	Publicidad y Promoción
Tamara	27354632	28/02/1979	NULL	NULL

- ¿Qué problema surge al insertar empleado asociado al Depto. 5?

Insertar nuevo empleado a departamento 5, requiere que los datos del departamento sean *consistentes* con el resto de los registros

E.Nombre	E.DNI	E.Fecha_Nacimiento	Nro.Depto	D.Nombre
...
Santiago	24345345	18/02/1975	5	Publicidad y Promoción
Tamara	27354632	28/02/1979	5	Publicaciones y Prop.

Normalización

Normalización - Pauta Nro. 2 - Almacenamiento

1. Anomalías de Inserción.

E.Nombre	E.DNI	E.Fecha_Nacimiento	Nro.Depto	D.Nombre
Diego	20222333	11/12/1970	5	Publicidad y Promoción
Laura	33456234	02/04/1985	5	Publicidad y Promoción
Marina	45432345	23/07/2006	2	Reclutamiento y Selección
Santiago	24345345	18/02/1975	5	Publicidad y Promoción
...

- ¿Es posible insertar un nuevo departamento que aún no posee empleados asignados? **¡No!**

- NULL en campos de empleados viola la integridad de la entidad (NULL en atributo clave E.DNI)
- Quando se asigna el primer empleado a dicho depto. esta tupla ya no es mas necesaria.

Normalización

Normalización - Pauta Nro. 2 - Almacenamiento

1. Anomalías de Delección.

E.Nombre	E.DNI	E.Fecha_Nacimiento	Nro.Depto	D.Nombre
Diego	20222333	11/12/1970	5	Publicidad y Promoción
Laura	33456234	02/04/1985	5	Publicidad y Promoción
Marina	45432345	23/07/2006	2	Reclutamiento y Selección
Santiago	24345345	18/02/1975	5	Publicidad y Promoción

- ¿Qué consecuencia tiene eliminar el registro correspondiente a Marina?

E.Nombre	E.DNI	E.Fecha_Nacimiento	Nro.Depto	D.Nombre
Diego	20222333	11/12/1970	5	Publicidad y Promoción
Laura	33456234	02/04/1985	5	Publicidad y Promoción
Santiago	24345345	18/02/1975	5	Publicidad y Promoción

Se pierde toda la información correspondiente al departamento 2

Normalización

Normalización - Pauta Nro. 2 - Almacenamiento

1. Anomalías de Modificación.

E.Nombre	E.DNI	E.Fecha_Nacimiento	Nro.Depto	D.Nombre
Diego	20222333	11/12/1970	5	Publicidad y Promoción
Laura	33456234	02/04/1985	5	Publicidad y Promoción
Marina	45432345	23/07/2006	2	Reclutamiento y Selección
Santiago	24345345	18/02/1975	5	Publicidad y Promoción

- ¿Qué sucede si se desea modificar "Publicidad y Promoción" por "Publicidad, Promoción y Comunicación Integral"?
Modificar el valor de un atributo de un departamento requiere modificar TODAS las tuplas de ese departamento. Caso contrario, se generan **inconsistencias**.

E.Nombre	E.DNI	E.Fecha_Nacimiento	Nro.Depto	D.Nombre
Diego	20222333	11/12/1970	5	Publicidad, Promoción y Comunicación Integral
Laura	33456234	02/04/1985	5	Publicidad, Promoción
Marina	45432345	23/07/2006	2	Reclutamiento y Selección
Santiago	24345345	18/02/1975	5	Publicidad, Promoción

Normalización

Normalización - Pauta Nro. 2 - Almacenamiento

- **Pauta Nro. 2.**
 - Diseñar esquemas tal que no permitan anomalías de inserción, deletación y modificación
 - Si permiten anomalías, señalarlas claramente y asegurar que programas que actualizan BD operarán correctamente
- **Performance.**
 - Notar que esta pauta puede ser violada en favor de la performance
 - Ejemplo. Guardar en cada factura cuánto falta pagar (saldo). Esto claramente se puede recuperar "recorriendo" los pagos asociados a una factura, pero hay que hacerlo cada vez que un usuario pregunta cuánto debe un cliente determinado, y es una pregunta bastante frecuente. El costo de esto es que, cada vez que se paga una factura, o se anula un pago hay que ir a actualizar ese número
 - En tal caso se debe señalar y actuar en consecuencia (Ej. triggers/store procedures que realicen automáticamente actualizaciones)

Normalización

Normalización - Pauta Nro. 3 - NULLs

- **Esquemas.** Atributos no relacionados y agrupados en una misma tabla pueden generar múltiples NULLs en una misma tupla.
- **Ejemplo.**
EMPLEADO_DEPARTAMENTO

E.Nombre	E.DNI	E.Fecha_Nacimiento	Nro_Depto	D.Nombre
Santiago	24345345	18/02/1975	5	Publicidad y Promoción
Tamara	27354632	28/02/1979	NULL	NULL
- **Problemas.** ¿Qué sucede en cuanto espacio, semántica, JOIN?
 - Desperdicio espacio almacenamiento
 - JOINS (en presencia de NULLs, INNER JOIN produce distinto resultado vs. OUTER JOIN)
 - ¿Cómo se interpretan funciones de agregación (COUNT, SUM, etc.)?
 - Diversas interpretaciones de NULL
 - El resultado no aplica a la tupla. Ej. Registro_Conducir no aplica a menores
 - Valor desconocido. Ej. Fecha_Nacimiento de un empleado puede ser desconocida
 - Valor conocido, pero ausente. Ej. Teléno_Hogar de un empleado existe pero no ha sido almacenado aún

Normalización

Normalización - Pauta Nro. 3 - NULLs

- **Pauta Nro. 3.**
 - Evitar asignar atributos a relaciones, cuando estos frecuentemente pueden ser NULLs
 - Si NULLs son inevitables, asegurar que las situaciones son excepcionales y no aplican a la mayoría de las tuplas

Normalización

Normalización - Pauta Nro. 4 - Tuplas Espúreas

- **Ejemplo. Esquema original**
EMPLEADO_PROYECTO

E.Nombre	E.DNI	E.Fecha_Nacimiento	Nro_PROYECTO	P.Ubicación
Diego	20222333	11/12/1970	5	Argentina
Laura	33456234	02/04/1985	5	Argentina
Marina	45432345	23/07/2006	2	Uruguay
Santiago	24345345	18/02/1975	5	Argentina
- **Descomposición.**

E.DNI	E.Fecha_Nacimiento	Nro_PROYECTO	P.Ubicación
20222333	11/12/1970	5	Argentina
33456234	02/04/1985	5	Argentina
45432345	23/07/2006	2	Uruguay
24345345	18/02/1975	5	Argentina

E.Nombre	P.Ubicación
Diego	Argentina
Laura	Argentina
Marina	Uruguay
Santiago	Argentina
- ¿Qué problema genera esta descomposición?
No permite recuperar información original de EMPLEADO_PROYECTO
- ¿Cuál es el resultado de aplicar NATURAL JOIN?
Produce **tuplas espúreas** (información no válida)

E.DNI	E.Fecha_Nacimiento	Nro_PROYECTO	P.Ubicación	E.Nombre
20222333	11/12/1970	5	Argentina	Diego
33456234	02/04/1985	5	Argentina	Diego
24345345	18/02/1975	5	Argentina	Diego
...

Normalización

Normalización - Pauta Nro. 4 - Tuplas Espúreas

- **No deseable.** Esta descomposición no es deseable porque cuando se intenta la reconstrucción a través de NATURAL JOIN no se obtiene información correcta
- **Causa.** P_Ubicación, relaciona ambos esquemas, pero no es ni clave primaria ni clave foránea de ninguno de ellos
- **Pauta Nro. 4.**
 - Diseñar esquemas tal que puedan ser relacionados por atributos que se encuentren apropiadamente relacionados por medio de condiciones de igualdad entre ellos (clave primaria, clave foránea), para evitar generación de tuplas espúreas
 - Evitar relaciones que contengan atributos de matching que no sean combinación de claves foránea/clave primaria porque JOINS sobre ellos pueden producir tuplas espúreas

Dependencias Funcionales

- **Propósito.** Herramienta formal para el análisis de esquemas. Permite detectar y describir problemas descriptos previamente
- **Informalmente.** Restricción entre dos conjuntos de atributos X e Y de una BD. Los valores que toman los atributos de Y dependen de los valores que tomen X
- **Ejemplo.** EMPLEADO_PROYECTO

	E_DNI	P_Número	Horas	E_Nombre	P_Nombre	P_Ubicación
DF 1			↑	↑	↑	↑
DF 2				↑	↑	↑
DF 3			↑			
- **DFs.**
 - $\{E_DNI, P_Número\} \rightarrow Horas$
 - $E_DNI \rightarrow E_Nombre$
 - $P_Número \rightarrow \{P_Nombre, P_Ubicación\}$

Dependencias Funcionales

- **Formalmente.**
 - Esquema relacional de la BD posee n atributos A_1, A_2, \dots, A_n
 - Pensar toda la BD descrita por un solo esquema universal $R = \{A_1, A_2, \dots, A_n\}$. Esto no implica que realmente la BD se almacene como una tabla universal. Sólo se usará este concepto para construir la teoría formal de las dependencias de datos.
- **Definición.**
 - Sean X e Y dos conjuntos de atributos incluidos en R
 - La dependencia funcional (DF) indicada como $X \rightarrow Y$ especifica una restricción sobre las posibles tuplas que pueden conformar una instancia r de R
 - Restricción: para cualquiera dos tuplas t_1 y t_2 en r tal que $t_1[X] = t_2[X]$, se debe cumplir $t_1[Y] = t_2[Y]$

● **Ejemplo.**

EMPLEADO_PROYECTO					
E_DNI	P_Número	Horas	E_Nombre	P_Nombre	P_Ubicación
20222333	2	123	Diego	Área 51	C.A.B.A
20222333	5	12	Diego	Vaca viva	Neuquén

DF 2 |-----↑

Dependencias Funcionales

- **Ejemplo.** EMPLEADO_PROYECTO

	E_DNI	P_Número	Horas	E_Nombre	P_Nombre	P_Ubicación
DF 1			↑	↑	↑	↑
DF 2				↑	↑	↑
DF 3			↑			
 - **DFs.**
 - $\{E_DNI, P_Número\} \rightarrow Horas$
 - $E_DNI \rightarrow E_Nombre$
 - $P_Número \rightarrow \{P_Nombre, P_Ubicación\}$
 - **Frase.** "Y es funcionalmente dependiente de X"
 - **Definición 1.** Conjunto de atributos X se denominan **lado izquierdo** de la DF
 - **Definición 2.** Conjunto de atributos Y se denominan **lado derecho** de la DF
- Decidir si las siguientes propiedades son Verdaderas o Falsas**
- **Propiedad 1.** Si X es clave candidata (CK) de R , entonces $X \rightarrow Y \forall$ subconjunto de atributos Y de R . **Verdadera**
 - **Propiedad 1'.** Si X es CK de R , entonces $X \rightarrow R$. **Verdadera**
 - **Propiedad 2.** $X \rightarrow Y$ implica $Y \rightarrow X$. **Falsa**

Dependencias Funcionales

- **Semántica.** DF son propiedad de la semántica (o significado) de los atributos.
- **Diseño.** Diseñadores de las BD deben usar su entendimiento de la semántica de atributos de R para especificar las DF y deberán respetar TODOS los $r(R)$
- **Instancias legales.** $r(R)$ que satisface restricciones de DF se denomina instancia legal, estado legal o extensión legal de R
- **Inferencia de DF.** Dada una relación con sus datos, no es posible determinar sus DF a través de sus valores. Es necesario conocer el significado y relación que existe entre los atributos que la componen
- **Ejemplo. ¿Cuáles son las DF?** DICTA

Profesor	Curso	Libro
Pérez	Algo I	Dijkstra
Fernández	Algo II	Ullman
Ruz	BDs	Elmasri
Pérez	SO	Tanenbaum
- **Existencia.** Una DF puede existir si la cumple una instancia $r(R)$
 - Para “confirmar” la existencia de una DF es necesario conocer la semántica de sus atributos
 - Para “descartar” la existencia de una DF sólo basta mostrar la existencia de tuplas que violan dicha “potencial” DF
- **Notación.** Conjunto de DF, se denota como F
- **Inferencia.** Diseñador especifica DFs que son semánticamente obvias. Existen otras que se cumplen y que pueden ser inferidas de F (para más adelante)

Normalización

FN basadas en PK

- **Se asume.**
 - Se cuenta con el conjunto de DF para cada relación
 - Cada relación tiene designada su Clave Primaria (PK)
- **Proceso de Normalización.**
 - Propuesto por Codd (1972a)
 - A cada esquema ejecutarle una serie de test para **certificar** que satisface una **forma normal**
- **Normalización de los datos.**
 - Proceso de analizar los esquemas, basándose en DF y PK
 - Objetivo: lograr propiedades deseables
 - Minimizar redundancia
 - Minimizar anomalías de inserción, deletación y modificación
 - Esquemas que no pasan ciertos test de **formas normales**, se decomponen en esquemas más pequeños que pasan el test (y sus propiedades)
- **Definición.** La **forma normal** de una relación refiere a la mayor forma normal alcanzada por ella

Normalización

FN basadas en PK

- **Sin garantía.** Las formas normales, consideradas aisladas de otros factores, no garantizan un buen diseño de la BD
- **Propiedades.** Luego de proceso de normalización por descomposición
 - **Nonadditive Join (Lossless Join).** Garantía de que no ocurre problema de generación de tuplas espúreas
 - **Preservación de DF.** Garantía de que cada DF se encuentra representada en algún esquema resultante de la descomposición
- **Lossless Join** debe lograrse a cualquier costo
- **Preservación de DF.** Es deseable, pero en algunos casos es sacrificada

Normalización

FN basadas en PK

- **Súper Clave (SK).** Una SK de $R = \{A_1, A_2, \dots, A_n\}$ es un subconjunto de atributos $S \subseteq R$ con la propiedad de que no hay dos tuplas t_1, t_2 en un estado legal $r(R)$ que cumplan $t_1(S) = t_2(S)$
- **Clave (K).** Una clave K es una SK con la propiedad adicional de que al remover cualquier atributo de K , deja de ser SK. Es decir, K es una SK *minimal*
- **Clave Candidata (CK).** Si un esquema posee más de una clave, cada una de ellas se denominan clave candidata
- **Clave Primaria (PK).** Una de las CK es designada *arbitrariamente* como PK
- **Clave Secundaria.** CK que no es PK
- **Atributo primo.** Atributo de un esquema R que pertenece a alguna CK de R
- **Requisito.** En la práctica, todos los esquemas deben poseer PK
- **Ejercicio.** Proponer un Esquema con todos estos elementos e identificarlos

Normalización

FN basadas en PK - 1FN

- **1FN.**
 - **Prohíbe** relaciones dentro de relaciones o relaciones como valores de atributos dentro de tuplas
 - **Admite** El dominio de un atributo debe incluir sólo valores atómicos (simples e indivisibles). En la tupla, puede tomar 1 solo valor del dominio.

- **Ejemplo.**

DEPARTAMENTO			
D_NOMBRE	D_Número	D_MGR_CUIL	D_Areas_Influencia
Investigación	2	27-23345876-9	{Argentina, Brasil, Uruguay}
Prensa	3	20-17283948-4	{Chile}
Administración	8	27-38476827-2	{Argentina}

DF 1

DEPARTAMENTO			
D_NOMBRE	D_Número	D_MGR_CUIL	D_Areas_Influencia
Investigación	2	27-23345876-9	{Argentina, Brasil, Uruguay}
Prensa	3	20-17283948-4	{Chile}
Administración	8	27-38476827-2	{Argentina}

- ¿Está en 1FN? ¡No! **D_Areas_Influencia no es un atributo atómico**

Normalización

FN basadas en PK - 1FN

- **Técnicas para alcanzar 1FN.**

- 1 Remover atributo que viola 1FN y ubicarlo en una nueva relación, DEPTO_AREAS, junto con la PK D_Número. La nueva relación tiene como PK ambos atributos

DEPARTAMENTO			
D_NOMBRE	D_Número	D_MGR_CUIL	D_Areas_Influencia
Investigación	2	27-23345876-9	{Argentina, Brasil, Uruguay}
Prensa	3	20-17283948-4	{Chile}
Administración	8	27-38476827-2	{Argentina}

DEPARTAMENTO		
D_NOMBRE	D_Número	D_MGR_CUIL
Investigación	2	27-23345876-9
Prensa	3	20-17283948-4
Administración	8	27-38476827-2

DEPTO_AREAS	
D_Número	D_Areas_Influencia
2	Argentina
2	Brasil
2	Uruguay
3	Chile
8	Argentina

Normalización

FN basadas en PK - 1FN

- **Técnicas para alcanzar 1FN.**

- 2 Expandir la PK que permita que exista más de un mismo D_Número, pero con distinta área de influencia.

DEPARTAMENTO			
D_NOMBRE	D_Número	D_MGR_CUIL	D_Areas_Influencia
Investigación	2	27-23345876-9	{Argentina, Brasil, Uruguay}
Prensa	3	20-17283948-4	{Chile}
Administración	8	27-38476827-2	{Argentina}

DEPARTAMENTO			
D_NOMBRE	D_Número	D_MGR_CUIL	D_Area_Influencia
Investigación	2	27-23345876-9	Argentina
Investigación	2	27-23345876-9	Brasil
Investigación	2	27-23345876-9	Uruguay
Prensa	3	20-17283948-4	Chile
Administración	8	27-38476827-2	Argentina

- ¿Qué problema tiene esta solución? Introduce *redundancia* en la relación

Normalización

FN basadas en PK - 1FN

- **Técnicas para alcanzar 1FN.**

- 3 Si se conoce la máxima cantidad de valores que puede tomar el atributo, se pueden generar tantos atributos como esa cantidad.

DEPARTAMENTO			
D_NOMBRE	D_Número	D_MGR_CUIL	D_Areas_Influencia
Investigación	2	27-23345876-9	{Argentina, Brasil, Uruguay}
Prensa	3	20-17283948-4	{Chile}
Administración	8	27-38476827-2	{Argentina}

DEPARTAMENTO					
D_NOMBRE	D_Número	D_MGR_CUIL	D_Area_Influencia_1	D_Area_Influencia_2	D_Area_Influencia_3
Investigación	2	27-23345876-9	Uruguay	Brasil	Argentina
Prensa	3	20-17283948-4	Chile	NULL	NULL
Administración	8	27-38476827-2	Argentina	NULL	NULL

- ¿Qué problema tiene esta solución?
 - Introducción de valores NULL en casos que la tupla no posee 3 valores para área
 - ¿Cuál es la semántica en cuanto a la ubicación de los valores de área?
 - Consultas acerca del área se vuelven más complejas. Ej. Listar todos los Departamentos cuya área de influencia incluye a "Argentina"

Normalización

FN basadas en PK - 1FN

- **Mejor solución.** La primer opción suele ser la mejor porque no sufre de redundancia y es genérica (no se limita a un máximo de valores posibles)
- **Recursividad.** La Técnica se puede utilizar recursivamente para múltiples niveles
- **Múltiples atributos multivaludados.** Debe manejarse con cuidado
- **Ejemplo.**

PERSONA

P_CUIL	P_Cédula_Azul	Teléfonos
27-23345876-9	{JYF 456, PFR 345, KOL 102}	{11-4567-2321, 11-6783-9283}
20-17283948-4	{RUI 234, FGH 736}	{2345-423-3456, 11-2343-2342, 11-2321-2321}

- Aplicando "textualmente" Estrategia Nro. 2.
PERSONA_CEDULA_TELÉFONO

P_CUIL	P_Cédula_Azul	P_Teléfono
--------	---------------	------------

- ¿Qué problema produce? **Genera relación no existente entre P_Cédula_Azul y P_Teléfono**
- **Solución.** Utilizar Estrategia Nro. 1

P_CUIL	P_Cédula_Azul
--------	---------------

P_CUIL	P_Teléfonos
--------	-------------

Normalización

FN basadas en PK - 1FN

- **Relaciones anidadas.** Cuando el valor de una tupla es una relación.
- 1NF prohíbe relaciones anidadas

Normalización

FN basadas en PK - 1FN

- **Ejemplo.**
- | E_CUIL | E.Nombre | Proyectos | |
|---------------|----------|-----------|-------|
| | | P_Número | Horas |
| 27-23345876-9 | Diego | 1 | 20,5 |
| | | 2 | 3,5 |
| 20-17283948-4 | Laura | 4 | 10 |
| 27-38476827-2 | Marina | 2 | 7,5 |
| | | 4 | 11,5 |
| | | 7 | 3,0 |
| ... | ... | ... | ... |
- E_CUIL es PK de EMP_PROY. P_Número es clave parcial de relación anidada
 - **Técnica para alcanzar 1FN.**
 - Mover atributos de relación anidada a una nueva relación
 - Agregar a nueva relación PK de relación original
 - PK de nueva relación: Clave parcial + PK relación original

EMP

E_CUIL	E.Nombre
27-23345876-9	Diego
20-17283948-4	Laura
27-38476827-2	Marina

EMP_PROY

E_CUIL	P_Número	Horas
27-23345876-9	1	20,5
27-23345876-9	2	3,5
20-17283948-4	4	10
27-38476827-2	2	7,5
27-38476827-2	4	11,5
27-38476827-2	7	3,0
...

Normalización

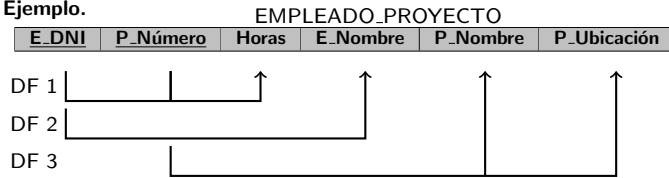
FN basadas en PK - 2FN

- **DF Completa.** Una DF $X \rightarrow Y$ es Completa si al eliminar algún atributo A de X la DF deja de existir
 - **DF Parcial.** Una DF $X \rightarrow Y$ es Parcial si es posible eliminar algún atributo A de X y la DF continúa existiendo
 - **Ejemplo.**
- | E_DNI | P_Número | Horas | E.Nombre | P.Nombre | P.Ubicación |
|-------|----------|-------|----------|----------|-------------|
|-------|----------|-------|----------|----------|-------------|
- DF 1 $\xrightarrow{\quad\quad\quad} \uparrow$
- DF 2 $\xrightarrow{\quad\quad\quad\quad\quad\quad\quad\quad\quad} \uparrow$
- DF 3 $\xrightarrow{\quad\quad\quad\quad\quad\quad\quad\quad\quad\quad\quad\quad\quad\quad\quad} \uparrow$
- Horas depende de manera Completa de PK
 - E.Nombre depende de manera Parcial de PK
 - P.Nombre y P.Ubicación dependen de manera Parcial de PK
 - **2FN.** Un esquema R está en 2FN si todo atributo no primo A de R depende funcionalmente de manera completa de la PK de R
 - **Tips.**
 - Para testear 2FN hay que verificar sólo DFs cuyos lado izq. posean atributos que sean parte de la PK
 - Si la PK se compone de un solo atributo, entonces no es necesario realizar ningún test

Normalización

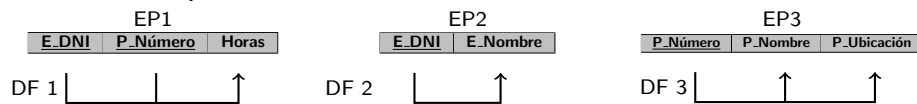
FN basadas en PK - 2FN

Ejemplo.



- ¿Está en 2FN? **¡NO!** Se ve, por DF 2 y DF 3, que hay atributos que dependen parcialmente de la PK

Descomposición en 2FN



Normalización

FN basadas en PK - 3FN

- Dependencia Transitiva** Una DF $X \rightarrow Y$ en R es Transitiva, si existe un conjunto de atributos Z en R que no son ni Clave Candidata ni un subconjunto de alguna Clave de R , tal que $X \rightarrow Z$ y $Z \rightarrow Y$

Ejemplo.



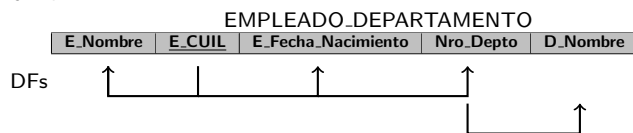
La DF $E.CUIL \rightarrow D.Nombre$ es transitiva a través de Nro_Depto ya que:

- Existe $E.CUIL \rightarrow Nro_Depto$
 - Existe $Nro_Depto \rightarrow D.Nombre$
 - Nro_Depto no es ni clave candidata ni parte de una clave de $EMPLEADO_DEPARTAMENTO$
- 3FN. Un esquema R está en 3FN si está en 2FN y ningún atributo no primo de R depende transitivamente de la PK

Normalización

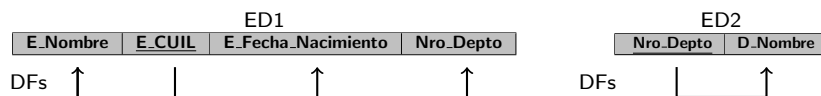
FN basadas en PK - 3FN

Ejemplo.



- ¿Está en 2FN? **¡SÍ!** No hay dependencias parciales sobre la PK
- ¿Está en 3FN? **¡NO!** \exists dependencia transitiva $E.CUIL \rightarrow D.Nombre$

Descomposición en 3FN.



- $ED1 \bowtie ED2$ recompone $EMPLEADO_DEPARTAMENTO$ sin generar tuplas espúreas

Normalización

Definición General

- 2FN / 3FN.** Tienen en cuenta todas las claves candidatas
- 1FN.** Modificación no afecta a 1FN ya que es independiente de claves
- Atributo Primo.** Atributo que es parte de alguna CK

Normalización

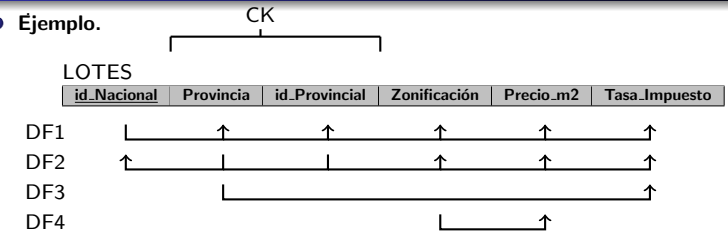
Definición General - 2FN

- **2FN.** Un esquema R está en 2FN si todo atributo no primo A de R no depende parcialmente (de manera funcional) de ninguna clave de R
- **2FN. Definición Alternativa.** Un esquema R está en 2FN si todo atributo no primo A de R depende completamente (de manera funcional) de todas las claves de R

Normalización

Definición General - 2FN

Ejemplo.



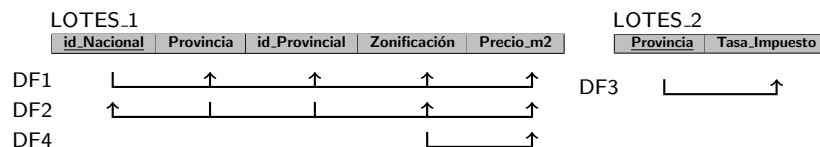
- ¿Está en 2FN? ¡No! Tasa_Impuesto depende parcialmente de una CK (ver DF3)
- Descomposición en 2FN.



Normalización

Definición General - 3FN

- **3FN.** Un esquema R está en 3FN si, para toda dependencia funcional *no trivial* $X \rightarrow A$ de R , se cumple alguna de las siguientes condiciones:
 - X es SK de R
 - A es atributo primo de R
- **DF trivial.** La DF $A \rightarrow B$ es trivial si B es un subconjunto de atributos de A . Ej. $A \rightarrow A$ es una DF trivial
- **Ejemplo.**



- ¿LOTES_1 está en 3FN? ¡No! Debido a DF 4
- ¿LOTES_2 está en 3FN? ¡Si! Provincia es SK

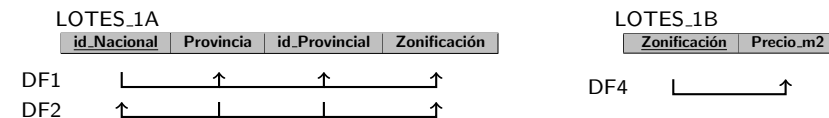
Normalización

Definición General - 3FN

Ejemplo.



- Descomposición en 3FN.



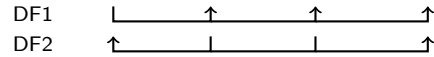
Normalización

Definición General - BCFN

Ejemplo.

LOTES_1A

id_Nacional	Provincia	id_Provincial	Zonificación
-------------	-----------	---------------	--------------



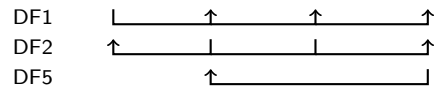
Restricciones adicionales.

- Sólo 2 provincias: San Juan y Mendoza
- Zonificación San Juan: SJ1, SJ2, SJ3, SJ4, SJ5
- Zonificación Mendoza: MA, ME, MI, MO, MU

Nuevo Ejemplo.

LOTES_1A

id_Nacional	Provincia	id_Provincial	Zonificación
-------------	-----------	---------------	--------------



- ¿Está en 3FN? ¡Sí! ... pero existe redundancia. Provincia se puede deducir de Zonificación

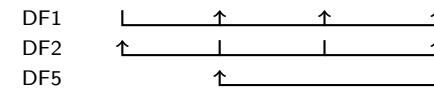
Normalización

Definición General - BCFN

Nuevo Ejemplo.

LOTES_1A

id_Nacional	Provincia	id_Provincial	Zonificación
-------------	-----------	---------------	--------------



Descomposición Boyce-Codd FN (BCFN).

LOTES_1AX

id_Nacional	Zonificación	id_Provincial
-------------	--------------	---------------

LOTES_1AY

Zonificación	Provincia
--------------	-----------

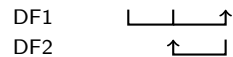
- Redundancia.** Esta representación la reduce
- Pérdida de DF.** En la descomposición se pierde DF 2 dado que sus atributos dejan de coexistir
- BCFN.** Un esquema R está en BCFN si, para toda dependencia funcional *no trivial* $X \rightarrow A$ de R , X es SK de R
- BCFN vs 3FN.** BCFN es más restrictiva que 3FN ya que BCFN no permite que A sea primo

Normalización

Definición General - BCFN

Template. Visión esquemática de 3FN y no BCFN

A	B	C
---	---	---



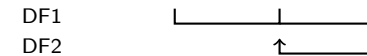
Normalización

Definición General - BCFN

Ejemplo 2.

CURSADA

Estudiante	Materia	Instructor
------------	---------	------------



- ¿Está en 3FN? ¡Sí!
- ¿Está en BCFN? ¡No!
- Descomposición 1.** (Estudiante en ambas relaciones)

Estudiante	Instructor
------------	------------

Estudiante	Materia
------------	---------
- Descomposición 2.** (Materia en ambas relaciones)

Materia	Instructor
---------	------------

Materia	Estudiante
---------	------------
- Descomposición 3.** (Instructor en ambas relaciones)

Instructor	Materia
------------	---------

Instructor	Estudiante
------------	------------
- Las tres descomposiciones pierden la DF 1
- La única descomposición deseable es la 3, ya que no genera tuplas espúreas en el JOIN

Normalización

Normalización - Bibliografía

- Capítulo 15 (hasta 15.5 inclusive) Elmasri/Navathe - Fundamentals of Database Systems, 6th Ed., Pearson, 2011.

