## (Tarea 5:) Dependencias y Normalización

## Naranjo Robledo Carlos Lopéz García José Gilberto

## 7 de mayo de 2018

## Tarea 5

- (1) Preguntas de repaso.
  - (a) ¿Qué es una dependencia funcional y comó se define? Se trata de una relación unididreccional entre 2 atributos de tal forma que en un momento dado, para cada valor único de A, sólo un valor de B se asocia con él através de la relación.
  - (b) ¿Para qué sirve el concepto de dependencia en la normalización?
    - 1) Ayudan a especificar formalmente cuando un diseño es correcto.
    - 2) Especifiar restricciones sobre el conjunto de relaciones.
    - 3) Examinar las relaciones y determinar si son legales bajo un conjunto de dependencias funcionales dado.
  - (c) Sea A la llave de R(A,B,C). indica todas las dependencias funcionales que implica A.

$$A \to A$$
  $A \to B$   $A \to C$  
$$A + = \{A, B, C\}$$

- (d) ¿Qué es una forma normal? ¿Cuál es el objetivo de normalizar un modelo de datos?
  - 1) Tecnica desarrollada inicialmente por E.F.Codd en 1972, para diseñar la estructura lógica de una BD en el modelo relacional.
  - Proceso por el cual su va comprobando el cumplimiento de una serie de reglas (restricciones) por parte de un esquema de relación.
  - 3) Cada regla que se cumple, aumenta el grado de normalización del esquma.
  - 4) Cuando una regla no cumple, el esquema de relación se debe descomponer en varios esquemas que sí la cumplan por separado.

- (e) En qué casos es preferible lograr 3NF en vez de BCNF La forma normal de Boyce-Codd requiere que no existan dependencias funcionales no triviales de los atributos que no sean un conjunto de la clave candidata.
- (2) Proporciona algunos ejemplos que demuestren que las siguientes reglas no son válidas.
  - (a)  $A \to B$ , entonces  $B \to A$ Tenemos que a cada valor de A se le asigna un unico valor de B, suponiendo que A es una persona y B el nombre de la persona, sabemos que una persona solo puede tener un nombre, pero si elegimos

un nombre este puede estar asociado a mas de una persona.

- (b) Si  $AB \to C$ , entonces  $A \to C$  y  $B \to C$ En este caso recordemos que una dependencia funcional a cada atributo se le asigna un valor unico, pensando en A commo los días y B como los meses podemos decir que estos 2 atributos determinan una fecha, pero A no determina funcionalmente a C por que A puede tener varias fechas C asociadas.
- (C) Si  $A \twoheadrightarrow C$ , entonces  $A \to C$ No necessariamente porque a un atributo en a A se le puede asociar mas de un valor de C.
- (3) Para cada uno de los esuemas que se muestran a continuación:
  - (a) R(A, B, C, D, E) con  $F = \{AB \rightarrow CD, E \rightarrow C, D \rightarrow B\}$
  - (b) R(A, B, C, D, E) con  $F = \{AB \rightarrow C, DE \rightarrow C, B \rightarrow D\}$
- (4) Para cada una de las siguientes relaciones con su respectivo conjunto de dependencias funcionales:
  - (a) R(A, B, C, D, E, F) con  $F = \{B \rightarrow D, B \rightarrow E, D \rightarrow F, AB \rightarrow C\}$
  - (b) R(A, B, C, D, E) con  $F = \{A \rightarrow BC, B \rightarrow D, CD \rightarrow E, E \rightarrow A\}$

Indica todas las violaciones a la 3NF

Normaliza de acuerdo a la 3NF

(a) 
$$R(A,B,C,D,E,F)$$
 con  $F=\{B\to D,B\to E,D\to F,AB\to C\}$ 

$$F = \{B \to DE, D \to F, AB \to C\}$$

Superfluo Izquierdos:

Es evidente en este caso que no existe variables superfluos del lado izquierdo, solo la dependencia funcional  $AB \to C$  cumple tener mas de dos variables del lado izquierdo y B solo llega a D y E entonces no hay forma posible de llegar a C sin A.

Superfluo Derecho:

 $B\to DE$ 

¿D superfluo?

$$F'\{B \to E, D \to F, AB \to C\}$$
$$\{B\} + = \{B, E\}$$

∴ D no es superfluo.

¿E es superfluo?

$$F'\{B \to D, D \to F, AB \to C\}$$
$$\{B\} + = \{B, D, F\}$$

∴ E no es superfluo

F tenia desde el principio el mínimo conjunto de dependencias funcionales.

(b) R(A,B,C,D,E) con  $F=\{A\to BC,B\to D,CD\to E,E\to A\}$  Superfluo Izquierdo:

$$CD \to E$$

∴ C superfluo.

$$D \to E$$

$$\{D\}+=\{D,E,A,B,C\}$$

∴ C es superfluo.

$$F = \{A \to BC, B \to D, D \to E, E \to A\}$$

Superfluo Derecho:

 $A \to BC$ 

¿B superfluo?

$$F' = \{A \rightarrow C, B \rightarrow D, D \rightarrow E, E \rightarrow A\}$$

$${A}+={A,C}$$

∴ B no es superfluo, C superfluo.

$$F' = \{A \to B, B \to D, D \to E, E \to A\}$$

$$\{A\}+=\{A,B,D,E\}$$
 ... C no es superfluo

F ya tiene el mínimo conjunto de dependencias funcionales al terminar de ver los superfluos izquierdos.

(5) Sea el esquema:

$$R(A,B,C,D,E,F)$$
 con  $F=\{BD\to E,CD\to A,E\to C,B\to D\}$ ; Qué puedes decir de  $\{A\}+$  y  $\{F\}+?$ 

Calcula {B}+, ¿qué puedes decir de esta cerradura?

Obtén todas las llaves candidatas.

¿R cumple con BCNF? ¿Cumple con 3NF? (en caso contrario normaliza)

Se ha decidido dividir R en las siguientes relaciones S(A,B,C,D,F) y T(C,E), ¿se puede recuperar la información de R?

$${A}+={A}$$
  
 ${F}+={F}$   
 ${B}+={B,D,E,C,A}$ 

Llave candidata: B

3ra Forma Normal

Superfluo Izquierdo:

$$BD \to E$$

¿B superfluo?

$$D \to E$$
 
$$\{D\} + = \{D, E, C, A\}$$

∴ B no es superfluo ¿D superfluo?

$$B \to E$$

$$\{B\}+=\{B,D,E,C,A\}$$

 $\therefore$ D es superfluo

$$F = \{B \rightarrow E, CD \rightarrow A, E \rightarrow C, B \rightarrow D\}$$
 
$$F = \{B \rightarrow DE, CD \rightarrow A, E \rightarrow C\}$$

¿C superfluo?

$$D \to A$$

$$\{D\}+=\{D,A\}$$
 ... C no es superfluo

¿D superfluo?

 $C \to A$ 

$$\{C\}+=\{C,A\}$$

∴ D no es superfluo

Superfluo Derecho:

 $B \to DE$ 

¿D superfluo?

$$F' = \{B \to E, CD \to A, E \to C\}$$

$$\{B\}+=\{B,E,C\}$$

∴ D no es superfluo

¿E superfluo?

$$F' = \{B \to D, CD \to A, E \to C\}$$

$${B}+={B,D}$$

... E no es superfluo. F ya tenia el conjunto de dependencias funcionales al terminar los superfluo izquierdo

La llave de R es: B

Dividimos en particiones

 $S(B,D,E) \ conB \rightarrow DE$ 

 $T(C,D,A) \ conCD \rightarrow A$ 

 $U(E,C) conE \rightarrow C$ 

La llave de R esta contenido en S entonces ya esta normalizado

4ta Forma Normal

Llave R:B

 $B \to DE$ 

Esta dependencia cumpla con la regla de normalizacio

las demas dependencias son violaciones a la 4ta forma normal

 $\mathcal{S}(\mathcal{E},\mathcal{C})$  con  $E\to C,$ una llave para  $\mathcal{S}$ es  $\mathcal{E}$ normalizado

T(E,C,D,A) Llave de T=ECD es violacion.

Sea:

U(C,D,A) Llave de U=CD y la dependencia es  $CD \rightarrow A$  normalizado

V(C)  $C \to C$  es trivial ya esta normalizado

- (6) Para cada uno de los esquemas, con su respectivo conjunto de dependencias multivaluadas, resuelve los siguientes puntos:
  - (a) R(A,B,C,D) con  $DMV = \{AB \twoheadrightarrow C, B \rightarrow D\}$

(b) 
$$R(A,B,C,D,E)$$
 con  $DMV = \{A \rightarrow B, AB \rightarrow C, A \rightarrow D, AB \rightarrow E\}$ 

Encuentra todas las violaciones a la 4NF

Normaliza de acuerdo a la 4NF

a. Llave para R: AB AB woheadrightarrow C

 $B \to D$  violation

S(B,D) con  $B \to D$  Llave B para S normalizado

 $T(B,A,C) \text{ con } AB \rightarrow C$ 

Con  $DMV = \{AB \twoheadrightarrow C\}$  La llave es AB que es la llave de R esta normalizado

b.LlaveparaR:AB

$$DMV = \{A \twoheadrightarrow B, AB \rightarrow CE, A \rightarrow D\}$$

 $AB \to CE$ Ya esta normalizado  $A \to D$ violacion S(A,D) $conA \to D$ La llave de S es A normalizado

T(A,C,E,B) con  $DMV\{A \rightarrow B\}$  La llave es AB.

U(A,B,C,E) con  $Ab \to CE$  Llave AB que es la llave de R normalizado

V(A,B) con  $A \rightarrow B$  Trivial Normalizado.

(7) Se tiene la siguiente relación:

R(idEnfermo, idCirujano, fechaCiruga, nombreEnfermo, direccinEnfermo, nombreCirujano, nombreCiruga, medicinaSuministrada, efectosSecundarios)

Digamos que:

$$\begin{aligned} idEnfermo &:= IDE & idCirujano &:= IDC \\ nombreEnfermo &:= NE & nombreCirujano &:= NC \\ direccionEnfermo &:= DE & medicinaSuministrada &:= M \\ fechaCiruga &:= FC & efectosSecundarios &:= E \\ nombreCiruga &:= NC & \end{aligned}$$

a) Expresa las siguientes restricciones en forma de dependencias funcionales: A un enfermo sólo se le da una medicina suministrada. Sólo puede existir un efecto secundario por medicamento.

$$IDE \rightarrow M$$
  $M \rightarrow E$ 

b) Especifica otras dependencias funcionales o multivaluadas que deban satisfacerse en la relación R. Por cada una que definas, deberá aparecer un enunciado en español como en el inciso anterior.

 $IDE \rightarrow NE$  Un enfermo sólo tiene un nombre.

 $IDE \rightarrow DE$  Un enfermo sólo tiene una dirección.

 $IDC \rightarrow NC$  Un cirujano sólo tiene un nombre.

FC woheadrightarrow NC Una fecha puede tener varias cirugías.

 $E \twoheadrightarrow M$  Un efecto Secundario puede ser provacado por varios medicamentos.

c) Normaliza utilizando el conjunto de dependencias establecido en los puntos anteriores.