

UNIVERSIDAD NACIONAL  
AUTÓNOMA DE MÉXICO

FUNDAMENTOS DE BASES DE  
DATOS

**Tarea 5:**  
**Dependencias y**  
**Normalización**

Almeida Rodríguez Jerónimo  
418003815

Figueroa Sandoval Gerardo Emiliano  
315241774

Ibarra Moreno Gisselle  
315602193



### 1. Preguntas de repaso:

- ¿Qué es una dependencia funcional y cómo se define?  
Una dependencia funcional es una relación unidireccional entre dos atributos tal que para algún valor de B, solamente tiene relacionado uno de A por medio de la relación.  
Se definen como  $A \rightarrow B$ .
- ¿Para qué sirve el concepto de dependencia en la normalización?  
Para eliminar o en su defecto reducir la redundancia en un base de datos.
- Sea A la llave de R(A, B, C). Indica todas las dependencias funcionales que implica A.

$$A \rightarrow B; \quad A \rightarrow C$$

Y, cómo relación trivial,  $A \rightarrow A$ .

- ¿Qué es una forma normal? ¿Cuál es el objetivo de normalizar un modelo de datos?  
Una forma normal es una manera de, por medio de reglas sobre las relaciones, descomponer los datos de la base de tal manera que se haya reducido al redundancia.  
El objetivo de normalizar un modelo de datos es reducir en la mayor medida posible la redundancia en una base de datos.
- ¿En qué casos es preferible lograr 3NF en vez de BCNF?  
Cuándo no se desea descomponer más el esquema.

### 2. Proporciona algunos ejemplos que demuestren que las siguientes reglas no son válidas:

- a) Si  $A \rightarrow B$ , entonces  $B \rightarrow A$   
Sea la relación R(restaurante, ciudad, teléfono).  
Se tiene la DF  $restaurante \rightarrow ciudad$ , ya que un restaurante tiene asociada una sola ciudad, pero notemos que la DF  $ciudad \rightarrow restaurante$  no se da, ya que una ciudad tiene varios restaurantes.  
Por lo que  $A \rightarrow B$  no implica que  $B \rightarrow A$
- b) Si  $A \twoheadrightarrow C$ , entonces  $A \rightarrow C$   
Sea R(usuario, teléfono).  
Es fácil ver que  $usuario \twoheadrightarrow teléfono$ . Por otro lado, si tuviéramos que  $teléfono \rightarrow usuario$  entonces la dependencia no podría ser multivaluada porque en el caso en el que un usuario tuviera dos o más teléfonos tendríamos que dos teléfonos de-

terminan funcionalmente a un usuario y eso es contrario a la definición de dependencia funcional.

3. Para cada uno de los esquemas 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  $F = \{AB \rightarrow C, DE \rightarrow C, B \rightarrow D\}$

- Especifica de ser posible dos DF no triviales que se pueden derivar de las dependencias funcionales dadas.
  - a.  $\{AB \rightarrow C, AB \rightarrow D\}$ .

- Indica alguna llave candidata para R.
  - a.  $\{ABE\}^+ = \{ABCDE\}$

- Especifica todas las violaciones a la BCNF
  - a.  $\{AB \rightarrow CD, E \rightarrow C, D \rightarrow B\}$

- Normaliza de acuerdo a BCNF, asegúrate de indicar cuáles son las relaciones resultantes con sus respectivas dependencias funcionales:

a. Tomamos la violación  $AB \rightarrow CD$ .

Obtenemos las relación  $S(A,B,C,D)$  con dependencias  $\{AB \rightarrow CD, D \rightarrow B\}$  y la relación  $T(A,B,E)$  con dependencias  $\{ABE \rightarrow ABE\}$ .

$\{AB\}^+ = \{ABCD\}$  es una llave para S, entonces tomamos la violación  $D \rightarrow B$ .

Obtenemos la relación  $U(D,B)$  con dependencia  $\{D \rightarrow B\}$  y la relación  $V(D,A,C)$  con dependencia  $\{DAC \rightarrow DAC\}$ .

Por lo tanto el esquema en BCNF es  $U(D,B)$ ,  $V(D,A,C)$  y  $T(A,B,E)$ .

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
  - b.  $\{A\}^+ = \{ABCDE\}$  y  $\{E\}^+ = \{EABCD\}$  son llaves, entonces la única violación a la 3NF es  $B \rightarrow D$ .
- Normaliza de acuerdo a la 3NF
  - b. Superfluos por la izquierda:  $CD \rightarrow E$

¿C es superfluo?  $D \rightarrow E$ ,  $\{D\} += \{D\}$  entonces C no es superfluo.

¿D es superfluo?  $C \rightarrow E$ ,  $\{C\} += \{C\}$  entonces D no es superfluo.

Superfluos por la derecha:  $A \rightarrow BC$

¿B es superfluo?  $A \rightarrow C$ ,  $F' = \{A \rightarrow C, B \rightarrow D, CD \rightarrow E, E \rightarrow A\}$ .  
 $\{A\} += \{AC\}$  por lo tanto, B no es superfluo.

¿C es superfluo?  $A \rightarrow B$   $F'' = \{A \rightarrow B, B \rightarrow D, CD \rightarrow E, E \rightarrow A\}$ .  
 $\{A\} += \{AB\}$  por lo tanto, C no es superfluo.

Entonces F ya es el mínimo.

$S(A,B,C)$ ,  $T(B,D)$ ,  $U(C,D,E)$  y  $V(E,A)$  es el esquema en 3NF.

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  $DMV = A \twoheadrightarrow B, AB \rightarrow C, A \rightarrow D, AB \rightarrow E$

- Encuentra todas las violaciones a la 4NF.  $\{AB\} += \{ABCDE\}$  es una llave. Las violaciones son  $\{A \twoheadrightarrow B\}$ .
- Normaliza de acuerdo a la 4NF.  
 Tomamos la violación  $A \twoheadrightarrow B$ .  
 Obtenemos las relaciones  $S(A,B)$  con  $DMV = \{A \twoheadrightarrow B\}$  y  $T(A,C,D,E)$  con  $DMV = \{A \rightarrow\}$ .  
 $\{ACE\} += \{ACED\}$  es una llave para T, entonces tomamos la violación  $A \rightarrow D$ .  
 Obtenemos las relaciones  $U(A,D)$  con  $DMV = \{A \rightarrow\}$  y  $V(A,C,E)$  con  $DMV = \{ACE \rightarrow\}$ .  
 Por lo tanto, el esquema en 4NF es  $S(A,B)$ ,  $U(A,D)$  y  $V(A,C,E)$ .