(Tarea 5:) Dependencias y Normalización

Naranjo Robledo Carlos Lopéz García José Gilberto

6 de mayo de 2018

Tarea 5

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

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

- (4) ¿Qué es una forma normal? ¿Cuál es el objetivo de normalizar un modelo de datos?
- (5) En qué casos es preferible lograr 3NF en vez de BCNF
- (4) Para cada una de las siguientes relaciones con su respectivo conjunto de dependencias funcionales:

$$a.R(A,B,C,D,E,F)conF = \{B \rightarrow D, B \rightarrow E, D \rightarrow F, AB \rightarrow C\}$$

 $b.R(A,B,C,D,E)conF = \{A \rightarrow BC, B \rightarrow D, CD \rightarrow E, E \rightarrow A\}$
 $Indicatodaslas violaciones ala 3NF$

Normaliza de a cuerdo a la 3N

$$A.R(A,B,C,D,E,F)conF = \{B \rightarrow D,B \rightarrow E,D \rightarrow F,AB \rightarrow C\}$$

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

SuperfluoIzquierdos:

Es evidente en este caso que no existe variables superfluos del la doiz quierdo, solo la dependencia funciona 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:

 $B \to DE$

Dsuperfluo?

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

```
\{B\}+=\{B,E\} Dnoessuperfluo.
          Eessuperfluo?
          F'\{B \to D, D \to F, AB \to C\}
          \{B\}+=\{B,D,F\} Enoessuperfluo
          Ftenia des de el principio el minimo con junto de dependencias funcionales
          B.R(A,B,C,D,E)conF = \{A \rightarrow BC, B \rightarrow D, CD \rightarrow E, E \rightarrow A\}
          SuperfluoIzquierdo:
          CD \to E
          Csuperfluo
          D \to E
          \{D\}+=\{D,E,A,B,C\} Cessuperfluo
          F = \{A \to BC, B \to D, D \to E, E \to A\}
          SuperfluoDerecho:
          A \to BC
          Bsuperfluo?
          F' = \{A \to C, B \to D, D \to E, E \to A\}
          \{A\}+=\{A,C\} Bnoessuperfluo
          Csuperfluo
          F' = \{A \to B, B \to D, D \to E, E \to A\}
          \{A\}+=\{A,B,D,E\} Cnoessuperfluo
          Fy at iene el minimo con junto de dependencias funcionales al terminar de ver los super fluosiz qui er dos accessors de la constant de la c
(5) Sea el esquema:
          R(A,B,C,D,E,F)conF = \{BD \rightarrow E,CD \rightarrow A,E \rightarrow C,B \rightarrow 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
         Bsuperfluo?
          D \to E
          \{D\}+=\{D,E,C,A\} Bnoessuperfluo
```

 $Dsuperfluo? \\ B \to E$

 $\begin{array}{l} \{B\}+=\{B,D,E,C,A\} \quad Dessuperfluo \\ F=\{B\rightarrow E,CD\rightarrow A,E\rightarrow C,B\rightarrow D\} \\ F=\{B\rightarrow DE,CD\rightarrow A,E\rightarrow C\} \end{array}$

```
Csuperfluo?
D \to A
\{D\}+=\{D,A\}Cnoessuperfluo
Dsuperfluo?
C \to A
\{C\}+=\{C,A\} Dnoessuperfluo
SuperfluoDerecho:
B \to DE
Dsuper fluo?
F' = \{B \to E, CD \to A, E \to C\}
\{B\}+=\{B,E,C\} Dnoessuperfluo
Esuperfluo?
F' = \{B \to D, CD \to A, E \to C\}
\{B\}+=\{B,D\} Enoessuperfluo
Fy atenia el conjunto de dependencias funcionales al terminar los superfluoiz quierdo
LallavedeRes: 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
4taFormaNormal
LlaveR:B
B \to DE
Esta de pendencia cumpla con la regla de normalizacion \\
las de mas de pendencias son violaciones a la 4ta forma normal \\
S(E,C) con E \to C, unallaveparaSesEnormalizado
T(E,C,D,A) LlavedeT = ECDesviolacion
U(C,D,A) Llave de U=CD y la dependencia es CD \rightarrow A normalizado
V(C) C \rightarrow C estrivialyaestanormalizado
```

(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 $DMV = \{AB \rightarrow \to C, B \rightarrow D\}$ b. R(A,B,C,D,E) con $DMV = \{A \rightarrow \to B, AB \rightarrow C, A \rightarrow D, AB \rightarrow E\}$ Encuentratodaslasviolacionesala4NF Normalizadeacuerdoala4NF a. Llave para R: $AB AB \rightarrow C$ $B \rightarrow D$ violacion S(B,D) con $B \rightarrow D$ LlaveBparaSnormalizado T(B,A,C) con $AB \rightarrow C$ Con $DMV = \{AB \rightarrow \to C\}$ La llave es AB que es la llave de R esta normalizado

$$\begin{split} b.Llave para R:AB \\ DMV &= \{A \to \to B, AB \to CE, A \to D\} \\ AB \to CE \quad Yaest an ormalizado \\ A \to D \quad violacion \\ S(A,D)con A \to D \quad \text{La llave de S es A normalizado} \\ T(A,C,E,B) &= con \quad DMV \{A \to \to B\} \quad Lallave es AB \\ U(A,B,C,E) &= con \quad Ab \to CELlave AB que es lallave de Rnormalizado \\ V(A,B) &= con \quad A \to \to BTrivial Normalizado \end{split}$$