

MINISTÉRIO DAS TELECOMUNICAÇÕES, TECNOLOGIAS DE INFORMAÇÃO E COMUNICAÇÃO SOCIAL MINISTÉRIO DA EDUCAÇÃO

TÉCNICAS DE LINGUAGENS DE PROGRAMAÇÃO:

UNIDADE IX: NORMALIZAÇÃO. parte.2

PROF. PAULO TUMBA E JOELSON LUSSATI





ÍNDICE

- 1- OBJECTIVOS
- 2- CONCEITOS
- 3- DETERMNAÇÃO DE DF'S
- 4- EXERCÍCIOS



• Regras (axiomas) de Armstrong

Reflexividade

Se Y está contido em X então, X→Y

- Incremento

Se $X \rightarrow Y$ então, $XZ \rightarrow YZ$

- Transitividade

Se $X \rightarrow Y$ e $Y \rightarrow Z$ então, $X \rightarrow Z$

Regras derivadas

Auto-reflexidade

 $X \rightarrow X$

Decomposição

Se $X \rightarrow YZ$ então, $X \rightarrow Y$ e $X \rightarrow Z$

- União

Se $X \rightarrow Y$ e $X \rightarrow Z$ então, $X \rightarrow YZ$

Composição

Se $X \rightarrow Y$ e $A \rightarrow B$ então, $XA \rightarrow YB$



- O fecho de um conjunto de atributos X de F, é o conjunto X + de todos os atributos que podem ser inferidos a partir de X. Ou seja, X + é o conjunto de todos os atributos dois quais X + depende funcionalmente.
- Dado um conjunto X de atributos e um conjunto de dependências funcionais F. O fecho X sobre F:

$$X \rightarrow Y \varepsilon F + sse Y \subseteq X +$$

Nota: A computação do fecho de atributos ajuda a encontrar as chaves de uma tabela.

Cálculo do fecho de atributos

• Para calcular o fecho do atributo Y pode-se:

Aplicar o seguinte algoritmo:

Y += Y

Repetir

Para cada A \rightarrow B ϵ F fazer



Se A1, A2, . . . , An \rightarrow B, e todos os A's estão contidos em Y + então, Y + =Y + U B

Até não conseguir adicionar mais atributos a Y +

Cálculo do fecho – exemplo1

Dada a seguinte relação R(A, B, C, D, E) e o conjunto de DF's: A \rightarrow BC, CD \rightarrow E, B \rightarrow D E \rightarrow A

• Para se computar o fecho de A, A + :

A += A

- = ABC porque A \rightarrow BC
- = ABCD porque B → D e B está contido em A +
- = ABCDE porque CD → E e CD está contido em A +

Logo, o fecho de A é dado por A + = ABCDE

• Como A determina todos os atributos de R então, A é uma super-chave de R.



Além disso, como não pode ser reduzida é uma chave candidata.

Cálculo do fecho – exemplo2

Dada a seguinte relação R(A, B, C, D, E) e o conjunto de DF's:

 $A \rightarrow BC$

 $CD \rightarrow E$

 $B \rightarrow D$

 $E \rightarrow A$

Para se computar o fecho de B, B + :

B + = B

= BD porque B \rightarrow D

Logo, o fecho de B é dado por B + = BD

•

B é super-chave de R?

Cálculo do fecho – exemplo 3

Dada a seguinte relação R(A, B, C, D, E, F) e o conjunto de DF's: $\{AB \rightarrow C, BC \rightarrow A, BC \rightarrow D, D \rightarrow E, CF \rightarrow B\}$

• Para se computar o fecho de AB, AB + :

AB + = AB

- = ABC porque AB → C e AB está contido em AB +
- = ABCD porque BC → D e BC está contido em AB +
- = ABCDE porque D \rightarrow E e D está contido em AB +

Logo, o fecho de AB é dado por AB + = ABCDE

• AB não é super-chave. Pois, o atributo F não é determinado por esses dois atributos.



Exercício 1

•Com base no exemplo 3:

Dada a seguinte relação R(A, B, C, D, E, F) e o conjunto de

DF's: { AB \rightarrow C, BC \rightarrow A, BC \rightarrow D, D \rightarrow E, CF \rightarrow B} A) Calcule o

fecho de todos os atributos de R.

B) Qual atributo pode ser chave candidata?



MUITO OBRIGADO!