一手资源 持续更新 认准淘宝旺旺ID: 蔚然科技学堂 或者: 君学赢精品课堂 如在其他店购买请差评或退款, 他们断更新且残缺。可找我店免费领完整新资料

7.6 Armstrong公理系统

主要考点

- 1、Armstrong公理系统
- 2、函数依赖的闭包 F^+ 及属性的闭包 X_F^+
- 3、候选码的求解方法
- 4、最小函数依赖集

Armstrong公理系统

- Armstrong公理系统(函数依赖的公理系统): 设关系模式R(U,F), 其中U为属性集,F是U上的一组函数依赖,那么有如下推理规则:
 - (1) A1自反律: 若Y⊆X⊆U,则X→Y为F所蕴涵。
 - (2) A2增广律: 若X→Y为F所蕴涵,且Z⊆U,则XZ→YZ为F所蕴涵。
 - (3) A3传递律: 若X→Y, Y→Z为F所蕴涵,则X→Z为F所蕴涵。
- 根据上述三条推理规则又可推出下述三条推理规则:
- (1)合并规则: 若X→Y, X→Z,则X→YZ为F所蕴涵。
- (2) 伪传递律: 若X→Y, WY→Z, 则XW→Z为F所蕴涵。
- (3)分解规则: 若X→Y, Z⊆Y, 则X→Z为F所蕴涵。

函数依赖的闭包F+及属性的闭包X_F+

- 1、函数依赖的闭包F+
- 定义: 关系模式R(U, F)中为F所逻辑蕴含的函数依赖的全体称为F的闭包, 记为: F⁺。

例: R(U, F), U=(A, B, C, D), $F=\{A\rightarrow B, B\rightarrow C, AC\rightarrow D\}$

函数依赖的闭包F+及属性的闭包X_F+

- 2、属性的闭包X_F+
- 定义:设F为属性集U上的一组函数依赖, X⊆U, X_F+={A|X→A能由F根据Armstrong公理导出},则称X_F+为属性集X关于函数依赖集F的闭包。
- 即:属性集X的闭包X_F⁺是指所有能由X决定的属性集合。

一手资源 持续更新 认准淘宝旺旺ID: 蔚然科技学堂 或者: 君学赢精品课堂 如在其他店购买请差评或退款, 他们断更新且残缺。可找我店免费领完整新资料

例1: 已知关系模式R(U,F),U={A,B,C,D,E}; F={A→B,D→C,BC→E,AC→B}; 求(AE)_F+,(AD)_F+

候选码的求解方法

• 给定一个关系模式 $R(U, F), U=\{A_1, A_2, ..., A_n\}$,F是R的函数依赖集,那么,可以将属性分为如下四类:

L: 仅出现在函数依赖集F左部的属性

R: 仅出现在函数依赖集F右部的属性

LR: 在函数依赖集F左右部都出现的属性

NLR: 在函数依赖集F左右部都未出现的属性

• 根据候选码的特性,对于给定一个关系模式R(U,F),可以得出如下结论:

结论1: 若X(X⊆U)是L类属性,则X必为R的任一候选码的成员。若X_F+=U,则X必为R的唯一候选码。

结论2: 若X(X⊆U)是R类属性,则X不是R的任一候选码的成员。

结论3: 是X(X⊆U)是NLR类属性,则X必为R的任一候选码的成员。

结论4: 若X(X⊆U)是L类和NLR类属性组成的属性集,若X_F+=U,则X必为R的唯一候选码。

候选码的求解方法

第1步、根据题意,将所有的属性分类:

- L: 只在左边出现,一定是
- R: 只在右边出现,一定不是
- LR: 左右都出现, 有可能是, 也有可能不是
- NLR: 左右都没出现,一定是

第2步、将所有的L类和NLR类属性组合起来,设为P,求其闭包 P_{F} ,如果是全集U,那么它就是候选码。

第3步、如果P_F⁺不是全集U,则依次将LR类属性跟P组合起来求闭包,只要其闭包是全集U,就是候选码。

一手资源 持续更新 认准淘宝旺旺ID: 蔚然科技学堂 或者: 君学赢精品课堂 如在其他店购买请差评或退款, 他们断更新且残缺。可找我店免费领完整新资料

例2: 设关系模式R(U,F), U=(A,B,C,D); F={A→C,C→B,AD→B}, 求R的候选码。

例3: 设关系模式R (U, F),其中,U=(H, I, J, K, L, M),F={ H→I,K→I,LM→K,I→K,KH→M }。 求R的候选码。

例4: 若给定的关系模式为R(U,F), U=(A,B,C), F={AB→C,C→B}, 求R的候选码。

最小函数依赖集

- 如果函数依赖集F满足下列条件,则称F为一个最小函数依赖集,或称极小函数依赖集或最小覆盖。
 - (1) F中的任一函数依赖的右部仅有一个属性, 即无多余的属性;
 - (2) F中不存在这样的函数依赖 $X\to A$,使得F与F- $\{X\to A\}$ 等价,即无多余的函数依赖;
- (3)F中不存在这样的函数依赖 $X \rightarrow A$,X有真子集Z使得F与F- $\{X \rightarrow A\}$ U $\{Z \rightarrow A\}$ 等价,即去掉各函数依赖左边的多余属性。
- 即: (1) 所有函数依赖的右侧只有一个属性。
 - (2) 没有冗余的函数依赖。
 - (3) 所有函数依赖的左侧没有冗余的属性。

例: 关系模式R(U, F), R(A, B, C, D, E), $F=\{A\rightarrow BC, A\rightarrow E, A\rightarrow D, D\rightarrow E, AC\rightarrow D\}$