关系数据理论

- 规范化
- 函数依赖的公理系统

规范化

- 1. (非) 平凡函数依赖:
 - \circ 非平凡函数依赖: $X \to Y, Y \not\subseteq X$;
 - \circ 平凡函数依赖: $X \to Y, Y \subset X$ 。
- 2. 完全/部分函数依赖:
 - 。 完全函数依赖: 在R(U)中,若 $X \to Y$,且对X的任意真子集X',都有 $X' \to T$,则称Y 对X完全函数依赖,记作 $X \xrightarrow{F} Y$ 。
 - 。 部分函数依赖:若 $X \to Y$,且Y不完全函数依赖于X,则称Y对X**部分函数依赖**,记作 $X \overset{P}{\longrightarrow} Y$ 。
- 3. 传递函数依赖:在R(U)中,若由非平凡函数依赖 $X \to Y, Y \to Z$,同时 $Y \nrightarrow X$,则称Z对X传递函数依赖,记作 $X \stackrel{\text{传递}}{\longrightarrow} Z$ 。
- 4. 范式: 符合某一级别的关系模式的集合。
 - \circ 1NF \supset 2NF \supset 3NF \supset BCNF \supset 4NF \supset 5NF.
- $5.\,2NF$: 若关系模式 $R\in 1NF$,且每一个**非主属性**都**完全函数依赖于任何一个候选码**,则 $R\in 2NF$ 。
 - o 解决的问题: **非主属性对候选键的部分函数依赖**。
- 6.3NF: 若关系模式 $R\in 1NF$,且R中**不存在**码X、属性组Y及非主属性Z使得: $X\to Y, Y\to Z(Z\not\subset Y, Y\to X)$ 成立,则称 $R\in 3NF$ 。
 - \circ 属性组Y: 可能包括**部分主属性**、非主属性或二者的组合。
 - 解决的问题:非主属性之间的依赖关系,或称非主属性对候选键的传递函数依赖。
- 7. BCNF: 若关系模式 $R \in 1NF$, 且任意非平凡函数依赖 $X \to Y$ 必含有码,则 $R \in BCNF$ 。
 - 解决的问题: 主属性(组)对候选键的部分或传递函数依赖。
- 8. 多值依赖:

设关系模式R(U), $X,Y,Z\subseteq U,Z=U-X-Y$ 。R(U)中多值依赖:

$$X \to \to Y$$

成立,当且仅当对R(U)的任一关系r,给定的一对(x,z)有一组Y的值与之对应,且这组值 $\mathbf{QQ决定}\mathbf{F}x$ 而非z。

- \circ Y与Z相互独立。
- 函数依赖是一种特殊的多值依赖。
- 9. (非) 平凡多值依赖:
 - \circ 非平凡多值依赖: $X \to Y, Z \neq \emptyset$;
 - 平凡多值依赖: $X \rightarrow Y, Z = \emptyset$;
- 10. 4NF: 若关系模式 $R\in 1NF$,且对于R的每个**非平凡多值依赖** $X\to\to Y(Y\nsubseteq X)$,X**都含有码**,则称 $R\in 4NF$ 。
 - 不允许**非平凡旦非函数依赖**的多值依赖,即允许的非平凡多值依赖实际上是**函数依赖**。

o 解决的问题: **非平凡且非函数依赖的多值依赖**。

函数依赖的公理系统

- 11. Armstrong 公理系统:
 - \circ A1 **自反律**: 若 $Y \subseteq X \subseteq U$,则 $X \to Y$ 为F所蕴涵。
 - \circ A2 **增广律**: 若 $X \to Y$ 为F所蕴涵,且 $Z \subseteq U$,则 $XZ \to YZ$ 为F所蕴涵。
 - \circ A3 **传递律**: 若 $X \to Y, Y \to Z$ 为F所蕴涵,则 $X \to Z$ 为F所蕴涵。
- 12. 推理规则:
 - \circ 合并规则: $X \to Y, X \to Z \Rightarrow X \to YZ$ 。
 - \circ 伪传递规则: $X \to Y, WY \to Z \Rightarrow XW \to Z$ 。
 - \circ 分解规则: $X \to Y, Z \subseteq Y \Rightarrow X \to Z$ 。
- 13. **极小函数依赖集**:函数依赖集F称为极小函数依赖集(或**最小依赖集**、**最小覆盖**)当且仅当F满足以下条件:
 - F中任一函数依赖的右部仅含有一个属性;
 - 。 F中不存在函数依赖 $X \to A$ 使得F与 $F \{X \to A\}$ 等价;
 - 。 F中不存在函数依赖X o A,X有真子集Z使得 $F \{X o A\} \cup \{Z o A\}$ 与F等价。