# work 10

# 1. 理解并给出下列术语的定义

## • 函数依赖:

设 R(U) 是一个关系模式,U 是 R 的属性集合, X 和 Y 是 U 的子集, 对于 R(U) 的任意一个可能的关系 r, 如果 r 中不存在两个元组, 它们在 X 上的属性值相同, 而在 Y 上的属性值不同, 则称 "X 函数确定 Y" 或 "Y 函数依赖于 X", 记作  $X \to Y$ 

函数依赖是属性之间的一种联系, 体现在属性值是否相等. 由定义我们可以知道, 如果  $X \to Y$  , 则 r 中任意两个元组, 如果它们在 X 上的属性值相同, 那么在 Y 上的属性值一定相同

# • 完全函数依赖:

在 R(U) 中, 如果  $X \to Y$ , 并且对于 X 的任何一个真子集  $X^{'}$  , 都有  $X^{'} \nrightarrow Y$ , 则称 Y 对 X 完全函数依赖

# • 部分函数依赖:

如果  $X \to Y$ , 但 Y 不完全函数依赖于 X, 则称 Y 对 X 部分函数依赖

#### • 传递依赖:

在 R(U) 中, 如果  $X \to Y, T \nsubseteq X, Y o X, Y \to Z, Z \nsubseteq Y$ , 则称 Z 对 X 传递函数依赖

## • 候选码, 主码:

设 K 为 R < U, F > 中的属性或属性组合, 若 K 可以完全函数决定 U, 则 K 为 R 的候选码, 若候选码多于一个, 则选定其中一个作为主码

#### • 超码:

可以唯一标识关系中元组的属性集合,可能包含冗余属性

#### • 外码:

关系模式 R 宏属性或属性组 X 并非 R 的码, 但 X 是另一个关系模式的码, 则称 X 是 R 的外部码, 也成为外码

#### • 全码:

整个属性组是码, 称为全码

#### • 1NF:

如果一个关系模式 R 中的所有属性都是不可分的基本数据项, 则  $R \in 1NF$  第一范式是对于关系模式最基本的要求, 不满足第一范式的数据库模式不能成为关系数据库

• 2NF:

若关系模式  $R\in 1NF$  且每个非主属性都完全函数依赖于 R 的码, 则  $R\in 2NF$ 

• 3NF:

关系模式 R < U, F > 中若不存在这样的码 X, 属性组 Y 及非主属性  $Z(Z \nsubseteq Y)$  使得  $X \to Y, Y \nrightarrow X, Y \to Z$  成立, 则其为三阶范式

• BCNF:

关系模式 R 为一阶范式, 若  $X \to Y$  且  $Y \not\subseteq X$  时 X 必含有码, 则称 R 为BC范式

- 7. 下面的结论哪些是正确的? 哪些是错误的? 对于错误的请给出一个反例说明之
  - (1) 任何一个二目关系是属于3NF的

正确

• (2) 任何一个二目关系是属于BCNF的

正确