数据库设计第三范式概述



R(U), $U=\{A,B,C,D,E,G\}$, $F=\{AB\rightarrow C,D\rightarrow EG,C\rightarrow A,BE\rightarrow C,BC\rightarrow D,AC\rightarrow B,CE\rightarrow AG\}$, 求(BD)F+的结果



要计算属性集BD 在函数依赖集合F 下的闭包 $(BD)^+$,可以按照闭包计算的步骤逐步推导出BD 可以推导出的所有属性。

给定信息

- 属性集合: $U = \{A, B, C, D, E, G\}$
- 函数依赖集合: $F=\{AB \to C, D \to EG, C \to A, BE \to C, BC \to D, AC \to B, CE \to AG\}$

计算 $(BD)^+$

我们从BD开始,并通过函数依赖不断扩展闭包,直到没有新的属性可以加入。

- 1. 初始化: $(BD)^+ = \{B, D\}$
- 2. **应用** $D \rightarrow EG$:
 - 。 因为 $D\subseteq (BD)^+$,根据 $D\to EG$,我们可以将 E 和 G 加入闭包。
 - 。 更新后: $(BD)^+ = \{B, D, E, G\}$
- 3. **应用** BE o C:
 - 。 因为 $B,E\subseteq (BD)^+$,根据 BE o C,可以将 C 加入闭包。
 - 。 更新后: $(BD)^+ = \{B, D, E, G, C\}$
- 4. 应用 C o A:
 - \circ 因为 $C\subseteq (BD)^+$,根据 $C\to A$,可以将 A 加入闭包。
 - 更新后: $(BD)^{+} = \{B, D, E, G, C, A\}$
- 5. **应用** $AC \rightarrow B$:
 - 。 因为 $A,C\subseteq (BD)^+$,根据 AC o B,B 已经在闭包中,因此没有新增属性。
- 6. **应用** $CE \rightarrow AG$:
 - 。 因为 $C,E\subseteq (BD)^+$,根据 CE o AG,A 和 G 已经在闭包中,因此没有新增属性。
- 7. 检查其他依赖:



○ 其余的函数依赖要么已经包含了所有依赖的左部,要么右部的属性已经在闭包中。

最终结果

通过上述推导,我们得到:

$$(BD)^+ = \{A,B,C,D,E,G\}$$

结论

在给定的函数依赖集合 F 下,属性集 BD 的闭包 $(BD)^+$ 包含属性 $\{A,B,C,D,E,G\}$ 。