Assignment Three

1951976 李林飞

2021年5月19日

7.23

为航空公司设计一个数据库。数据库必须追踪客户和他们的预定、航班、他们在航班上的状态、座位分配,以及未来航班的时刻表和飞行路线。

你的设计应该包括 E-R 图、关系模式的集合,以及主码约束和外码约束的一组约束。

E-R 图

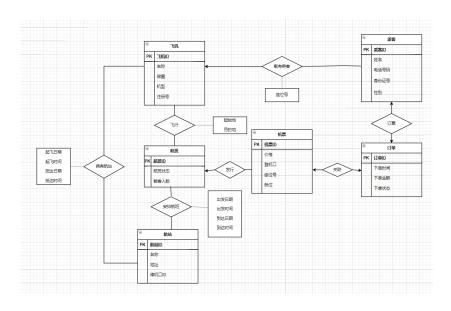


图 1: 航班 E-R 图

关系模式

```
plane(planeID, name, capacity, type, registrationNumber)
flight(flightID, status, passengersNumber)
station(\underline{stationID}, name, address, gateID)
passenger(passengerID, name, phone, identityNnumber, gender)
order(orderID, time, amount)
airTickets(\underline{ticketID}, price, gate, seatNumber, cabin)
has Station(plane ID, \underline{station ID}, arrival Date, arrival Time, departure Date, departure Time)
hasFlyingInstance(planeID, flightID, startLocation, destination)
has Arrange Schedule (flight ID, \underline{ststion ID}, arrival Date, arrival Time, departure Date, departure Time)
hasPassenger(planeID, passengerID, seatNumber)
约束说明: 带下划线的为主码, 以 has 开头的是联系集转化的关系模式, 其
中的主码来自含有同名属性的实体集的参照外码。
8.20
    给出 8.1 中模式 R 的一个无损连接并保持依赖的 3NF 分解。
    8.1 题中: 模式 r(A, B, C, D, E) 分解为: r_1(A, B, C)、r_2(A, D, E), 函
数依赖集 F = \{A \rightarrow BC, CD \rightarrow E, B \rightarrow D, E \rightarrow A\}
    解:
    1、计算候选码:
             (1)由A \to BC可得: A \to B, A \to C
                由 A \to B 和 B \to D 得: A \to D
                由 A \to CD, CD \to E得:A \to E
                综上有: A \rightarrow ABCDE.
     同理可得:
                E \rightarrow ABCDE
```

 $BC \to ABCDE$ 由此可得候选码为: A, BC, CD, E.

 $CD \rightarrow ABCDE$

- 2、计算 F_c:
- (1) $A \rightarrow BC$:

B: 在 $F'=\{A\to C,CD\to E,B\to D,E\to A\}$ 下计算 $A^+=AC,$ 故 B 是无关的

C: 在 $F' = \{A \to B, CD \to E, B \to D, E \to A\}$ 下计算 $B^+ = ABD$, 故 C 是无关的

(2) $CD \rightarrow E$:

C: 在 F 下计算 $D^+ = D$, 故 C 是无关的 D: 在 F 下计算 $C^+ = C$, 故 D 是无关的 由 (1)(2) 的 $F_c = \{A \to BC, CD \to E, B \to D, E \to A\}$

3、分解在 F_c 的函数依赖 $\alpha \to \beta$ 通过 $R_i = \alpha \beta$ 得: $R_1 = (A, B, C)$, $R_2 = (C, D, E)$, $R_3 = (B, D)$, $R_4 = (A, E)$, 上述分解后得子模式中存在 R_1 含有候选码且其中不存在包含关系,故上述分解结果即是无损连接和保持依赖的 3NF 分解。

8.28

证明 8.1 中关系模式 R 的如下分解不是无损分解:

证明: 通过 8.20 中计算候选码的过程得到 $F^+=\{BD\to B,BD\to D,C\to C,D\to D,BD\to BD,B\to D,B\to B,B\to BD\}$

由无损分解定理:

Let R_1 and R_2 form a decomposition of R The decomposition is a lossless-join decomposition of R if at least one of the following functional dependencies are in F^+ (where F^+ stands for the closure for every attribute or attribute sets in F) (参考:https://en.wikipedia.org/wiki/Lossless_join_decomposition)

$$R_1 \cap R_2 \to R_1 - R_2 \in F^+$$

 $R_1 \cap R_2 \to R_2 - R_1 \in F^+$

显然, $(A,B,C)\cap(C,D,E)=C\to DE$ 和 $(A,B,C)\cap(C,D,E)=C\to AB$ 在 F^+ 中都不成立,故该分解为有损连接分解。 给出实例如下:

T(A,B,C)(M) T(C,D,E)(1) +8.

r:

A B C D E 5
10 9 3 8 7 \Rightarrow R₁ = (A,B,C) R₂ = (C,D,E)

T(R₁(Y)):

A B C 3 4 7

T(R₁(Y):

A B C 3 4 7

T(R₁(Y):

A B C 3 4 7

T(R₁(Y):

A B C 3 4 7

T(R₁

图 2: 有损分解例子