1.建立一个关于系、学生、班级、学会等诸多信息的关系数据库如下:

学生(学号,姓名,出生年月,系名,班号,宿舍区)

班级 (班号, 专业名, 系名, 班级人数, 入校年份)

系 (系号,系名,系办公地点,系人数)

学会(学会名,成立年份,地点,学会会员人数)

学生-学会(学号,学会名,入会年份)

相关语义:一个系有若干个专业,每个专业每年只招收一个班,每个班有若干学生,一个系的学生住在同一宿舍,每个学生可参加若干学会,每个学会 由若干学生组成,学生参加某学会会有一个入会年份。

请依次写出每个关系模式的:

- 1. 函数依赖集;
- 2. 是否存在传递函数依赖?
- 3. 是否存在部分函数依赖?
- 4. 该关系属于几级范式?
- 5. 每个关系的候选码、外码?

在实际情况,系名不会重复出现,系号和系名——对应,所以系名在关系"班级"里是外码。专业名也不会重复出现,但因为题目中也没给专业这个关系,所以专业名在班级不算外码。学会名称也不会重复出现。

- 1. 学生(学号,姓名,出生年月,系名,班号,宿舍区)
 - 1. 函数依赖集;

学号 \rightarrow 姓名, 学号 \rightarrow 出生年月, 系名 \rightarrow 宿舍区, 学号 \rightarrow 班号, 班号 \rightarrow 系名

2. 传递函数依赖:

$$\frac{\text{传递}}{\text{##o}}$$
 有舍区, 学号 $\xrightarrow{\text{Fd}}$ 宿舍区, 学号 $\xrightarrow{\text{Fd}}$ 系名

3. 存在。比如

$$($$
学号,姓名 $) \xrightarrow{P}$ 出生年月

- 4. 2NF。其不满足R中每一个非主属性都不传递依赖于候选码,但满足2NF的条件。
- 5. 候选码: 学号; 外码: 班号、系名
- 2. 班级(班号,专业名,系名,班级人数,入校年份)
 - 1. 函数依赖:

班号
$$\rightarrow$$
 专业名,专业名 \rightarrow 系名,班号 \rightarrow 班级人数,班号 \rightarrow 入校年份,(专业名,入校年份) \rightarrow 班号

2. 传递函数依赖

班号
$$\stackrel{\text{传递}}{\longrightarrow}$$
 系名

3. 存在。比如

$$(班号, 专业名) \xrightarrow{P}$$
 系名, $($ 入校年份, 专业名 $) \xrightarrow{P}$ 系名

- 4. 1NF。系名部分函数依赖于候选码(专业名,入校年份)
- 5. 候选码:班号, (专业名,入校年份);外码:系名
- 3. 系 (系号,系名,系办公地点,系人数)
 - 1. 函数依赖集;

系号
$$\rightarrow$$
 系名, 系名 \rightarrow 系号, 系名 \rightarrow 系办公地点, 系名 \rightarrow 系人数

- 2. 不存在传递函数依赖。
- 3. 存在部分函数依赖: $(系号,系人数) \stackrel{P}{\longrightarrow}$ 系办公地点
- 4. BCNF
- 5. 候选码: 系号、系名; 不含外码
- 4. 学会(学会名,成立年份,地点,学会会员人数)
 - 1. 函数依赖:

学会名 \rightarrow 成立年份, 学会名 \rightarrow 地点, 学会名 \rightarrow 学会会员人数

- 2. 不存在传递函数依赖。
- 3. 存在。比如

(学会名, 地点 $) \xrightarrow{P}$ 成立年份

4. BCNF。

5. 候选码: 学会名; 不存在外码。

- 5. 学生-学会(学号,学会名,入会年份)
 - 1. 函数依赖:

(学号,学会名) → 入会年份

- 2. 不存在传递函数依赖。
- 3. 不存在部分函数依赖。
- 4. BCNF。
- 5. 候选码: (学号, 学会名); 外码: 学号、学会名
- 2、设有关系模式R(U, F), 其中:

 $U = \{A, B, C, D, E, P\},\$

 $F = \{A \rightarrow B, C \rightarrow P, E \rightarrow A, CE \rightarrow D\}$

求出R的所有候选码(给出求解过程)。

由于没有任何函数依赖能推出E, C, 所以构造EC的闭包。

 $X_0 = \{E, C\}$

 $\therefore E \rightarrow A, CE \rightarrow D, C \rightarrow P,$

 $X_1 = X_0 \cup \{A, D, P\} = \{A, D, P, E, C\}$

 $\therefore A \to B$

 $\therefore X_2 = X_1 \cup B = U$

所以 EC 可以函数确定 U,且为完全函数依赖关系,因为EC就是R的唯一候选码

3、设有一教学管理数据库,其属性为: 学号(S#),课程号(C#),成绩(G),任课教师(TN),教师所在的系(D)。这些数据有下列语义:

学号和课程号分别与其代表的学生和课程——对应;

一个学生所修的每门课程都有一个成绩;

每门课程只有一位任课教师, 但每位教师可以有多门课程;

教师中没有重名,每个教师只属于一个系。

- (1) 试根据上述语义确定函数依赖集。
- (2) 如果用上面所有属性组成一个关系模式,那么该关系模式为何模式?并举例说明在进行增、删操作时的异常现象。
- (3) 将其分解为3NF。
- 1. 函数依赖集:

(学号,课程号) \rightarrow 成绩,课程号 \rightarrow 任课老师,任课老师 \rightarrow 系

- 2. 1NF,因为候选码为(学号,课程号),任课老师部分函数依赖于该候选码。如果某个学生还没有选课,那他的信息将无法插入;如果某个学生退掉了他所修的最后一门课,那他的信息的整个元组都要被删除。
- 3. SC(学生,课程号,成绩), C-TN(课程号,任课老师), TN-D(任课老师,系)