ch06_2_复习思考题 5

设有一个期末考试监考安排关系R,其中的属性有:课程的课程号(cno)和课程名(cname),授课教师的工作证编号(tno)和姓名(tname),监考老师的工作证编号(in_no),每一场考试的开始时间(s_date)、结束时间(e_date)和考试教室(room)。

其中:课程号和工作证编号分别是课程及教师的标识属性,开始时间和结束时间是date类型(含日期和时间)的字段,并且规定:

- ① 每一门课程至少有一位授课教师, 也可能安排多位授课教师;
- ② 一位老师也可以担任多门课程的授课任务;
- ③ 每一门课的期末考试只安排一场,可分在多个教室中同时进行,除了 授课教师外,在每一间考试教室中都必须安排一位或多位监考老师;
- ④ 同一时间段、同一间教室中只能安排一门课程的考试;
- ⑤ 一位老师可以担任多门课程的监考任务,但在同一时间段内,一位老师只能在指定的一间教室中监考一门课;
- ⑥ 授课教师必须参加自己承担授课任务的课程监考(不限定教室)。 R(cno, cname, tno, tname, in_no, s_date, e_date, room)
- 1. 请找出该关系中的所有函数依赖(非平凡的完全函数依赖);
- 2. 请找出该关系上的所有候选码。

设有一个期末考试监考安排关系R,其中的属性有:课程的课程号(cno)和课程名(cname),授课教师的工作证编号(tno)和姓名(tname),监考老师的工作证编号(in_no),每一场考试的开始时间(s_date)、结束时间(e_date)和考试教室(room)。

其中:课程号和工作证编号分别是课程及教师的标识属性,开始时间和结束时间是date类型(含日期和时间)的字段,并且规定:

- ① 每一门课程至少有一位授课教师, 也可能安排多位授课教师;
- ② 一位老师也可以担任多门课程的授课任务;
- ③ 每一门课的期末考试只安排一场,可分在多个教室中同时进行,除了授课教师外,在每一间考试教室中都必须安排一位或多位监考老师;
- ④ 同一时间段、同一间教室中只能安排一门课程的考试;
- ⑤ 一位老师可以担任多门课程的监考任务,但在同一时间段内,一位老师只能在指定的一间教室中监考一门课;
- ⑥ 授课教师必须参加自己承担授课任务的课程监考(不限定教室)。 R(cno, cname, tno, tname, in_no, s_date, e_date, room)

解:系统中包括课程(cno, cname),任课教师(tno, tname),监考教师in_no,考试教室room,考试时间(s_date, e_date)等五个方面的数据信息。

▶ 首先,有2个显然的函数依赖: tno→tname 和 cno→cname

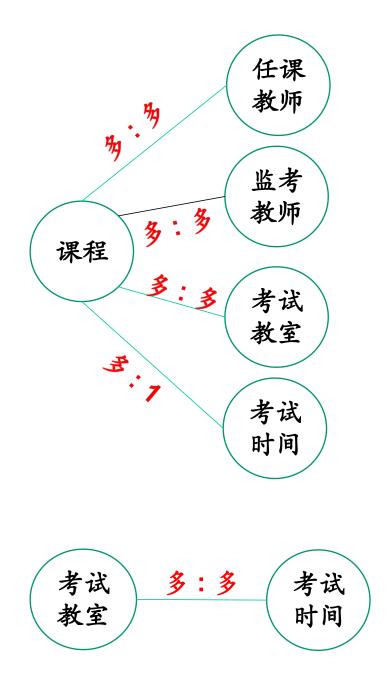
ch06_2_思考题5_参考答案

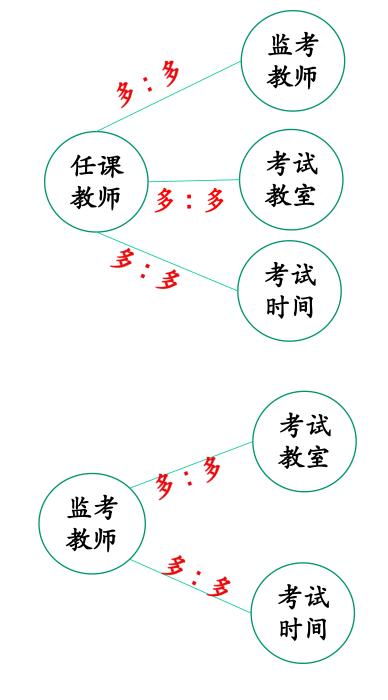
- ① 每一门课程至少有一位授课教师,也可能安排多位授课教师;
- ② 一位老师也可以担任多门课程的授课教师;
- ③ 每一门课的期末考试只安排一场,可分在多个教室中同时进行,除了授课 教师外,在每一间考试教室中都必须安排一位或多位监考老师;
- ④ 同一时间段,一间教室中只能安排一门课程的考试;
- ⑤ 一位老师可以担任多门课程的监考任务,但在同一时间段内,一位老师只 能在指定的一间教室中监考一门课;
- ⑥ 授课教师必须参加自己承担授课任务的课程监考(不限定教室)。
 - ▶ 已发现的函数依赖集: F={tno→tname, cno→cname}

解: 其次,分别考虑课程、任课教师、监考教师、考试教室、考试时间等五个方面的相互之间的数量对应关系。

只有'课程'和'考试时间'之间是"多对一", 其他都是"多对多"(next slide)

所以有函数依赖: $cno \rightarrow (s_date, e_date)$





- ① 每一门课程至少有一位授课教师,也可能安排多位授课教师;
- ② 一位老师也可以担任多门课程的授课教师;
- ③ 每一门课的期末考试只安排一场,可分在多个教室中同时进行,除了授课教师外,在每一间考试教室中都必须安排一位或多位监考老师;
- ④ 同一时间段,一间教室中只能安排一门课程的考试;
- ⑤ 一位老师可以担任多门课程的监考任务,但在同一时间段内,一位老师只 能在指定的一间教室中监考一门课;
- ⑥ 授课教师必须参加自己承担授课任务的课程监考(不限定教室)。

F = { tno→tname, cno→(cname, s_date, e_date) }

(cont.)其次,任选两类数据组合在一起,检查是否存在以它们作为决定因素的函数依赖

一共有10种情况,分别讨论如下:

- ① 每一门课程至少有一位授课教师,也可能安排多位授课教师;
- ② 一位老师也可以担任多门课程的授课教师; ③ 每一门课的期末考试只安排一场,可分在多个教室中同时进行,除了授课
- ③ 每一门课的期末考试只安排一场,可分在多个教室中同时进行,除了授课教师外,在每一间考试教室中都必须安排一位或多位监考老师;
- ④ 同一时间段,一间教室中只能安排一门课程的考试; ⑤ 一位老师可以担任多门课程的监考任务,但在同一时间段内,一位老师只
- 能在指定的一间教室中监考一门课;

⑥ 授课教师必须参加自己承担授课任务的课程监考(不限定教室)。F={tno→tname, cno→(cname, s_date, e_date)}

情况1:以"课程号+任课教师"作为决定因素

- · "课程号+任课教师"vs."监考教师"是"多:多",不存在函数依赖
- · "课程号+任课教师"vs."考试教室"是"多:多",不存在函数依赖
- "课程号+任课教师"vs."考试时间"是"多:1", 存在函数依赖 (cno,tno)→(s date, e date)

但我们不需要再写出该函数依赖,为什么?

答:这是一个部分函数依赖,可以被简化为已发现的某个函数依赖!

- ① 每一门课程至少有一位授课教师,也可能安排多位授课教师;
- ② 一位老师也可以担任多门课程的授课教师;
- ③ 每一门课的期末考试只安排一场,可分在多个教室中同时进行,除了授课教师外,在每一间考试教室中都必须安排一位或多位监考老师;
- ④ 同一时间段,一间教室中只能安排一门课程的考试;
- ⑤ 一位老师可以担任多门课程的监考任务,但在同一时间段内,一位老师只 能在指定的一间教室中监考一门课;
- ⑥ 授课教师必须参加自己承担授课任务的课程监考(不限定教室)。

F = { tno→tname, cno→(cname, s_date, e_date) }

情况2:以"课程号+监考教师"作为决定因素

- 》"课程号+监考教师"vs."任课教师"是"多:多",不存在函数依赖
- ▶ "课程号+监考教师"vs."考试教室"是"多:1", 所以有函数依赖:

$(cno, in no) \rightarrow room$

(说明:在每一场考试中,监考教师是被安排到指定教室的)

》"课程号+监考教师"vs."考试时间"是"多:1",但我们同样不需要再写出该 函数依赖,理由同前(课程号就能决定考试时间)

- ① 每一门课程至少有一位授课教师,也可能安排多位授课教师;
- ② 一位老师也可以担任多门课程的授课教师;
- ③ 每一门课的期末考试只安排一场,可分在多个教室中同时进行,除了授课教师外,在每一间考试教室中都必须安排一位或多位监考老师;
- ④ 同一时间段,一间教室中只能安排一门课程的考试;
- ⑤ 一位老师可以担任多门课程的监考任务,但在同一时间段内,一位老师只 能在指定的一间教室中监考一门课;
- ⑥ 授课教师必须参加自己承担授课任务的课程监考(不限定教室)。

F = { tno→tname, cno→(cname, s_date, e_date), (cno, in_no)→room }

情况3:以"课程号+考试教室"作为决定因素

- · "课程号+考试教室"vs."任课教师"是"多:多",不存在函数依赖
- · "课程号+考试教室"vs."监考教师"是"多:多",不存在函数依赖
- "课程号+考试教室"vs."考试时间"是"多:1",也不需要写出该函数依赖 (理由同上)

- ① 每一门课程至少有一位授课教师,也可能安排多位授课教师;
- ② 一位老师也可以担任多门课程的授课教师;
- ③ 每一门课的期末考试只安排一场,可分在多个教室中同时进行,除了授课 教师外,在每一间考试教室中都必须安排一位或多位监考老师;
- ④ 同一时间段,一间教室中只能安排一门课程的考试;
- ⑤ 一位老师可以担任多门课程的监考任务,但在同一时间段内,一位老师只 能在指定的一间教室中监考一门课;
- ⑥ 授课教师必须参加自己承担授课任务的课程监考(不限定教室)。

F = { tno→tname, cno→(cname, s_date, e_date), (cno, in_no)→room }

情况4:以"课程号+考试时间"作为决定因素

▶ 该种情况不需要再考虑了, WHY?

理由:考试时间是函数依赖于课程号的,如果存在以"课程号+考试时间"为决定因素的函数依赖,那么该函数依赖也是一个部分函数依赖,一定可以被化简为以"课程号"为决定因素的函数依赖。

- ① 每一门课程至少有一位授课教师,也可能安排多位授课教师;
- ② 一位老师也可以担任多门课程的授课教师;
- ③ 每一门课的期末考试只安排一场,可分在多个教室中同时进行,除了授课教师外,在每一间考试教室中都必须安排一位或多位监考老师;
- ④ 同一时间段,一间教室中只能安排一门课程的考试;
- ⑤ 一位老师可以担任多门课程的监考任务,但在同一时间段内,一位老师只 能在指定的一间教室中监考一门课;
- ⑥ 授课教师必须参加自己承担授课任务的课程监考(不限定教室)。

F = { tno→tname, cno→(cname, s_date, e_date), (cno, in_no)→room }

情况5: 以"任课教师+监考教师"作为决定因素

"任课教师+监考教师"vs."课程号"是"多:多",不存在函数依赖 "任课教师+监考教师"vs."考试教室"是"多:多",不存在函数依赖 "任课教师+监考教师"vs."考试时间"是"多:多".不存在函数依赖

- ① 每一门课程至少有一位授课教师,也可能安排多位授课教师;
- ② 一位老师也可以担任多门课程的授课教师;
- ③ 每一门课的期末考试只安排一场,可分在多个教室中同时进行,除了授课教师外,在每一间考试教室中都必须安排一位或多位监考老师;
- ④ 同一时间段,一间教室中只能安排一门课程的考试;
- ⑤ 一位老师可以担任多门课程的监考任务,但在同一时间段内,一位老师只 能在指定的一间教室中监考一门课;
- ⑥ 授课教师必须参加自己承担授课任务的课程监考(不限定教室)。

F = { tno→tname, cno→(cname, s_date, e_date), (cno, in_no)→room }

情况6: 以"任课教师+考试教室"作为决定因素

- > "任课教师+考试教室"vs."课程号"是"多:多",不存在函数依赖
- ▶ "任课教师+考试教室"vs."监考教师"是"多:多", 不存在函数依赖
- > "任课教师+考试教室"vs."考试时间"是"多:多",不存在函数依赖

```
F = { tno→tname, cno→(cname, s_date, e_date), (cno, in_no) → room }
```

情况7: 以"任课教师+考试时间"作为决定因素

- > "任课教师+考试时间"vs."监考教师"是"多:多",不存在函数依赖
- 》"任课教师+考试时间"vs."考试教室"是"多:多",不存在函数依赖
- ▶ "任课教师+考试时间"vs."课程号"是"多:1"

所以有函数依赖:

```
(tno, s\_date) \rightarrow cno
(tno, e date) \rightarrow cno
```

说明:这里假设如果有某位老师上了多门课,那么这些课程不会被安排在同一个时间段进行考试!

ch06_2_思考题5_参考答案 1.

```
R(cno, cname, tno, tname, in_no, s_date, e_date, room)
已发现的函数依赖如下:
F = { tno→tname, cno→(cname, s_date, e_date),
```

```
(cno, in_no) → room,
(tno,s_date) → cno, (tno,e_date) → cno
```

情况8: 以"监考教师+考试教室"作为决定因素

- ▶ "监考教师+考试教室"vs."课程号"是"多:多", 不存在函数依赖
- > "监考教师+考试教室"vs."任课教师"是"多:多",不存在函数依赖
- ▶ "监考教师+考试教室"vs."考试时间"是"多:多",不存在函数依赖

```
R(cno, cname, tno, tname, in_no, s_date, e_date, room)
已发现的函数依赖如下:
F = { tno→tname, cno→(cname, s_date, e_date),
        (cno, in_no) → room,
        (tno,s_date) → cno, (tno,e_date) → cno }
```

情况9:以"监考教师+考试时间"作为决定因素

- 》"监考教师+考试时间"vs."任课教师"是"多:多",不存在函数依赖
- ▶ "监考教师+考试时间"vs."课程号"是"多:1", 所以有:

```
(in_no,s_date) → cno
(in_no,e_date) → cno
```

说明:任何时候,一个监考教师只能在一个教室中监考一门课。

 "监考教师+考试时间"vs."考试教室"是"多:1", 所以有: (in_no,s_date) → room
 (in no,e date) → room

```
R(cno, cname, tno, tname, in_no, s_date, e_date, room)
已发现的函数依赖如下:
F = { tno→tname, cno→(cname, s_date, e_date),
        (cno, in_no) → room,
        (tno,s_date) → cno, (tno,e_date) → cno,
        (in_no,s_date) → cno, (in_no,e_date) → cno,
        (in_no,s_date) → room, (in_no,e_date) → room }
```

情况10:以"考试教室+考试时间"作为决定因素

- 》"考试教室+考试时间"vs."任课教师"是"多:多",不存在函数依赖
- > "考试教室+考试时间"vs."监考教师"是"多:多",不存在函数依赖
- → "考试教室+考试时间"vs."课程号"是"多:1", 所以有: (room,s_date) → cno
 (room,e date) → cno

(说明:任何时候,在一个教室中只能安排一门课的考试)

- ① 每一门课程至少有一位授课教师,也可能安排多位授课教师;
- ② 一位老师也可以担任多门课程的授课教师;
- ③ 每一门课的期末考试只安排一场,可分在多个教室中同时进行,除了授课教师外,在每一间考试教室中都必须安排一位或多位监考老师;
- ④ 同一时间段,一间教室中只能安排一门课程的考试;
- ⑤ 一位老师可以担任多门课程的监考任务,但在同一时间段内,一位老师只 能在指定的一间教室中监考一门课;
- ⑥ 授课教师必须参加自己承担授课任务的课程监考(不限定教室)。
- 1. 综上所述,发现的函数依赖如下:

```
F = {
```

```
tno\rightarrowtname, cno\rightarrow(cname, s_date, e_date), (cno, in_no) \rightarrow room, (tno, s_date) \rightarrow cno, (tno, e_date) \rightarrow cno, (in_no, s_date) \rightarrow cno, (in_no, s_date) \rightarrow room, (in_no, e_date) \rightarrow room, (room, s_date) \rightarrow cno, (room, e_date) \rightarrow cno }
```

R(cno, cname, tno, tname, in_no, s_date, e_date, room) $F = \{ tno \rightarrow tname, cno \rightarrow (cname, s_date, e_date), (cno, in_no) \rightarrow room, (tno, s_date) \rightarrow cno, (tno, e_date) \rightarrow cno, (in_no, s_date) \rightarrow cno, (in_no, e_date) \rightarrow cno, (in_no, s_date) \rightarrow room, (in_no, e_date) \rightarrow room, (room, s_date) \rightarrow cno, (room, e_date) \rightarrow cno \}$

- 2、请找出该关系上的所有候选码。
- 答:分析上述的函数依赖关系,得到:
- > 只在函数依赖的左边出现过的属性是: tno, in_no
- > 只在函数依赖的右边出现过的属性是: cname, tname
- ▶ 在函数依赖的左右两边都出现过的属性是: cno, room, s_date, e_date
- > 因此,
 - ① 'tno'和'in_no'是每一个候选码的组成部分,先判断(tno, in_no)能否构成候选码?
 - ② 第①问的结论是否定的,再用'tno+in_no'和另外四个在左右两边都出现过的属性分别进行组合验证,可以找到本关系的三个候选码,分别是: (tno, in_no, cno), (tno, in_no, s_date), (tno, in_no, e_date)

End of ch06_2_复习思考题5_参考答案