

数据库系统原理

作业 2

软件 42

欧阳鹏程

2141601030

2017 年 4 月 1 日

2.3 为什么要对关系模型加以完整性规则的限制？关系模型的完整性约束具体包括哪些内容？

答：完整性约束主要用于保证数据库中数据的正确性和相容性。关系模型的完整性约束包括：域完整性约束、实体完整性约束、参照完整性和用户定义完整性。

2.5 试对笛卡儿积、 θ 连接、等值连接、自然连接等关系运算进行比较。

答：首先连接运算（ θ 连接、等值连接、自然连接）都是建立在笛卡儿积运算之上的，比如 θ 连接是对笛卡儿积做选择，而等值连接是 θ 连接的一种特殊情况；自然连接是对笛卡儿积做投影。

运算	公式
笛卡儿积	$R \times S = \{t^{(m+n)} t^{(m)} \in R \wedge t^{(n)} \in S\}$
θ 连接	$R \bowtie_{A\theta B} S = \{rs r \in R \wedge s \in S \wedge r[A]\theta s[B]\} = \sigma_{A\theta B}(R \times S)$
等值连接	$R \bowtie_{A=B} S = \{rs r \in R \wedge s \in S \wedge r[A] = s[B]\} = \sigma_{A=B}(R \times S)$
自然连接	$R \bowtie S = \Pi_{Attr(R) \cup (Attr(S) - A)}(\sigma_{R.A=S.A}(R \times S))$

2.6 试将 $\cup, -, \bowtie, \sigma, \Pi$ 等运算转换为等价的元组关系演算形式，为什么要对关系演算表达式加以安全性约束？

答:

$$- R \cup S = \{t | R(t) \vee S(t)\}$$

$$- R - S = \{t | R(t) \wedge \neg S(t)\}$$

- 设 R 是 m 元关系的元组, S 是 n 元关系的元组, R 和 S 有 p 列表头一致 (R 元组的 $m' \sim m' + p$ 和 S 元组的 $n' \sim n' + p$ 的表头一致)

$$\begin{aligned} R \bowtie S = & \{t^{(m+n-p)} | (\exists u^{(m)})(\exists v^{(n)})(R(u) \wedge S(v) \wedge \\ & \underbrace{u[m'] = v[n'] \wedge u[m' + 1] = v[n' + 1] \wedge \cdots \wedge u[m' + p] = v[n' + p]}_p) \\ & \wedge t[1] = u[1] \wedge t[2] = u[2] \wedge \cdots \wedge t[m] = u[m] \wedge \\ & t[m' + p + 1] = v[n'] \wedge \cdots \wedge t[m + n - p] = v[n']\} \end{aligned} \quad (1)$$

$$- \sigma_F(R) = \{t | R(t) \wedge F'\}$$

其中 F' 是选择条件 F 在元组关系演算中的等价表示。

$$- \Pi_{i_1, i_2, \dots, i_k}(R) = \{t^{(k)} | (\exists u)(R(u) \wedge t[1] = u[i_1] \wedge \cdots \wedge t[k] = u[i_k])\}$$

2.7 设有下列关系:

表 1: R, S, T 关系

R	A	B	C	D
	a_1	b_1	c_1	d_1
	a_1	b_1	c_1	d_2
	a_2	b_2	c_2	d_1
	a_2	b_3	c_2	d_2
	a_2	b_1	c_2	d_3
	a_3	b_2	c_2	d_1
	a_3	b_2	c_3	d_2
	a_4	b_3	c_2	d_1
	a_4	b_3	c_2	d_3
	a_4	b_1	c_2	d_4
	a_4	b_4	c_2	d_2

S	D	E	F
	d_1	e_2	f_1
	d_2	e_1	f_2
	d_2	e_2	f_3
	d_3	e_3	f_1

T	D	F	G
	d_1	f_2	g_1
	d_2	f_2	g_2
	d_3	f_1	g_3

(1) 求下列表达式的值:

$$E_1 = \Pi_{A,B}(\sigma_{A>'a'_1 \wedge B<'b'_4}(R))$$

$$E_2 = \Pi_{A,B,E,G}(\sigma_{A>'a'_1 \wedge E<'e'_3 \wedge G \neq 'g'_3}(R \bowtie S \bowtie T))$$

$$E_3 = R \div \Pi_D(\sigma_{F \neq 'f'_1}(T))$$

$$E_4 = \{t | (\exists u)(\exists v)(\exists w)(R(u) \wedge S(v) \wedge T(w) \wedge u[3] >'c'_1 \wedge v[2] \neq 'e'_2 \wedge w[3] \neq 'g'_2 \wedge u[4] = v[1] \wedge v[3] > w[2] \wedge t[1] = u[2] \wedge t[2] = u[3] \wedge t[3] = v[1] \wedge t[4] = w[3] \wedge t[5] = w[2])\}$$

(2) 试将 E_4 转化为等价的关系代数表达式。

2.8 试用关系代数表达式写出在 Student、Course、SC 关系上进行的下列查询:

- (1) 查询“计算机 07”班同学的学号及姓名;
- (2) 学号为“01055107”的同学所选修的课程名称及成绩;
- (3) 未选修编号为“CS-05”课程的学生学号;
- (4) 选修了“张华”老师所开设课程的学生姓名、课程名称及成绩;
- (5) 选修了全部课程的学生姓名及班级。