

数据库系统概论 An Introduction to Database System

第五章 数据库完整性

数据库完整性



- * 数据库的完整性
 - 数据的正确性和相容性
- * 数据的完整性和安全性是两个不同概念
 - 数据的完整性
 - ▶ 防止数据库中存在不符合语义的数据,也就是防止数据库中存在不正确的数据
 - ▶ 防范对象:不合语义的、不正确的数据
 - 数据的安全性
 - ▶ 保护数据库防止恶意的破坏和非法的存取
 - ▶ 防范对象: 非法用户和非法操作





为维护数据库的完整性, DBMS必须:

■1.提供定义完整性约束条件的机制

■2.提供完整性检查的方法

■3.违约处理

第五章 数据库完整性



- 5.1 实体完整性
- 5.2 参照完整性
- 5.3 用户定义的完整性
- 5.4 完整性约束命名字句
- *5.5 域中的完整性限制
- 5.6 触发器
- 5.7 小结





- ❖5.1.1 实体完整性定义
- ❖5.1.2 实体完整性检查和违约处理

5.1.1 实体完整性定义



- * 关系模型的实体完整性
 - CREATE TABLE中用PRIMARY KEY定义
- * 单属性构成的码有两种说明方法
 - 定义为列级约束条件
 - 定义为表级约束条件
- * 对多个属性构成的码只有一种说明方法
 - 定义为表级约束条件





[例1] 将Student表中的Sno属性定义为码

(1)在列级定义主码

CREATE TABLE Student

(Sno CHAR(9) PRIMARY KEY,

Sname CHAR(20) NOT NULL,

Ssex CHAR(2),

Sage SMALLINT,

Sdept CHAR(20));

实体完整性定义(续)



(2)在表级定义主码

```
CREATE TABLE Student
(Sno CHAR(9),
Sname CHAR(20) NOT NULL,
Ssex CHAR(2),
Sage SMALLINT,
Sdept CHAR(20),
PRIMARY KEY (Sno)
);
```

实体完整性定义(续)



[例2] 将SC表中的Sno,Cno属性组定义为码

CREATE TABLE SC

(Sno CHAR(9) NOT NULL,

Cno CHAR(4) NOT NULL,

Grade SMALLINT,

PRIMARY KEY (Sno, Cno) /*只能在表级定义主码*/

);





- ❖5.1.1 实体完整性定义
- ❖5.1.2 实体完整性检查和违约处理

5.1.2 实体完整性检查和违约处理

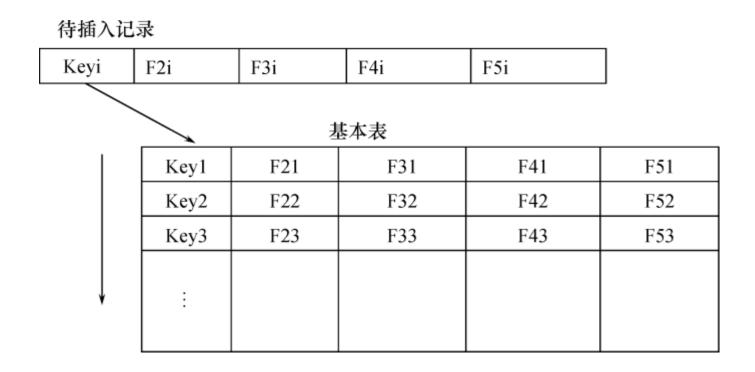


- ❖ 插入或对主码列进行更新操作时,RDBMS按照实体完整 性规则自动进行检查。包括:
 - 1. 检查主码值是否唯一,如果不唯一则拒绝插入或修改
 - 2. 检查主码的各个属性是否为空,只要有一个为空就拒绝插 入或修改

实体完整性检查和违约处理(续)



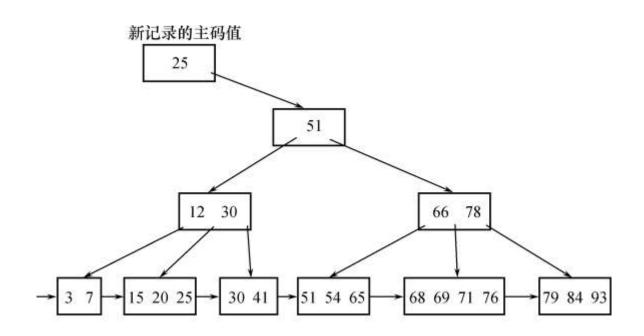
* 检查记录中主码值是否唯一的一种方法是进行全表扫描



实体完整性检查和违约处理(续)



❖索引



第五章 数据库完整性



- 5.1 实体完整性
- 5.2 参照完整性
- 5.3 用户定义的完整性
- 5.4 完整性约束命名字句
- *5.5 域中的完整性限制
- 5.6 触发器
- 5.7 小结





- ❖5.2.1 参照完整性定义
- ❖5.2.2 参照完整性检查和违约处理

5.2.1 参照完整性定义



- * 关系模型的参照完整性定义
 - 在CREATE TABLE中用FOREIGN KEY短语定义哪些 列为外码
 - 用REFERENCES短语指明这些外码参照哪些表的主码

参照完整性定义(续)



```
例如,关系SC中一个元组表示一个学生选修的某门课程的成绩,
(Sno, Cno)是主码。Sno, Cno分别参照引用Student表的
  主码和Course表的主码
[例3] 定义SC中的参照完整性
  CREATE TABLE SC
    (Sno CHAR(9) NOT NULL,
    Cno CHAR(4) NOT NULL,
    Grade SMALLINT,
    PRIMARY KEY (Sno, Cno), /*在表级定义实体完整性*/
    FOREIGN KEY (Sno) REFERENCES Student(Sno),
     /*在表级定义参照完整性*/
    FOREIGN KEY (Cno) REFERENCES Course(Cno)
    /*在表级定义参照完整性*/
```





- ❖5.2.1 参照完整性定义
- ❖5.2.2 参照完整性检查和违约处理

参照完整性检查和违约处理



可能破坏参照完整性的情况及违约处理

被参照表(例如Student)	参照表(例如SC)	违约处理
可能破坏参照完整性 ←	- 插入元组	拒绝
可能破坏参照完整性 ←	— 修改外码值	拒绝
删除元组 ——	→可能破坏参照完整性	拒绝/级连删除/设置为空值
修改主码值 ——	→ 可能破坏参照完整性	拒绝/级连修改/设置为空值

违约处理



- *参照完整性违约处理
 - 1. 拒绝(NO ACTION)执行
 - 默认策略
 - 2. 级联(CASCADE)操作
 - 3. 设置为空值(SET-NULL)
 - 对于参照完整性,除了应该定义外码,还应定义外码列是否允许空值

违约处理(续)



```
[例4] 显式说明参照完整性的违约处理示例
CREATE TABLE SC
  (Sno CHAR(9) NOT NULL,
   Cno CHAR(4) NOT NULL,
   Grade SMALLINT.
   PRIMARY KEY (Sno, Cno),
   FOREIGN KEY (Sno) REFERENCES Student(Sno)
      ON DELETE CASCADE /*级联删除SC表中相应的元组*/
      ON UPDATE CASCADE, /*级联更新SC表中相应的元组*/
   FOREIGN KEY (Cno) REFERENCES Course(Cno)
     ON DELETE NO ACTION
     /*当删除course 表中的元组造成了与SC表不一致时拒绝删除*/
     ON UPDATE CASCADE
     /*当更新course表中的cno时,级联更新SC表中相应的元组*/
  );
```

第五章 数据库完整性



- 5.1 实体完整性
- 5.2 参照完整性
- 5.3 用户定义的完整性
- 5.4 完整性约束命名字句
- *5.5 域中的完整性限制
- 5.6 触发器
- 5.7 小结

5.3 用户定义的完整性



- ❖用户定义的完整性就是针对某一具体应用的数据 必须满足的语义要求
- ❖RDBMS提供,而不必由应用程序承担

5.3 用户定义的完整性



- ***5.3.1** 属性上的约束条件的定义
- ❖5.3.2 属性上的约束条件检查和违约处理
- ❖5.3.3 元组上的约束条件的定义
- ❖5.3.4元组上的约束条件检查和违约处理

5.3.1 属性上的约束条件的定义



❖ CREATE TABLE时定义

- 列值非空(NOT NULL)
- 列值唯一(UNIQUE)
- 检查列值是否满足一个布尔表达式(CHECK)

属性上的约束条件的定义(续)



❖ 1.不允许取空值

```
[例5] 在定义SC表时,说明Sno、Cno、Grade属性不允许取空值。CREATE TABLE SC
(Sno CHAR(9) NOT NULL,
Cno CHAR(4) NOT NULL,
Grade SMALLINT NOT NULL,
PRIMARY KEY (Sno, Cno),
/* 如果在表级定义实体完整性,隐含了Sno, Cno不允许取空值,则在列级不允许取空值的定义就不必写了*/
);
```

属性上的约束条件的定义(续)



❖ 2.列值唯一

属性上的约束条件的定义(续)



❖ 3. 用CHECK短语指定列值应该满足的条件

```
[例7] Student表的Ssex只允许取"男"或"女"。
 CREATE TABLE Student
  (Sno CHAR(9) PRIMARY KEY,
   Sname CHAR(8) NOT NULL,
   Ssex CHAR(2) CHECK (Ssex IN ('男', '女')),
     /*性别属性Ssex只允许取'男'或'女' */
   Sage SMALLINT,
   Sdept CHAR(20)
```

5.3 用户定义的完整性



- ❖5.3.1 属性上的约束条件的定义
- **◆5.3.2** 属性上的约束条件检查和违约处理
- ❖5.3.3 元组上的约束条件的定义
- ❖5.3.4元组上的约束条件检查和违约处理

5.3.2 属性上的约束条件检查和违约处理



❖插入元组或修改属性的值时,RDBMS检查属性上

的约束条件是否被满足

❖如果不满足则操作被拒绝执行

5.3 用户定义的完整性



- ❖5.3.1 属性上的约束条件的定义
- ❖5.3.2 属性上的约束条件检查和违约处理
- ***5.3.3** 元组上的约束条件的定义
- ❖5.3.4元组上的约束条件检查和违约处理

5.3.3 元组上的约束条件的定义



- ❖ 在CREATE TABLE时可以用CHECK短语定义元组上的约束条件,即元组级的限制
- ❖ 同属性值限制相比,元组级的限制可以设置不同属性之间的取值的相互约束条件

元组上的约束条件的定义(续)



[例9] 当学生的性别是男时,其名字不能以Ms.打头。

CREATE TABLE Student

(Sno CHAR(9),

Sname CHAR(8) NOT NULL,

Ssex CHAR(2),

Sage SMALLINT,

Sdept CHAR(20),

PRIMARY KEY (Sno),

CHECK (Ssex='女' OR Sname NOT LIKE 'Ms.%')

/*定义了元组中Sname和 Ssex两个属性值之间的约束条件*/);

- ✓ 性别是女性的元组都能通过该项检查,因为Ssex='女'成立;
- ✓ 当性别是男性时,要通过检查则名字一定不能以Ms.打头

5.3 用户定义的完整性



- ❖5.3.1 属性上的约束条件的定义
- ❖5.3.2 属性上的约束条件检查和违约处理
- ❖5.3.3 元组上的约束条件的定义
- ❖5.3.4 元组上的约束条件检查和违约处理

5.3.4 元组上的约束条件检查和违约处理



- ❖插入元组或修改属性的值时,RDBMS检查元组上的约束 条件是否被满足
- * 如果不满足则操作被拒绝执行

第五章 数据库完整性



- 5.1 实体完整性
- 5.2 参照完整性
- 5.3 用户定义的完整性
- 5.4 完整性约束命名子句
- *5.5 域中的完整性限制
- 5.6 触发器
- 5.7 小结





❖CONSTRAINT 约束

CONSTRAINT <完整性约束条件名>

[PRIMARY KEY短语

|FOREIGN KEY短语

[CHECK短语]

完整性约束命名子句(续)



[例10] 建立学生登记表Student,要求学号在90000~99999之间,姓 名不能取空值,年龄小于30,性别只能是"男"或"女"。 CREATE TABLE Student (Sno NUMERIC(6) CONSTRAINT C1 CHECK (Sno BETWEEN 90000 AND 99999), Sname CHAR(20) CONSTRAINT C2 NOT NULL, Sage NUMERIC(3) CONSTRAINT C3 CHECK (Sage < 30), Ssex CHAR(2) CONSTRAINT C4 CHECK (Ssex IN ('男', '女')), CONSTRAINT StudentKey PRIMARY KEY(Sno) ✓ 在Student表上建立了5个约束条件,包括主码约束(命名为StudentKey) 以及C1、C2、C3、C4四个列级约束。





❖2. 修改表中的完整性限制

■ 使用ALTER TABLE语句修改表中的完整性限制

完整性约束命名子句(续)



[例13] 修改表Student中的约束条件,要求学号改为在90000~999999之间,年龄由小于30改为小于40

■可以先删除原来的约束条件,再增加新的约束条件

ALTER TABLE Student

DROP CONSTRAINT C1;

ALTER TABLE Student

ADD CONSTRAINT C1 CHECK (Sno BETWEEN 900000 AND 999999),

ALTER TABLE Student

DROP CONSTRAINT C3;

ALTER TABLE Student

ADD CONSTRAINT C3 CHECK (Sage < 40);

第五章 数据库完整性



- 5.1 实体完整性
- 5.2 参照完整性
- 5.3 用户定义的完整性
- 5.4 完整性约束命名字句
- *5.5 域中的完整性限制
- 5.6 触发器
- 5.7 小结

5.5 域中的完整性限制



* SQL支持域的概念,并可以用CREATE DOMAIN语句建立一个域以及该域应该满足的完整性约束条件。

[例14] 建立一个性别域,并声明性别域的取值范围

CREATE DOMAIN GenderDomain CHAR(2)

CHECK (VALUE IN ('男', '女'));

这样「例10]中对Ssex的说明可以改写为

Ssex GenderDomain

[例15] 建立一个性别域GenderDomain,并对其中的限制命名

CREATE DOMAIN GenderDomain CHAR(2)

CONSTRAINT GD CHECK (VALUE IN ('男', '女'));

域中的完整性限制(续)



[例16] 删除域GenderDomain的限制条件GD。

ALTER DOMAIN GenderDomain DROP CONSTRAINT GD;

[例17] 在域GenderDomain上增加限制条件GDD。

ALTER DOMAIN GenderDomain

ADD CONSTRAINT GDD CHECK (VALUE IN ('1', '0'));

✓ 通过 [例16] 和 [例17], 就把性别的取值范围由('男', '女')改为 ('1', '0')

第五章 数据库完整性



- 5.1 实体完整性
- 5.2 参照完整性
- 5.3 用户定义的完整性
- 5.4 完整性约束命名字句
- *5.5 域中的完整性限制
- 5.6 触发器
- 5.7 小结

断言



- ❖断言:可以定义多个表或者聚集操作的比较复杂的约束。
 - 创建断言的语句
 - CREATE ASSERTION 断言 CHECK 子句
 - CREATE ASSERTION ASS_SC_CNUM1
 - CHECK (60>=ALL(select count(*)
 - FROM SC
 - Group by cno)
 - An Introduction to Database System

触发器



- ❖触发器(Trigger)是用户定义在关系表上的一类 由事件驱动的特殊过程
 - 由服务器自动激活
 - 可以进行更为复杂的检查和操作,具有更精细和更强大的数据控制能力

5.6 触发器



- ***5.6.1** 定义触发器
- **❖5.6.2** 激活触发器
- ❖5.6.3 删除触发器





❖CREATE TRIGGER语法格式

CREATE TRIGGER <触发器名>

{BEFORE | AFTER} <触发事件> ON <表名>

FOR EACH {ROW | STATEMENT}

[WHEN <触发条件>]

<触发动作体>



- *定义触发器的语法说明:
 - 1. 创建者:表的拥有者
 - 2. 触发器名
 - 3. 表名: 触发器的目标表
 - 4. 触发事件: INSERT、DELETE、UPDATE
 - 5. 触发器类型
 - ➤ 行级触发器(FOR EACH ROW)
 - ➤ 语句级触发器(FOR EACH STATEMENT)



❖ 例如,假设在[例11]的TEACHER表上创建了一个 AFTER UPDATE触发器。如果表TEACHER有1000行, 执行如下语句:

UPDATE TEACHER SET Deptno=5;

- 如果该触发器为语句级触发器,那么执行完该语句后,触发 动作只发生一次
- 如果是行级触发器,触发动作将执行1000次



- ❖ 6. 触发条件
 - 触发条件为真
 - 省略WHEN触发条件

- ❖ 7. 触发动作体
 - 触发动作体可以是一个匿名PL/SQL过程块
 - 也可以是对已创建存储过程的调用



```
[例18] 定义一个BEFORE行级触发器,为教师表Teacher定义完整性
 规则"教授的工资不得低于4000元,如果低于4000元,自动改为
 4000元"。
CREATE TRIGGER Insert_Or_Update_Sal
   BEFORE INSERT OR UPDATE ON Teacher
  /*触发事件是插入或更新操作*/
   FOR EACH ROW
                        /*行级触发器*/
  AS BEGIN
                        /*定义触发动作体,是PL/SQL过程块*/
     IF (new.Job='教授') AND (new.Sal < 4000) THEN
     new.Sal :=4000;
     END IF:
```

END;



[例19] 定义AFTER行级触发器,当教师表Teacher的工资 发生变化后就自动在工资变化表Sal_log中增加一条相应 记录

首先建立工资变化表Sal_log

CREATE TABLE Sal_log

(Eno NUMERIC(4) references teacher(eno),

Sal NUMERIC(7, 2),

Username char(10),

Date TIMESTAMP

);



```
[例19](续)
```

CREATE TRIGGER Insert_Sal

AFTER INSERT ON Teacher

/*触发事件是INSERT*/

FOR EACH ROW

AS BEGIN

INSERT INTO Sal_log VALUES(

new.Eno, new.Sal, CURRENT_USER, CURRENT_TIMESTAMP);

END;



```
[例19](续)
```

CREATE TRIGGER Update_Sal

AFTER UPDATE ON Teacher

/*触发事件是UPDATE */

FOR EACH ROW

AS BEGIN

IF (new.Sal <> old.Sal) THEN INSERT INTO Sal_log VALUES(
 new.Eno, new.Sal, CURRENT_USER, CURRENT_TIMESTAMP);
END IF;

END;

5.6 触发器



- ***5.6.1** 定义触发器
- **❖5.6.2** 激活触发器
- ❖5.6.3 删除触发器

5.6.2 激活触发器



- ❖ 触发器的执行,是由触发事件激活的,并由数据库服务器 自动执行
- ❖ 一个数据表上可能定义了多个触发器
 - 同一个表上的多个触发器激活时遵循如下的执行顺序:
 - (1) 执行该表上的BEFORE触发器;
 - (2) 激活触发器的SQL语句;
 - (3) 执行该表上的AFTER触发器。

激活触发器(续)



[例20] 执行修改某个教师工资的SQL语句,激活上述定义的触发器。

UPDATE Teacher SET Sal=800 WHERE Ename='陈平';

执行顺序是:

- ➤ 执行触发器Insert_Or_Update_Sal
- ➤ 执行SQL语句 "UPDATE Teacher SET Sal=800 WHERE Ename='陈平';"
- ▶ 执行触发器Insert_Sal;
- ➤ 执行触发器Update_Sal

5.6 触发器



- ***5.6.1** 定义触发器
- **❖5.6.2** 激活触发器
- **❖5.6.3** 删除触发器

5.6.3 删除触发器



❖ 删除触发器的SQL语法:

DROP TRIGGER <触发器名> ON <表名>;

❖ 触发器必须是一个已经创建的触发器,并且只能由具有相应权限的用户删除。

[例21] 删除教师表Teacher上的触发器Insert_Sal

DROP TRIGGER Insert_Sal ON Teacher;

第五章 数据库完整性



- 5.1 实体完整性
- 5.2 参照完整性
- 5.3 用户定义的完整性
- 5.4 完整性约束命名字句
- *5.5 域中的完整性限制
- 5.6 触发器
- 5.7 小结

5.7 小结



❖数据库的完整性是为了保证数据库中存储的数据 是正确的

- ❖RDBMS完整性实现的机制
 - 完整性约束定义机制
 - 完整性检查机制
 - 违背完整性约束条件时RDBMS应采取的动作