关系数据模型

笔记本: database_theory

创建时间: 2021/6/26 15:25 **更新时间:** 2021/7/2 10:52

作者: 134exetj717

关系数据模型是当前最流行的。为什么?因此我们这个世界彼此间就是以联系构造出来的。因此,我们需要学懂关系数据模型。

• 最典型的,什么是表?

• 描述数据本身、数据之间的联系。也成为关系。

o 列:字段、属性、数据项、成员;

o 行:元组、记录。

• 关系模式: 对关系的描述, 由关系名和各个列构成。

• 关系实例:记录集或元组集。

• 有表, 有数据, 有数据操作, 那么就一定有约束, 约束有哪些呢?

o 域约束 (列的取值范围)、主键约束、唯一约束、外键约束、一般性约束。

其中,外键约束比较特殊,因为它涉及到了两张表,此时,主表到从表、从表到主表的行动策略有哪些呢?

。 级联约束: CASCADE

o 空值: SET NULL

o 默认值: SET DEFAULT

禁止删除: NO ACTION

• 除了以上四种约束以外,其实我们还有更一般的约束,分别是什么呢?

检查约束:单个表的检查,表中的某一列是否在取值范围之内,或者某几列之间是 否满足指定的条件

断言:多个表的检查

• 了解了数据库中各个约束以后,我们如何进行完整性约束及其设定呢?

o DEFAULT的使用

create default 默认名 as '默认值' //创建默认

sp_bindefault '默认名','表名.列名' //绑定方法

sp_unbindefault '表名.列名' //取消绑定的方法

drop default 默认名 删除不会成功) //删除默认, (注意: 应保证该默认已从所有绑定的列上摘除, 否则

o RULE的设定

create rule 规则名 as 规则 //创建规则

sp bindrule 规则名,'表名.列名' //绑定方法

sp unbindrule '表名.列名' //解除绑定

drop rule 规则名 //删除规则

。 检查约束的设定

例子:

```
constraint 约束名 check (pub_id in ('234','3344') or pub_id like '43[0-9]'
其中 in 表示 是否为 234 或者3344,like 表示 是否形如 43+两个0-9的数字
```

。 主键约束的设定

```
例子:

pub_id char(4) primary key //生成随机名称的主键约束 或者
constraint 约束名
primary key nonclustered (主键) //生成给定名称的主键约束,且是聚簇索引
```

。 唯一约束的设定

```
例子:

constraint 约束名(一般后面可以加上 _const 格式)
unique clustered (属性) //非聚簇的唯一
```

。 外键约束的设定

```
例子:

constraint 约束名
foreign key(属性) //显示指出所定义的外键,无实际意义
references 另一张表名(属性) //表示参照该表
on delete cascade
on update cascade //表示级联
```

。 触发器的定义

■ inserted: '新'数据会放在其中,

■ deleted: '老'数据会放在其中,我们只需要调用即可

```
M子:

create 触发器名
on 表名
after delete / update 或者用 for insert,update //for 、 after 都可以
as

if @@rowcount = 0 return //@@rowcount 是系统变量,表示表中有几行数据被删除了
... (系列操作)
/*

RAISERROR ('错', 16, 1) //报错
ROLLBACK TRANSACTION //退回事务
RETURN
*/

drop trigger 触发器名 //表示删除触发器
```

- 很容易我们发现,以上全部都是针对表的操作或者约束,那么我们别忘了,数据库还有很重要的视图,那么它的操作又是怎样的呢?
 - o 基本概念
 - 视图也是一张表,但其数据不存储于视图中,而是由视图定义从表中查询出来,故有时称其为虚表。
 - 而创建视图基于的表,称作基表。
 - o 视图的创建

```
create view 视图名
as select .... from (后边相当于是查询)
drop view 视图名
```

。 视图的修改

■ 需要说明的是,对视图的更新,其实就是对基表的更新,即增删改查基表中的对应内容

```
例子:

update 视图名
set phone = '88846486'
where ...
```

。 视图的插入

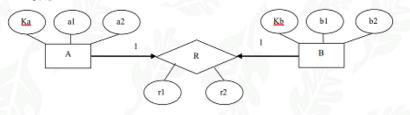
```
例子:
insert into 视图名
values (...)
```

o 视图的删除

```
例子:
delete 视图名
where ...
```

- 。 值得注意的是:
 - !!!!!以上增删改都有可能导致视图未改变,但是基表却改变了,因为 我们改变的内容来源于基表中,但是此时视图的定义并不包含修改的内容
 - 解决办法:我们可以加上 with check option ,这样我们在修改视图的过程中,系统就会先判断修改的内容是否属于视图,如果不属于,那么就不能完成修改
- 讲完了视图的各类操作,我们此时就会思考,我们之前创建的实体联系模型,是一种图画,但我们的关系模型却是表,那么我们如何实现转换呢?
 - 。 实体型映射为表
 - 。 联系型的转换
 - 联系型映射为关系 (即表)
 - 将联系所包含的属性移动到具有键约束的实体所映射到的表中

1) 1:1联系



转换结果为:

A (Ka,a1,a2), Ka为主键

B (Kb,b1,b2), Kb 为主键

R (Ka, Kb, r1, r2), Ka, Kb 均为外键

由于有两个键约束,故Ka,Kb都能单独作为R的主键。如果指定Ka为主键,则Kb为候选键;否则,如指定Kb为主键,则Ka为候选键。

- o 其中, 我们需要注意的是, m: n的联系型只能映射为关系 (即表)
- 以上内容中,我们主要学习了一些对数据的约束,但是,我们还有对数据的操作。关系代数与关系运算是两个与关系模型相关的查询语言。关系运算简单,那么关系代数具体是怎样的呢?
 - o 关系代数表达式:由关系代数操作符和操作数组合形成的查询表达式。
 - 。 基本的代数操作符有如下:

8. 关系代数的基本操作符?

selection(选择): σ

projection(投影): π

union(并)

intersection (交)

difference (差)

cross-product (积)

3. Renaming

为解决 $R \times S$ 中产生的 A 字冲突,而引入"改名(ρ)"操作符。 表 达式: ρ (R(F), E)

说明:

- ①对任意代数表达式E (Expression), ρ(R(F), E)返回一个新的关系实例R, 其元组与E相同, 模式与E也相同, 但某些列被改名。
 - ② F的形式为: 旧名→新名, 或位置→新名。
- ③改名有两个作用:一是有名字冲突时可改名;二是作为表可临时保存表达式E的结果,表名为R。
- 。 将字段1中的姓名改为sid1,将字段5中的姓名改为sid2

$\overline{\pi}$ 例: ρ (D(1 \rightarrow sid1, 5 \rightarrow sid2), S1 \times E1)

4. Joins

概念:关系与关系的连接。可定义为R×S后跟选择。

种类:条件连接、等连接、自然连接、外连接。

(1) Condition Joins(条件连接)

概念: $R \bowtie_{c} S = \sigma_{c}(R \times S)$

说明: 条件c会用到R和S的列, 如R.name, R.i(位置)。

示例: S1⋈_{S1.sid<F1.sid}E1

查询结果:

(sid)	snar	ne	age	grade	(sid)	cid	score	
8	何フ	大明	19	2	66	108	80	
11	李	峰	20	3	66	108	80	
35	陈	月生	21	4	66	108	80	

o

(2)等连接 (Equijoin)

概念: 是条件连接的特例, 即连接条件由等式组成, 如R.name1=S.name2。

说明:由于列相等,因此结果中有重复的列,等连接定义中将此重复列在结果中去掉。

示例: S1⋈_{S1.sid=E1.sid}E1

查询结果:

sid	sname	age	grade	cid	score
8	何大明	19	2	101	91

相应的SQL查询描述:

SELECT S1.sid, sname, age, grade, cid, score FROM S1, E1
WHERE S1.Sid = E1.Sid

(3) Natural Join(自然连接)

概念: 是等连接的特例, 即: 等式中所涉及的<mark>列名相同</mark>, 这时可隐去连接条件, 即为: R ⋈ S。

示例: S1 ⋈ E1 查询结果: 同上。

这种关联才是最 **自然**的。

相应的SQL查询描述:

SELECT S1.sid, sname, age, grade, cid, score FROM S1 NATURAL JOIN E1

或:

SELECT S1.sid, sname, age, grade, cid, score FROM S1, E1
WHERE S1.Sid = E1.Sid

o

(4) 外连接(Outer Joins)

概念: 涉及有空值的自然连接, 是自然连接的特例。

说明:自然连接是寻找两表中相同列值相等的对应行。外连接除要寻找相同列值相等的对应行之外,还要列出一张表在另一张表中没有相同列值相等的对应行。因无对应,结果中某些列的值显示为NULL值。

外连接的种类:

- ① 左外连接 ➢ (LEFT OUTER JOIN)
 - ② 右外连接 ⋈ (RIGHT OUTER JOIN)
 - ③ 全外连接 ≥ (FULL OUTER JOIN)

种类的理解: 因须对应, 故要有参照点。以外连接操作符 左边的表为参照, 即为左外连接; 如参照右表, 则为右外连接 如既参照左表亦参照右表, 则为全外连接。

说明: 与外连接对应,前面三种连接为内连接(Inner Join)。

SELECT E1.sid, cid, sname FROM S1 NATURAL RIGHT OUTER JOIN E1

示例及结果:

S 1_	sid	sname	age	grade	E1 sid	cid	score	结果:	sid	cid	sname
	8	何大明	19	2	8	101	91		8	101	何大明
	11	李 峰	20	3	35	106	84		35	106	陈 胜
	35	陈 胜	21	4	66	119	88		66	119	null
					66	101	99		66	101	null

右外自然连接示意图

o 除法操作,