

第9章 触发器与主动数据库系统

9.1 主动数据库系统

一、被动数据库系统 vs. 主动数据库系统

1. 被动数据库系统

传统数据库系统只能按用户或应用程序（用户事务）的要求对数据库进行操作，而不能根据发生的事件或数据库的状态主动地进行操作，这样的系统称为被动数据库系统（passive database systems）。

2. 主动数据库系统

理想的数据库系统应根据发生的事件（如：用户事务对数据库进行某种操作、时间事件、外来事件等）或数据库的状态，主动地执行某些操作（称具有主动数据库功能），且这种主动数据库功能是用户/DBA事先可定义的，这样的系统称为主动数据库系统（active database systems）。

二、主动数据库系统的实现

实现主动数据库系统的**基本方法**：在数据库系统中引入规则机制。

主动数据库系统有时也称为**规则系统（rules systems）**。

主动数据库系统的**主要规则**：

条件 - 动作规则（condition-action rule, CA rule）

事件 - 条件 - 动作规则（event-condition-action rule, ECA rule）

1. 条件 - 动作规则（condition-action rule, CA rule）

当数据库达到某种状态时（即某个“条件”满足时），就触发DBMS执行某些“动作”。

注：CA规则作为主动数据库规则有缺陷，因此，当前大多数DBMS并不支持。

2. 事件 - 条件 - 动作规则（event-condition-action rule, ECA rule）

当某个“事件”发生时，DBMS检测某个“条件”，若满足，则执行预定义“动作”。ECA规则被称为触发器（trigger）。

注：SQL标准从SQL:1999开始增设了触发器；□当前，大多数DBMS已支持触发器，但实现功能和语法不尽相同，与SQL标准语法也不尽一致。

9.2 ECA规则/触发器

| 触发器类型 | | 当“条件”满足时，“动作”的执行频度 | |
|-----------------------|------------|--------------------|----------------|
| | | EACH ROW | EACH STATEMENT |
| 当“条件”满足时，“动作”的执行时刻/方式 | BEFORE | 行前触发器 | 语句前触发器 |
| | AFTER | 行后触发器 | 语句后触发器 |
| | INSTEAD OF | 行替代触发器 | 语句替代触发器 |

“事件”：SQL操纵语句（INSERT, DELETE, UPDATE）

“动作”执行频度

EACH ROW：对“事件”涉及的每个“行”，“动作”均执行一次

EACH STATEMENT：对整个“事件”，“动作”仅执行一次

“动作”执行时刻/方式

BEFORE：“动作”在“事件”前执行

AFTER: “动作”在“事件”后执行

INSTEAD OF: “动作”替代“事件”而执行（即:“事件”语句不执行）□——ORACLE系统中支持；但SQL:1999标准并不支持。

1.ECA规则的表示

SQL:1999中触发器的定义语法:

```
<触发器定义> ::= CREATE TRIGGER <触发器名>
                { BEFORE | AFTER } <事件> ON <表名>
                [ REFERENCING
                  OLD { ROW | TABLE } AS <过渡行/表标识符>,
                  NEW { ROW | TABLE } AS <过渡行/表标识符> ]
                FOR EACH { ROW | STATEMENT }
                [ WHEN <条件> ]
                <动作>;

<事件> ::= INSERT | DELETE | UPDATE [OF <属性表>]
<条件> ::= <SQL谓词表达式>
<动作> ::= <SQL DML语句> | BEGIN <SQL DML语句>[; <SQL DML语句>]... END
```

<过渡行/表标识符>用于引用内存中“事件”操纵语句导致数据库表/行更新时的**过渡值 (transition value)**。

与**OLD**对应的是更新前旧值，与**NEW**对应的是更新后新值；当引用行值时，它们被称为**过渡变量 (transition variable)**，当引用整个表时，它们被称为**过渡表 (transition table)**。

触发器（ECA规则）定义作为模式对象存放在**数据字典**中。

触发器（ECA规则）可被：**暂停（用DEACTIVE TRIGGER语句）**；**复活（用ACTIVE TRIGGER语句）**；**撤消（用DROP TRIGGER语句）**。

举例说明：

```
CREATE TRIGGER sal_never_lower
AFTER UPDATE OF sal ON emp /* 事件：更新emp表上sal列 */
REFERENCING
    OLD ROW AS oldtuple, /* 建立过渡变量（transition variable），表示旧元组 */
    NEW ROW AS newtuple /* 建立过渡变量，表示新元组 */
FOR EACH ROW /* 定义了“动作”的执行时刻、方式、频度 */
WHEN newtuple.sal < oldtuple.sal /* 条件：当薪水值变低时 */
UPDATE emp /* 动作：更新emp，以恢复薪水值 */
SET sal = oldtuple.sal /* 具体操作 */
WHERE empno = newtuple.empno; /* 具体操作的条件 */
```

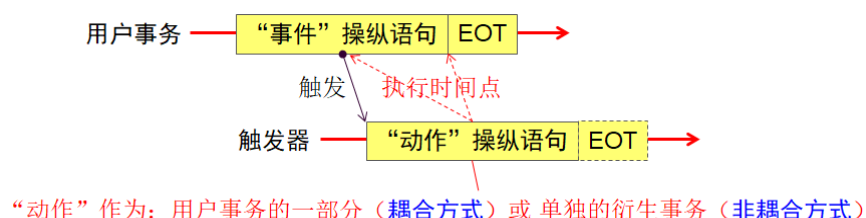
2.ECA规则的执行

任何“事件”操纵语句的执行总是某个**用户事务**中的一部分或全部；一个用户事务中可能包含能触发多个**触发器**执行的（多个）“事件”。那么，这些触发器的“动作”操纵语句的执行与该用户事务的关系该如何处理呢？

——这决定了ECA规则的不同执行方式：

耦合方式 (coupled mode)

非耦合/分离方式 (decoupled/detached mode)



耦合方式 (coupled mode)

“动作”操纵语句作为“事件”操纵语句所在的用户事务的一部分被执行。

根据执行时间的不同，可进一步分为：

立即执行（**immediate execution**）方式：一旦触发“事件”发生，“动作”操纵语句立即作为该用户事务的一部分而被执行。由于这种方式实现简单，大多数DBMS（如：**ORACLE**、**IBM DB2**）均采用此方式。

推迟执行（**deferred execution**）方式：“动作”操纵语句推迟到该用户事务的末尾（**EOT**）而被执行。这种方式虽理想（因为用户事务结束前，可能一些原先破坏完整性约束的现象已被消除，故有些**ECA**规则事实上无需执行了），但实现太复杂，很少有DBMS能实现此方式。

非耦合/分离方式 (decoupled/detached mode)

“动作”操纵语句组合成一个与触发它的“事件”操纵语句所在的用户事务有因果依赖（**causal dependency**）关系的衍生事务而被执行。

只有在该用户事务被提交（**commit**）后才能提交这个衍生事务；

若该用户事务被撤消（**rollback**），也要撤消这个衍生事务。

连锁触发及其对策

极端情况下，用户事务中的“事件”触发了**ECA**规则中的“动作”（也是操纵语句），该“动作”可能会进一步触发其他**ECA**规则中的“动作”...，此时，称发生了连锁触发（**cascaded triggering**）；相关的一组触发器被称为连锁触发器（**cascading triggers**）。

对于连锁触发，一方面需正确控制**ECA**规则的嵌套执行，另一方面需有效防止因循环触发而导致的无休止执行（**nontermination**）。

通常做法是：为连锁触发次数规定一个上限，如**16~64**，当达到此上限时，**DBMS**强行撤消所有相关的**ECA**规则 and 用户事务。从这种意义上来说，**ECA**规则（触发器）的定义要十分小心！

3.ECA规则的实现

实现策略：将传统的数据库系统扩充改造成主动数据库系统（即引入**ECA**规则）有以下几种不同的策略：

松耦合法（loose coupling）

在应用层和传统的DBMS之间加一个主动数据库功能模块层。该功能模块捕获用户事务中的触发“事件”，检测“条件”，若满足，则向DBMS提交“动作”。——此法的优点是无需太多改造传统DBMS。缺点是：主动数据库功能和DBMS功能相分离，通信开销大、性能差，功能受限。【早期方法】

紧耦合法（close coupling）

将主动数据库功能集成到DBMS中，因此，需彻底改造传统DBMS。——大型DBMS均已完成此种改造。

嵌入法（embedded）

上述两种方法的折衷。由DBMS的查询处理子系统在适当时刻将**ECA**规则嵌入到用户事务的查询执行计划中，由DBMS执行。——这种方法只能处理简单的规则。

9.3 触发器的应用

一、触发器的内部应用

“内部应用”是为DBMS本身服务的，如：

完整性约束的维护：是触发器的主要应用！

导出数据（derived data）的实时更新。如：物化视图/实视图（**materialized view**）的刷新
数据库多副本一致性的维护（略）

1.完整性约束的维护

例：定义行前触发器：实现针对选课表sc上INSERT操作的完整性约束的维护（即：要求插入实际存在的学号、课程号）：

```
CREATE TRIGGER sc_insertion
    BEFORE INSERT ON sc          /* sc为选课表 */
    REFERENCING
        NEW ROW AS new_row
FOR EACH ROW
WHEN ( NOT ( EXISTS (SELECT * FROM student
                    WHERE student.sno = new_row.sno)
        AND
        EXISTS (SELECT * FROM course
                WHERE course.cno = new_row.cno)
        )
    )
ROLLBACK;
```

2.导出数据的实时更新

物化/实视图（materialized view）的刷新

例：女生成绩表fgrade（可看作是一个实视图）由下列SELECT语句导出：

```
INSERT INTO fgrade    /* 将子查询结果插入指定表中*/
```

```
SELECT sname, cno, grade
```

```
FROM student, sc
```

```
WHERE student.sno= sc.sno AND student.sex = ‘女’;
```

上述实视图可通过触发器来维护：

例：定义语句后触发器：对sc表上DELETE操作的实视图刷新。

```
CREATE TRIGGER sc_deletion
    AFTER DELETE ON sc
    REFERENCING
        OLD TABLE AS old_table
FOR EACH STATEMENT
WHEN ( EXISTS ( SELECT * FROM old_table, student
                WHERE old_table.sno = student.sno
                AND student.sex=‘女’ )
    )
BEGIN
    DELETE FROM fgrade;    /* 首先清空fgrade表 */
    INSERT INTO fgrade     /* 然后将子查询结果插入空表中 */
        SELECT sname, cno, grade    /* 子查询 = 实视图刷新 */
        FROM student, sc
        WHERE student.sno = sc.sno AND student.sex= ‘女’
END;
```

二、触发器的外部应用

“外部应用”：是为用户应用服务的，如：

数据的自动归档

基于库存量的自动订购单产生，等。

这类应用实际上是将**特定应用领域的业务规则**（business rules）**抽象成ECA规则**，以**触发器（而非传统应用逻辑）**的方式来实现业务功能，大大简化了应用的开发和维护。

例：用行前触发器实现“客户信息自动归档”：

```
CREATE TRIGGER customer_archive
BEFORE DELETE ON customer
REFERENCING
    OLD ROW AS orow
FOR EACH ROW
BEGIN
    /* 没有WHEN子句，表明无条件执行“动作” */
    INSERT INTO customer_history
    VALUES (orow.id, orow.name)          /* 客户资料存档 */
END;
```

例：用触发器实现“基于库存量的自动订购单产生”。

假设数据库中定义了如下表：

| | |
|-----------------------------------|--|
| inventory(item, amount) | /* 货存清单：商品item的当前库存量amount */ |
| min_level(item, min_amount) | /* 商品item应保持的最小库存量min_amount */ |
| reorder_level(item, order_amount) | /* 商品item低于最小库存量时，需再订购的数量order_amount */ |
| purchase_orders(item, amount) | /* 商品item的订购单（订购数量amount）*/ |

定义行后触发器，实现基于库存量的自动订购单产生，如下：

```
CREATE TRIGGER item_reorder
AFTER UPDATE OF amount ON inventory
REFERENCING
    OLD ROW AS old_row,    NEW ROW AS new_row
FOR EACH ROW
WHEN new_row.amount <= (SELECT min_amount FROM min_level
                        WHERE min_level.item = old_row.item )
    AND NOT EXISTS (SELECT * FROM purchase_orders
                    WHERE purchase_orders.item = old_row.item )
BEGIN
    INSERT INTO purchase_orders
    SELECT item, order_amount FROM reorder_level
    WHERE reorder_level.item = old_row.item
END;
```