Esercizi sulle Regole attive

Autori

Dato il seguente schema relazionale:

Libro (Isbn, Titolo, NumCopieVendute)
Scrittura (Isbn, Nome)
Autore (Nome, NumCopieVendute)

Definire un insieme di regole attive in grado di mantenere aggiornato l'attributo NumCopieVendute di *Autore* rispetto a:

- •Modifiche sull'attributo NumCopieVendute di Libro
- •Inserimenti su Scrittura.

```
create trigger AggiornaCopieAutoreDopoNuoveVendite
after update of NumCopieVendute on Libro
for each row
update Autore
 set NumCopieVendute = NumCopieVendute +
                        new.NumCopieVendute –
                        old.NumCopieVendute
where Nome in (select Nome
                from Scrittura
               where Isbn = new.Isbn)
```

ATTENZIONE: NumCopieVendute di Autore (quello su cui agisce la regola) è diverso dal NumCopieVendute di Libro.

Potrebbe sembrare che dobbiamo anche reagire agli inserimenti in LIBRO, Tuttavia, perché la paternità del libro venga assegnata, deve essere comunque aggiunta una tupla in SCRITTURA, e abbiamo già definito un trigger che aggiorna le copie in quel caso. Sarebbe quindi sbagliato scrivere un trigger del tipo:

```
create trigger AggiornaCopiePerNuovoLibro
after insert on Libro
for each row
update Autore
 set NumCopieVendute = NumCopieVendute +
                        new.NumCopieVendute
where Nome in (select Nome
                from Scrittura
                where Isbn = new.Isbn
```

Esami

Data la base di dati:

Esame (Matr, Corso, Data, Voto)

Precedenza (CorsoPrecedente, CorsoPreceduto)

Con il seguente vincolo di integrità:

"non e' possibile registrare un esame se non esiste la registrazione di tutti gli esami che lo precedono"

- a. Indicare quali operazioni possono violare un vincolo.
- b. Scegliere, in base all'esperienza, quale operazione può realmente violare il vincolo.
- c. Scrivere una regola attiva che, reagendo a tale operazione, forzi il rollback della transazione.

https://goo.gl/sEqGyY

Vi sono 5 possibili operazioni che possono violare la regola:

- 1.INSERT di un elemento in Esame senza la registrazione degli esami che lo precedono.
- 2.UPDATE di Data in Esame.
- 3.DELETE di un elemento di Esame.
- 4.UPDATE di un record in Precedenza.
- 5.INSERT di un record in Precedenza

L'operazione che può realisticamente violare il vincolo in un caso reale è la prima.

Aggiornamenti e cancellazioni di esami non sono frequenti. Cambiamenti alle regole di precedenza potrebbero influenzare gli esami già sostenuti. Una soluzione a questo problema sarebbe quella di estendere la tabella <u>Precedenza</u> con un campo **data** dalla quale la regola è attiva.

```
create trigger MancanoPrecedenze
                                         https://goo.gl/K25Bkb
after insert on Esame
for each row
when exists
 ( select *
   from Precedenza
   where CorsoPreceduto = new.Corso AND
   CorsoPrecedente not in (select Corso
                           from Esame
                           where Matr = new.Matr
                                  AND Data < new.Data )
rollback;
```

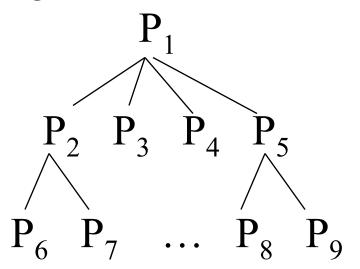
Cioè l'inserimento si impedisce se esiste almeno una tupla in *Precedenza* che indichi una dipendenza dell'esame appena registrato [CorsoPreceduto = **new**.Corso] da un corso che non sia tra quelli già registrati [Data < **new**.Data] nella tabella *Esame* dallo studente a cui si riferisce la tupla appena inserita [Matr = **new**.Matr]

Prodotti

Lo schema seguente descrive un insieme gerarchico di prodotti, dove per i prodotti non contenuti in altri prodotti assumiamo Livello (che descrive il livello di profondità a cui il prodotto è situato nella gerarchia) pari a zero e SuperProdotto pari a null:

Product (Code, Name, Description, SuperProduct, Level)

Esempio di gerarchia:



https://goo.gl/HMpKEw

Scrivere una regola attiva che alla cancellazione di un prodotto *cancelli tutti i sottoprodotti* corrispondenti

create trigger DeleteProduct
after delete on Product
for each row
delete from Product
where SuperProduct = old.Code

La cancellazione di **un** prodotto fa scattare subito un'attivazione della regola che cancella tutti i suoi sottoprodotti diretti.

Ognuna di queste cancellazioni, a sua volta, origina un'attivazione della stessa regola, per cancellare i sotto-sottoprodotti, e così via ricorsivamente, fino a cancellare tutti i prodotti discendenti di quello cancellato originariamente.

https://goo.gl/JS9Gzt

Scrivere una regola attiva che alla creazione di un nuovo prodotto (*eventualmente* "figlio" di un prodotto esistente) calcola il valore dell'attributo **Livello**.

```
create trigger ProductLevel
after insert on Product
for each row
begin
 update Product
 set Level = 1 + (select Level)
                 from Product
                 where Code = new.SuperProduct )
 where Code = new.Code and new.SuperProduct is not null;
 update Product
 set Level = 0
 where Code = new.Code and new.SuperProduct is null;
end;
```

Alcuni accorgimenti:

- •Occorre trattare separatamente il caso dell'inserimento di un prodotto "radice" (Level = 0) e di un prodotto contenuto in un atro prodotto.
- •La condizione "Code=**new**.Code" serve a individuare la tupla appena inserita (che deve essere modificata).
- •ATTENZIONE!! "set new.Level = ..." sarebbe un grave errore! "new" non è un puntatore all'oggetto creato.
- •Si noti che con questa regola il sistema gestisce interamente in automatico il calcolo del livello di profondità, e in una eventuale tupla inserita con un livello non coerente con quello del predecessore il valore errato verrebbe sovrascritto.

Se permettessimo l'aggiornamento dell'attributo *SuperProduct*, (cambiando la gerarchia nel tempo) dobbiamo anche cambiare *Level*

```
create trigger TrigSupPro A
after update of SuperProduct on Product
when new.SuperProduct is null
update Product set Level = 0
 where Code = old.Code
create trigger TrigSupPro B
after update of SuperProduct on Product
when new.SuperProduct is not null
update Product set Level = 1 + ( select Level
                               from Product
                               where Code = new.SuperProduct)
 where Code = old.Code
```

https://goo.gl/bvyEh3

Oppure possiamo utilizzare dei trigger before:

create trigger ProductLevel_Before_rootProduct before insert into Product for each row when **new**.SuperProduct is null set **new**.Level = 0 E quindi propagare le modifiche:

```
create trigger TrigSupPro_A
after update of Level on Product
begin
update Product set Level = 1 + new.Level
where SuperProduct = old.Code
end
```

Questo trigger si attiva ricorsivamente "a cascata" e aggiorna tutti i sottoprodotti. ((N.B. l'azione e l'evento sono uguali)
La computazione termina se e solo se non ci sono cicli nei dati (l'albero è un albero correttamente strutturato)

Implementare mediante regole attive un vincolo di pseudo-integrità referenziale sull'attributo superProduct, per cui gli unici valori ammessi sono:

- •Null
- •il codice di un *altro* prodotto (occorre vietare anche che un prodotto sia SuperProdotto di se stesso).

create trigger PseudoCostraint
after insert on Product
for each row
when new.SuperProduct is not null and
new.SuperProduct not in (select Code
from Product)
rollback;

Questa formulazione ancora NON impedisce a un prodotto di essere Super di se stesso (l'inserimento di un tale prodotto vedrebbe prima l'aggiunta della tupla alla tabella e poi [il modo è after] l'attivazione della regola, quindi la query annidata restituirebbe anche il Codice appena inserito). Si può introdurre una regola a parte:

create trigger PseudoConstraintSpecial after insert on Product for each row when **new**.SuperProduct = **new**.Code rollback;

Altre opzioni:

- •Aggiungere alla query annidata nella prima regola: "where Code <> **new**.Code".
- •Aggiungere "new.SuperProduct = new.Code" (cioè la condition della seconda regola) in OR alla clausola when della prima.
- •Utilizzare la semantica "before" (così la query annidata non restituirebbe il Codice preso dalla tupla in via di inserimento, proprio perché la regola scatta prima).

Si noti che le regole definite non impediscono la creazione di riferimenti circolari, a meno di disabilitare gli updates.

Infatti, se il database è consistente (l'albero della gerarchia è ben formato) al momento della definizion dei trigger, e solo inserimenti e cancellazioni sono permessi (no updates), non c'è modo di introdurre dei cicli.

Campus

Dato il seguente schema relazionale:

STUDENTI (Matr, Nome, Residenza, Telefono, CorsoDiLaurea, AnnoCorso, Sede, TotCrediti)

ISCRIZIONI (MatrStud, Corso, Anno, Data)

CORSIANNI (CodCorso, Anno, Docente, Semestre, NroStudenti, NroFuoriSede)

ABBINAMENTI (CodCorso, CorsoLaurea)

CORSI (CodCorso, Titolo, Crediti, Sede)

Scrivere una regola attiva che controlla ogni inserimento di una tupla nella tabella ISCRIZIONI e nel caso in cui non esistano elementi corrispondenti in STUDENTI o CORSIANNI, [cioè l'iscrizione non sia una iscrizione significativa, perché lo studente è sconosciuto o il corso non attivo] annulli l'inserimento.

```
create trigger CheckIntRef
after insert on Iscrizioni
for each row
when not exists ( select *
                 from Studenti
                 where Matr = new.MatrStud)
   OR not exists
         ( select *
          from CorsiAnni
          where CodCorso = new.Corso
                 and Anno = new.Anno)
Rollback;
```

https://goo.gl/tj2HHJ

Supponendo che l'attributo NroFuoriSede di CORSIANNI rappresenti il numero di studenti iscritti al corso che fanno riferimento a una sede diversa da quella del corso, scrivere una regola attiva che reagisce alle modifiche dell'attributo Sede di STUDENTE, aggiornando se necessario il valore dell'attributo Nro-FuoriSede.

La modifica della sede comporta due variazioni: lo studente diventa "fuori sede" per tutti i corsi (a cui è iscritto) erogati nella sede abbandonata, e diventa "in sede" per tutti i corsi (a cui è iscritto) erogati nella nuova sede dello studente (per i quali prima era contato tra i "fuori sede").

Sono due, quindi, i contatori da aggiornare:

```
create trigger CheckSede1
after update of Sede on Studenti
for each row
begin
 update CorsiAnni
 set NroFuoriSede = NroFuoriSede + 1
 where (Corso, Anno) in (select Corso, Anno
                        from Iscrizioni
                        where MatrStud=old.Matr)
        and Corso in (select CodCorso
                      from Corsi
                      where Sede = old.Sede;
```

```
Create trigger CheckSede2
after update of Sede on Studenti
for each row
begin
update CorsiAnni
 set NroFuoriSede = NroFuoriSede - 1
 where (Corso, Anno) in (select Corso, Anno
                        from Iscrizioni
                        where MatrStud=new.Matr)
        and Corso in (select CodCorso
                      from Corsi
                      where Sede = new.Sede;
```

L'uso corretto di old e new è cruciale per distinguere i due valori dell'attributo "Sede", mentre è indifferente per "Matr" (che non cambia).

Si noti anche che un eventuale update che riassegni a sede il suo stesso valore lascerebbe tutti i contatori inalterati. Non tutti i database permettono la clausola IN applicata su colonne multiple.

Spesso è però possibile concatenare stringhe, quindi si potrebbe fare:

where Corso || Anno) in (select Corso || Anno ...

Si valutino però sempre le implicazioni di questa strategia.

Esercizio - Il teatro lirico "social"

Un teatro lirico gestisce gli spettacoli tramite un sistema di row-level trigger. I visitatori del sito si iscrivono e registrano le parole chiave di loro interesse.

- •Quando (a) viene pubblicato un nuovo spettacolo (descritto con parole chiave) i visitatori interessati ricevono una e-mail, e potranno acquistare un biglietto.
- •In caso di (b) cancellazioni o (c) cambi di orario, chi ha acquistato un biglietto riceve una notifica.
- •Si scrivano *solo* i trigger relativi agli eventi descritti (a,b,c).
- •Si assuma disponibile una funzione *send-mail(e-mailDest, Subj, ... AltriAttr...)* con opportuni parametri utili. *e-mailDest* può essere una lista di destinatari.
- •Si ipotizzi che l'inserimento delle keyword sia contestuale a quello dello spettacolo

VISITATORE (Id-Vis, Nome, Email)
INTERESSE (Id-Vis, Keyword)
SPETTACOLO (Id-Spet, Titolo, Data, OraInizio)
DESCRIZIONE (Id-Spet, Keyword)
ACQUISTO (Id-Vis, Id-Spet, DescrizionePosti)

Il teatro lirico "social"

Trigger (a)

Il teatro lirico "social"

Trigger (b)

Il teatro lirico "social"

Trigger (c)

Esercizio - Viaggi

Facendo riferimento alla base dati:

DIPENDENTE (codice, nome, qualifica, settore)

VIAGGIO (codice, dip, destinazione, data, km, targa-auto)

AUTO (<u>targa</u>, modello, costo-km)

DESTINAZIONE (nome, stato)

Si consideri la vista:

VIAGGI (dipendente, km-tot, costo-totale)

Scrivere due regole attive che calcolano il valore della vista a seguito di inserzioni di nuovi viaggi, una in modo incrementale e una ricalcolando l'intera vista.

```
Create trigger CalcolaVistaIncrementale
after insert into VIAGGIO
for each row
begin
  update VIAGGI
  set km-tot = km-tot + new.km
     costo-totale= costo-totale + ( select new.km * costo-km
                                 from AUTO
                                 where targa = new.targa-auto)
```

end

where dipendente = new.dip

```
Create trigger CalcolaVistaOneShot after insert into VIAGGIO for each statement begin
```

```
delete from VIAGGI;
```

```
insert into VIAGGI
select dip, sum( km ), sum( km * costo-km )
from VIAGGIO join AUTO on ( targa-auto = targa )
group by dip;
```

end

Dato il seguente schema:

TITOLO (CodTitolo, Nome, Tipologia)

TRANSAZIONE (CodTrans, CodVenditore, CodAcquirente,

CodTitolo, Qta, Valore, Data, Istante)

OPERATORE (Codice, Nome, Indirizzo, Disponibilità)

Costruire un sistema di trigger che mantenga aggiornato il valore di Disponibilità di Operatore in seguito all'inserimento di tuple in Transazione, tenendo conto che per ogni transazione in cui l'operatore vende l'ammontare della transazione deve far crescere la disponibilità e per ogni acquisto deve invece diminuire.

Inserire inoltre gli operatori la cui disponibilità scende sotto lo zero in una tabella che elenca gli operatori "scoperti". Ipotizzando che esista

SCOPERTO (Codice, Nome, Indirizzo)

```
Create trigger TrasferisciAmmontare
after insert on TRANSAZIONE
for each row
begin
 update OPERATORE
 set Disponibilità = Disponibilità - new.Qta*new.Valore
 where Codice = new.CodAcquirente;
 update OPERATORE
 set Disponibilità = Disponibilità + new.Qta*new.Valore
 where Codice = new.CodVenditore;
end
```

CreateTrigger DenunciaScoperto
after update of Disponibilità on Operatore
for each row
when new.Disponibilità < 0 and old.Disponibilità >= 0
begin
insert into OperatoreScoperto values (new.Codice, new.Nome,
new.Indirizzo)

end

CreateTrigger RitiraDenuncia
after update of Disponibilità on Operatore
for each row
when old.Disponibilità < 0 and new.Disponibilità >= 0
begin
delete from OperatoreScoperto where Codice = new.Codice
end

Università

Facendo riferimento alla base dati:

DOTTORANDO (Nome, Disciplina, Relatore)

PROFESSORE (Nome, Disciplina)

CORSO (<u>Titolo</u>, Professore)

ESAMI (NomeStud, TitoloCorso)

Descrivere i trigger che gestiscono i seguenti vincoli di integrità:

- 1. Ogni dottorando deve lavorare nella stessa area del suo relatore;
- 2. Ogni dottorando deve aver sostenuto l'esame del corso di cui è responsabile il suo relatore;
- 3. Ogni dottorando deve aver sostenuto almeno 3 corsi nell'area del suo relatore.

1. Ogni dottorando deve lavorare nella stessa area del suo relatore

```
create trigger T1
after update of Disciplina on DOTTORANDO
for each row
when Disciplina <> ( select Disciplina
from PROFESSORE
where PROFESSORE.Nome = new.Relatore)
begin
select raise(ABORT, "Disciplina sbagliata");
end
```

Per questo ed i seguenti 2 triggers, sarebbe necessario anche il trigger che verifica i dati sull'evento INSERT.

2. Ogni dottorando deve aver sostenuto l'esame del corso di cui è responsabile il suo relatore.

```
create trigger T2
 after update of Relatore on DOTTORANDO
 for each row
 when not exists ( select *
   from ESAME join CORSO on TitoloCorso = Titolo
    where NomeStud = new.Nome and
   Professore = new.Relatore)
begin
 select raise(ABORT, ("Esame mancante");
end
```

3. Ogni dottorando deve aver sostenuto almeno 3 corsi nell'area del suo relatore

```
create trigger T3
 after update of Disciplina on DOTTORANDO
 for each row
 when 3 < ( select count(*)
   from ESAMI join CORSO on TitoloCorso = Titolo
   join PROFESSORE on Professore = PROFESSORE.Nome
   join DOTTORANDO on NomeStud = DOTTORANDO.Nome
   join PROFESSORE as P2 on Relatore = P2.Nome
   where PROFESSORE.Disciplina = P2.Disciplina
   and DOTTORANDO.Nome=new.Nome)
begin
 select raise(ABORT, ("Almeno 3 corsi");
end
```