09-11-2022

Ripasso trigger

- for each statement, data un'istruzione per un evento, tutto il blocco di record che viene interessato da quell'istruzione viene considerato un'unica volta nel trigger.
- for each row, per ogni riga aggiornata, il trigger sarà **eseguito per ogni riga** e si ha old o new, considerate come vere e proprie tabelle virtuali utilizzabili.
- **TEC**: struttura che **racchiude le info per l'esecuzione dei trigger**. Ogni volta che un trigger esegue operazioni, e queste operazioni scatenano altri trigger, questi altri trigger vengono valutati in un nuovo TEC, figlio del TEC di partenza.

Se **tutti i TEC si chiudono** si è in stato quiescente e i **trigger terminano correttamente**.

Se invece si raggiunge una **profondità di ricorsione elevata** (dettata dal DB in base al tempo necessario) allora si ha **errore**.

Proprietà formali

E' importante garantire che l'interferenza tra trigger in una qualunque loro attivazione non produca comportamenti anomali. Il *rollback* è fatto parzialmente quindi serve garantire che il database non sia in uno stato parzialmente valido:

- **Terminazione**: per un qualunque stato iniziale e una qualunque transazione, **si produce** uno stato finale (*stato quiescente*);
- Confluenza: L'esecuzione dei trigger termina e produce un unico stato finale, indipendente dall'ordine di esecuzione dei trigger. Se eseguo un trigger e questo causa una catena di trigger, comunque vado ad eseguire la catena, l'ordine deve dare sempre lo stesso risultato. Il database riordina la sequenza dei trigger per rendere efficiente l'operazione.
- Univoca osservabilità: I trigger sono confluenti e producono verso l'esterno lo stesso effetto (messaggi, azioni di display)..

Grafo di triggering

Per vedere se una serie di trigger terminerà, si usa grafo di triggering. Esso è formato da:

- Un nodo per ogni trigger
- Un arco dal nodo t_i al nodo t_j se l'esecuzione dell'azione di t_i può attivare il trigger tj (ciò può essere dedotto con una semplice analisi sintattica)
- Se il grafo è aciclico, l'esecuzione termina ma questa non è l'unica condizione che si ha a disposizione
- Non possono esservi sequenze infinite di triggering
- Se il grafo ha cicli, esso può avere problemi di terminazione: lo si capisce guardando i cicli uno per uno.

Esempio:

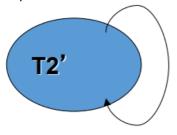
In questo caso, **si ha un ciclo MA** esso finirà prima o poi. Ad un certo punto non soddisfo più la condizione della when 50000 < ALL {...} e **termina** perchè il salario lo vado a ridurre ogni volta.

```
![[Pasted image 20221109114456.png|380]]
```

Se T2' fosse stato il seguente:

```
T2': create trigger CheckBudgetThreshold
    after update on Employee
    for each row when New.Salary < 50000
    update Employee
    set Salary = 0.9*Salary
```

In questo caso, nonostante abbiamo un ciclo, il trigger non termina



Esercizio

Dato lo schema relazionale:

- **IMPIEGATO** (Nome, Salario, DipNum)
- **DIPARTIMENTO** (DipNum, NomeManager)
- Definire le seguenti regole attive in Oracle e DB2:
- 1. una regola, che quando il dipartimento cancellato, mette ad un valore di default (99) il valore di *DipNum* degli impiegati appartenenti a quel dipartimento;
- 2. una regola che cancella tutti gli impiegati appartenenti a un dipartimento quando quest'ultimo cancellato;
- 3. una regola che, ogni qual volta il salario di un impiegato supera il salario del suo manager, pone tale salario uguale al salario del manager;
- 4. una regola che, ogni qual volta vengono modificati i salari, verifica che non vi siano dipartimenti in cui il salario medio cresce più del tre per cento, e in tal caso annulla la modifica.

Esercizio

Dato lo schema relazionale:

- DOTTORANDO (Nome, Disciplina, Relatore)
- PROFESSORE (Nome, Disciplina)
- CORSO (Titolo, Professore)
- **ESAMI** (NomeStud, TitoloCorso)
- Descrivere i trigger che gestiscono i seguenti vincoli di integrità (business rules):
 - 1. ogni dottorando deve lavorare nella stessa area del suo relatore;
 - 2. ogni dottorando deve aver sostenuto almeno 3 corsi nell'area del suo relatore;
 - 3. ogni dottorando deve aver sostenuto l'esame del corso di cui responsabile il suo relatore

MYSQL

- MySQL, definito Oracle MySQL, è un Relational Database Management System, composto da un client con interfaccia a riga di comando e un server, entrambi disponibili sia per sistemi *Unix* o *Unix-like* come *GNU/Linux* che per *Windows*, anche se prevale un suo utilizzo in ambito *Unix*.
- Oggi l'ultima versione disponibile è la 8.0.x (*MariaDB 10.5*)
- Dal 1996 supporta la maggior parte della sintassi SQL e si prevede in futuro il pieno rispetto dello standard ANSI.
- Possiede delle interfacce per **diversi linguaggi**, compreso un driver *ODBC*, due driver *Java*, un driver per *Mono* e .*NET* ed una libreria per *Python*.
- Può gestire anche tabella con attributi di tipo non relazionale, quindi non strutturati.

MySQL mette a disposizione diversi tipi di tabelle ("storage engine") per la memorizzazione dei dati e ognuno presenta proprietà e caratteristiche differenti Esiste una API che si può utilizzare per creare nuovi tipi di tabella che si possono installare senza necessità di riavviare il server.

Ci sono due sistemi principali:

- 1. **Transazionali**: sono più sicuri, permettono di recuperare i dati anche in caso di crash, e consentono di effettuare modifiche tutte insieme;
- 2. **Non transazionali**: sono più veloci, occupano meno spazio su disco e minor richiesta di memoria

Engine: Mylsam

- MyISAM era lo storage engine di default dal MySQL 3.23 fino al MySQL 5.4.
- MyISAM utilizza la struttura ISAM e deriva da un tipo più vecchio, oggi non più utilizzato, che si chiamava appunto ISAM.
- È un motore di immagazzinamento dei dati estremamente veloce e richiede poche risorse, sia in termini di memoria RAM, sia in termini di spazio su disco.
- Il suo limite principale rispetto ad alcuni altri SE consiste nel mancato supporto delle transazioni e alle foreign key.
- Ogni tabella MyISAM è memorizzata all'interno del disco con tre file:
 - un file .frm che contiene la definizione della tabella,
 - · un file .MYD per i dati
 - un file .MYI per gli indici

Engine: InnoDB

- InnoDB è un motore per il salvataggio di dati per MySQL, fornito in tutte le sue distribuzioni (Default dalla versione 5.5).
- La sua caratteristica principale è quella di supportare le transazioni di tipo ACID.

• InnoDB mette a disposizione le seguenti funzionalità:

- · transazioni SQL con savepoint e transazioni XA;
- lock a livello di record;
- · foreign key;
- integrità referenziale;
- colonne AUTOINCREMENT;
- tablespace.
- InnoDB offre delle ottime performance in termini di prestazioni e utilizzo della CPU specialmente quando si ha a che fare con una grande quantità di dati.
- InnoDB può interagire tranquillamente con tutti gli altri tipi di tabelle in MySQL.

Per **tablespace** si intende l'area di innoDB che astrae dal filesystem del sistema operativo. Esso maschera il filesystem.

- Le tabelle InnoDB sono soggette alle seguenti limitazioni:
 - · Non è possibile creare più di 1000 colonne per tabella;
 - Su alcuni sistemi operativi le dimensioni del tablespace non possono superare i 2 Gb;
 - La grandezza di tutti i file di log di InnoDB deve essere inferiore ai 4
 Gb;
 - La grandezza minima di un tablespace è di 10 MB;
 - Non possono essere creati indici di tipo FULLTEXT con MySQL 5.5 o precedente;
 - Le SELECT COUNT(*) su tabelle di grandi dimensioni possono essere molto lente.

Gli indici FULLTEXT sono delle chiavi speciali, permettono di cercare all'interno del testo.

INSTALLAZIONE CON DOCKER

--> il cui risultato è una stringa.

```
docker ps #fa vedere container in esecuzione
docker

docker exec -it esempiodb mysql -u root -p
show databases; #vede i db disponibili

#-it comando interattivo, mouse+keyboard
```

Come si accede al database

```
USE "nome_db"

SHOW TABLES mostra tutte le tabelle del database
```

MYSQL è case sensitive.(?)