

Vincoli

Chiavi esterne

Vincoli locali e globali

Triggers

Leggere Cap 2 Riguzzi et al.
Sistemi Informativi

Lucidi derivati da quelli di Jeffrey D. Ullman

Vincoli e Triggers

- ◆ Un *vincolo* e' una relazione tra dati che il DBMS deve assicurare.
 - ◆ Esempio: vincoli di chiave.
- ◆ *I triggers* sono eseguiti solo quando una condizione specifica accade, ad es., l'inserimento di una tupla.
 - ◆ Piu' facile da implementare di molti vincoli.

Tipo di vincoli

- ◆ Chiavi.
- ◆ Chiavi esterne, o integrita' referenziale.
- ◆ Vincoli basati su un solo attributo.
 - ◆ Vincola i valori di uno specifico attributo.
- ◆ Vincoli basati sulla tupla.
 - ◆ Relazioni tra attributi.
- ◆ Asserzioni: qualsiasi espressione booleana SQL.

Chiavi esterne

- ◆ Si consideri la relazione Sells(bar, beer, price).
- ◆ Ci possiamo aspettare che un valore beer sia una birra reale, ovvero qualcosa che appare in Beers.name.
- ◆ Un vincolo che richiede che una birra in Sells sia una birra in Beers e' chiamato un vincolo di *chiave esterna* (foreign-key constraint).

Esprimere le chiavi esterne

- ◆ Si usa la parola chiave REFERENCES:
 1. Nella dichiarazione di un attributo, quando un solo attributo e' coinvolto, oppure
 2. Come un elemento dello schema, come in:
FOREIGN KEY (<lista di attributi>)
REFERENCES <relazione> (<attributi>)
- ◆ Gli attributi referenziati devono essere dichiarati PRIMARY KEY o UNIQUE.

Esempio: con attributo

```
CREATE TABLE Beers (  
    name    CHAR(20) PRIMARY KEY,  
    manf    CHAR(20) );  
  
CREATE TABLE Sells (  
    bar     CHAR(20),  
    beer    CHAR(20) REFERENCES Beers(name),  
    price   REAL );
```

Esempio: come elemento

```
CREATE TABLE Beers (  
    name    CHAR(20) PRIMARY KEY,  
    manf    CHAR(20) );  
CREATE TABLE Sells (  
    bar     CHAR(20),  
    beer    CHAR(20),  
    price   REAL,  
    FOREIGN KEY(beer) REFERENCES  
        Beers(name));
```

Applicare i vincoli di chiave esterna

- ◆ Se c'è un vincolo di chiave esterna da attributi della relazione R alla chiave primaria della relazione S , sono possibili due violazioni:
 1. Un inserimento o una modifica in R introducono valori non presenti in S .
 2. Una cancellazione o una modifica in S fa sì che alcune tuple di R rimangano "a penzoloni"

Azioni intraprese - 1

- ◆ Si supponga $R = \text{Sells}$, $S = \text{Beers}$.
- ◆ Un inserimento o una modifica di Sells che introduce un birra non esistente in Beers deve essere rifiutato.
- ◆ Una cancellazione o una modifica di Beers che rimuove un valore di birra presente in alcune tuple di Sells puo' essere gestito in quattro modi.

Azioni intraprese -- 2

- ◆ I quattro modi possibili per gestire le birre che improvvisamente smettono di esistere sono:
 1. NO ACTION : rifiuta la modifica.
 2. CASCADE : effettua gli stessi cambiamenti in Sells.
 - ◆ Birra cancellata: cancella la tupla di Sells.
 - ◆ Birra modificata: modifica il valore in Sells.
 3. SET NULL : modifica la birra in NULL.
 4. SET DEFAULT : assegna alla birra il suo valore di default

Esempio: CASCADE

- ◆ Si supponga di cancellare la tupla per la Bud da Beers.
 - ◆ Allora si cancellano tutte le tuple di Sells che hanno beer = 'Bud'.
- ◆ Si supponga di aggiornare la tupla per la Bud cambiando 'Bud' in 'Budweiser'.
 - ◆ Allora si cambiano tutte le tuple di Sells con beer = 'Bud' in modo che beer = 'Budweiser'.

Esempio: SET NULL

- ◆ Si supponga di cancellare la tupla per la Bud da Beers.
 - ◆ Si cambiano tutte le tuple di Sells che hanno beer = 'Bud' in beer = NULL.
- ◆ Si supponga di aggiornare la tuple per la Bud cambiando 'Bud' in 'Budweiser'.
 - ◆ Stesso cambiamento.

Esempio: SET DEFAULT

- ◆ Si supponga di cancellare la tupla per la Bud da Beers.
 - ◆ Si assegna a tutte le tuple di Sells che hanno beer = 'Bud' il valore di default per beer
- ◆ Si supponga di aggiornare le tuple per la Bud cambiando 'Bud' in 'Budweiser'.
 - ◆ Stesso cambiamento.
- ◆ La colonna beer deve avere un vincolo di default. Se non ce l'ha ed è nullable, allora NULL diventa il valore della colonna. Altrimenti errore

Scegliere una politica

- ◆ Quando dichiariamo una chiave esterna, possiamo scegliere la politica SET NULL, CASCADE o SET DEFAULT indipendentemente per le cancellazioni e le modifiche.

- ◆ Far seguire la dichiarazione di chiave esterna da:

```
ON [UPDATE | DELETE][SET NULL | CASCADE | SET DEFAULT]
```

- ◆ Due clausole di questo tipo possono essere usate.
- ◆ Altrimenti, il default (impedisci (NO ACTION)) e' usato.

Esempio

```
CREATE TABLE Sells (  
    bar CHAR(20),  
    beer    CHAR(20),  
    price    REAL,  
    FOREIGN KEY(beer)  
        REFERENCES Beers(name)  
    ON DELETE SET NULL  
    ON UPDATE CASCADE );
```

Check basati sugli attributi

- ◆ Mettono un vincolo sul valore di un particolare attributo.
- ◆ CHECK(<condizione>) deve essere aggiunto alla dichiarazione dell'attributo.
- ◆ La condizione puo' essere una qualunque condizione che puo' apparire in una clausola WHERE
- ◆ La condizione puo' usare il nome dell'attributo ma ogni altra relazione o nome di attributo devono apparire in una sottoquery

Esempio

```
CREATE TABLE Sells (  
    bar CHAR(20),  
    beer    CHAR(20) CHECK ( beer IN  
        (SELECT name FROM Beers)),  
    price    REAL CHECK ( price <= 5.00 )  
);
```

Temporizzazione delle verifiche

- ◆ Un check basato sugli attributi e' verificato solo quando un valore per quell'attributo viene inserito o modificato.
 - ◆ Esempio: CHECK (price <= 5.00) verifica ogni nuovo prezzo e lo rifiuta se e' piu di \$5.
 - ◆ Esempio: CHECK (beer IN (SELECT name FROM Beers)) non e' verificato se una birra viene cancellata da Beers (a differenza delle chiavi esterne).

Check basati sulle tuple

- ◆ CHECK (<condizione>) puo' essere aggiunto come un altro elemento di una definizione di schema.
- ◆ La condizione puo' essere una qualunque condizione che puo' apparire in una clausola WHERE
- ◆ La condizione puo' fare riferimento a ogni attributo della relazione ma ogni altro attributo o relazione richiede una sottoquery.
- ◆ Verificato solo agli inserimenti e alle modifiche.

Esempio: check

- ◆ Solo Joe's Bar puo' vendere birra a piu' di 5\$:

```
CREATE TABLE Sells (  
    bar          CHAR(20),  
    beer        CHAR(20),  
    price REAL,  
    CHECK (bar = 'Joe''s Bar' OR  
           price <= 5.00)  
);
```

Asserzioni

- ◆ Sono elementi dello schema di database, come le relazioni e le viste.
- ◆ Definiti da:

```
CREATE ASSERTION <nome>  
CHECK ( <condizione> );
```
- ◆ La condizione puo' essere una qualunque condizione che puo' apparire in una clausola WHERE
- ◆ La condizione puo' fare riferimento a ogni relazione o attributo nello schema del database.

Asserzioni

- ◆ Le asserzioni non sono presenti in SQL Server

Esempio: asserzione

- ◆ In Sells(bar, beer, price), nessun bar puo' chiedere un prezzo medio superiore a 5\$.

```
CREATE ASSERTION NoRipoffBars CHECK (  
  NOT EXISTS (  
    SELECT bar FROM Sells  
    GROUP BY bar  
    HAVING AVG(price) > 5.00));
```

```
SELECT bar FROM Sells  
GROUP BY bar  
HAVING AVG(price) > 5.00);
```

Bar con
un prezzo
medio supe-
riore a 5\$

Esempio: asserzione

- ◆ In Drinkers(name, addr, phone) e Bars(name, addr, license), non ci possono essere piu' bar che drinkers.

```
CREATE ASSERTION FewBar CHECK (  
    (SELECT COUNT(*) FROM Bars) <=  
    (SELECT COUNT(*) FROM Drinkers)  
);
```


Temporizzazione della verifica delle asserzioni

- ◆ In principio dobbiamo verificare ogni asserzione dopo ogni modifica a una qualunque relazione del database.
- ◆ Un sistema intelligente puo' osservare che solo certe modifiche possono rendere una asserzione violata.
 - ◆ Esempio: nessuna modifica a Beers puo' avere effetto su FewBar. Neppure un inserimento in Drinkers o una cancellazione da Bars.

Triggers: motivazione

- ◆ I checks basati su attributi e su tuple hanno capacita' limitate.
- ◆ Le asserzioni sono sufficientemente generali per la maggior parte delle applicazioni dei vincoli, ma sono difficili da implementare in maniera efficiente.
 - ◆ Il DBMS deve aver una vera intelligenza per evitare di verificare asserzioni che non possono essere violate.

Soluzione: triggers

- ◆ Un trigger consente all'utente di specificare quando deve essere fatta la verifica.
- ◆ Come una asserzione, un trigger ha una condizione generale e può inoltre effettuare una qualunque sequenza di modifiche SQL al database.

Triggers in SQL-2003

- ◆ Vediamo prima i trigger in SQL-2003

Regole Evento-Condizione-Azione

- ◆ Un altro nome per “trigger” e' *regola ECA*, o regola evento-condizione-azione.
- ◆ *Evento* : tipicamente un tipo di modifica di database, ad es. “insert on Sells.”
- ◆ *Condizione* : una qualunque espressione SQL con valore booleano.
- ◆ *Azione* : una qualunque istruzione SQL.

Esempio: un trigger

- ◆ Ci sono molti dettagli da imparare riguardo i triggers.
- ◆ Ecco un esempio per illustrarli.
- ◆ Invece di usare un vincolo di chiave esterna e rifiutare gli inserimenti in Sells(bar, beer, price) con beer sconosciuto, un trigger puo' aggiungere la birra a Beers, con un produttore NULL.

Esempio: definizione di trigger

```
CREATE TRIGGER BeerTrig
  AFTER INSERT ON Sells
  REFERENCING NEW ROW AS NewTuple
  FOR EACH ROW
  WHEN (NewTuple.beer NOT IN
        (SELECT name FROM Beers))
  INSERT INTO Beers(name)
  VALUES(NewTuple.beer);
```

L'evento

La condizione

L'azione

Opzioni: CREATE TRIGGER

◆ CREATE TRIGGER <nome>

◆ Opzione:

CREATE OR REPLACE TRIGGER <nome>

- ◆ Utile se s'e' gia' un trigger con quel nome e lo si vuole modificare.

Opzioni: evento

- ◆ AFTER puo' essere BEFORE.
 - ◆ Anche, INSTEAD OF, se la relazione e' una vista.
 - Un modo efficace di eseguire modifiche di viste: usare i trigger per tradurle in modifiche delle tabelle originarie.
- ◆ INSERT puo' essere DELETE o UPDATE.
 - ◆ e UPDATE puo' essere UPDATE OF <attributo> ON <tabella>.

Opzioni: FOR EACH ROW

- ◆ I triggers sono a *livello di riga* o a *livello di istruzione*.
- ◆ FOR EACH ROW indica il livello di riga; la sua assenza indica il livello di istruzione.
- ◆ I triggers a livello di riga sono eseguiti una volta per ogni tupla modificata.
- ◆ I trigger a livello di istruzione sono eseguiti una volta per una istruzione SQL, indipendentemente da quante tuple sono modificate.

Opzioni: REFERENCING

- ◆ Le istruzioni INSERT implicano una nuova tupla (per il livello riga) o un nuovo insieme di tuple (per il livello di istruzione).
- ◆ DELETE implica una tupla o una tabella vecchia.
- ◆ UPDATE le implica entrambe.
- ◆ Ci si riferisce ad esse con
[NEW| OLD][ROW |TABLE] AS <nome>

Opzioni: la condizione

- ◆ Una qualunque condizione a valori booleani.
- ◆ Viene valutata prima o dopo l'evento, a seconda che BEFORE o AFTER sia usato nell'evento.
- ◆ Si accede alla nuova/vecchia tupla o insieme di tuple attraverso i nomi dichiarati nella clausola REFERENCING.

Opzioni: l'azione

- ◆ Ci puo' essere piu' di una istruzione SQL nell'azione.
 - ◆ Si racchiudono tra BEGIN . . . END se ce n'e' piu' di una.
- ◆ Ma le query non hanno senso nell'azione, quindi siamo in pratica limitati a modifiche.

Un altro esempio

- ◆ Usando `Sells(bar, beer, price)` e una relazione unaria `RipoffBars(bar)` creata allo scopo, mantieni una lista di bar che aumentano il prezzo di una qualunque birra di piu' di 1\$.

Il trigger

L'evento-
solo cambia-
menti di prezzo

```
CREATE TRIGGER PriceTrig
```

```
AFTER UPDATE OF price ON Sells
```

```
REFERENCING
```

```
  OLD ROW as old
```

```
  NEW ROW as new
```

Gli agg. ci consentono
di parlare di vecchie
e nuove tuple

Condizione:
un increm.
di pr. > \$1

```
FOR EACH ROW
```

Dobbiamo considerare
ogni cambiamento di prezzo

```
WHEN(new.price > old.price + 1.00)
```

```
INSERT INTO RipoffBars  
VALUES(new.bar);
```

Quando il camb. di prezzo
e' abbastanza grande,
aggiungi il bar a
RipoffBars


Trigger sulle viste

- ◆ Generalmente, e' impossibile modificare una vista ottenuta dal join di più tabelle.
- ◆ Ma un trigger INSTEAD OF ci consente di interpretare le modifiche alle viste in una maniera che ha senso.
- ◆ Esempio: progetteremo una vista Synergy che ha triple (drinker, beer, bar) tali che il bar serve la birra, il drinker frequenta il bar e quella birra gli piace.
- ◆ Si usano le relazioni Sells(bar, beer, price) Frequents(bar, drinker) e Likes(drinker, beer)

Esempio: la vista

```
CREATE VIEW Synergy AS
```

Prendi una copia
di ogni attributo



```
SELECT Likes.drinker, Likes.beer, Sells.bar
```


```
FROM Likes, Sells, Frequents
```

```
WHERE Likes.drinker = Frequents.drinker
```

```
AND Likes.beer = Sells.beer
```

```
AND Sells.bar = Frequents.bar;
```

Join naturale di Likes,
Sells e Frequents



Interpretare un inserimento in una vista

- ◆ Non possiamo fare un inserimento in Synergy --- e' una vista ottenuta con un join.
- ◆ Ma possiamo usare un trigger INSTEAD OF per trasformare una tripla (drinker, beer, bar) in tre inserimenti di coppie proiettate, una per ciascuna relazione Likes, Sells, and Frequent.
 - ◆ Sells.price avra' valore NULL.

II trigger

```
CREATE TRIGGER ViewTrig
  INSTEAD OF INSERT ON Synergy
  REFERENCING NEW ROW AS n
  FOR EACH ROW
  BEGIN
    INSERT INTO LIKES VALUES(n.drinker, n.beer);
    INSERT INTO SELLS(bar, beer) VALUES(n.bar, n.beer);
    INSERT INTO FREQUENTS VALUES(n.drinker, n.bar);
  END;
```

Ordine di esecuzione dei trigger

- ◆ Se ci sono piu' trigger associati allo stesso evento essi vengono eseguiti in questo ordine:
 - ◆ Trigger BEFORE a livello di istruzione
 - ◆ Trigger BEFORE a livello di riga
 - ◆ Si applica la modifica e si verificano i vincoli di integrita'
 - ◆ Trigger AFTER a livello di riga
 - ◆ Trigger AFTER a livello di istruzione

Ordine di esecuzione dei trigger

- ◆ Se ci sono piu' trigger nella stessa categoria vengono eseguiti in un ordine scelto dal sistema che dipende dall'implementazione (non determinismo)

Proprieta' dei trigger

- ◆ 3 proprieta' classiche
 - ◆ Terminazione: per qualunque stato iniziale e sequenza di modifiche i trigger producono uno stato finale (non ci sono cicli infiniti di attivazione)
 - ◆ Confluenza: i trigger terminano e producono un unico stato finale, indipendente dall'ordine in cui vengono eseguiti

Proprieta' dei trigger

- ◆ Determinismo delle osservazioni: I trigger sono confluenti e inoltre producono la stessa sequenza di azioni (inclusi i messaggi)
- ◆ La proprieta' di terminazione e' di gran lunga la piu' importante

Analisi di terminazione

- ◆ Si esegue costruendo un grafo di attivazione:
 - ◆ Si crea un nodo per ogni trigger
 - ◆ Si crea un arco da un trigger T1 a un trigger T2 se l'azione di T1 contiene una primitiva che coincide con uno degli eventi di T2 (si puo' verificare con una semplice analisi sintattica)

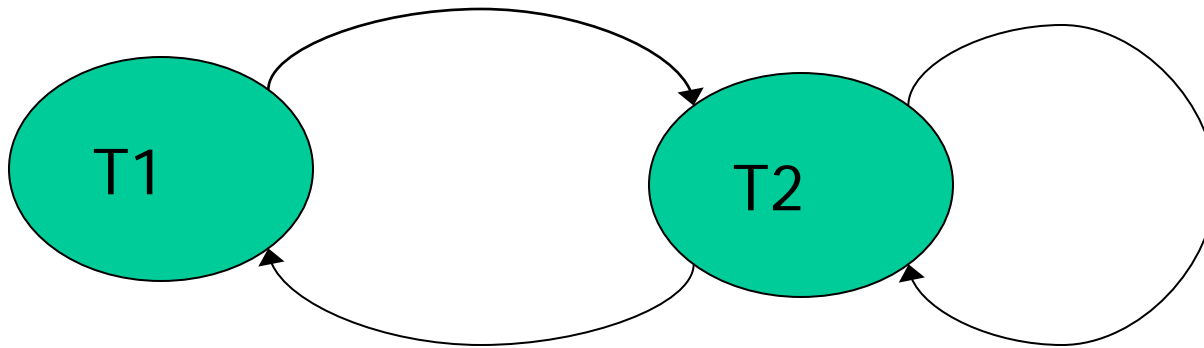
Analisi di terminazione

- ◆ Se il grafo e' aciclico, il sistema termina
- ◆ Se il grafo ha dei cicli, ci potrebbero essere delle attivazioni infinite (ma non e' detto)

Esempio

- ◆ T1: CREATE TRIGGER AggiustaContributi
AFTER UPDATE OF Stipendio ON Impiegato
REFERENCING NEW TABLE AS NuovoImp
UPDATE Impiegato SET Contributi=Stipendio*0.8
WHERE Matr IN (SELECT Matr from NuovoImp)
- ◆ T2: CREATE TRIGGER ControlloSogliaBudget
AFTER UPDATE ON Impiegato
WHEN 50000<(SELECT SUM(Stipendio+Contributi)
FROM Impiegato)
UPDATE Impiegato SET Stipendio=0.9*Stipendio

Esempio



- ◆ Ci sono due cicli pero' il sistema e' terminante
- ◆ Se si inverte il verso del confronto in T2 diventa non terminante

Modi di esecuzione rispetto alle transazioni

◆ 3 alternative

- ◆ Immediato (immediate): il trigger viene considerato ed eseguito con l'evento che lo ha attivato
- ◆ Differito (deferred): il trigger viene eseguito al termine della transazione
- ◆ Distaccato (detached): il trigger viene gestito in una transazione separata. Ad es., si aggiornano le valutazioni di un titolo di borsa dopo diversi scambi