

Tempo a disposizione: 2:30 ore

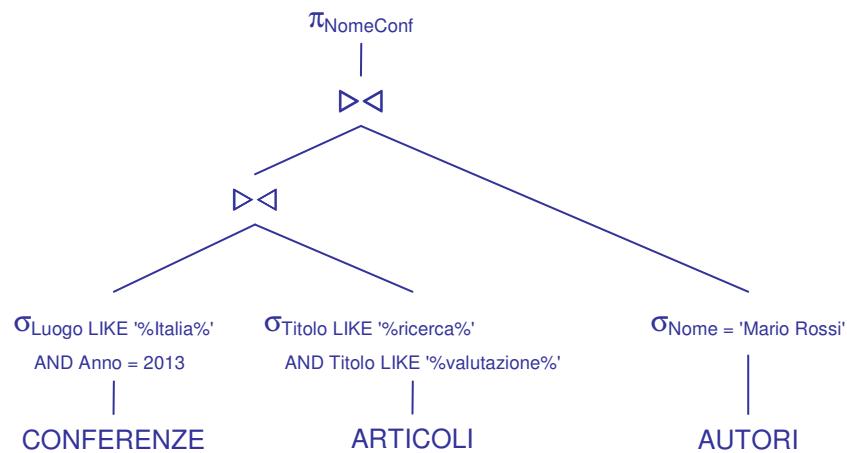
1) Algebra relazionale (3 punti totali):

Date le seguenti relazioni:

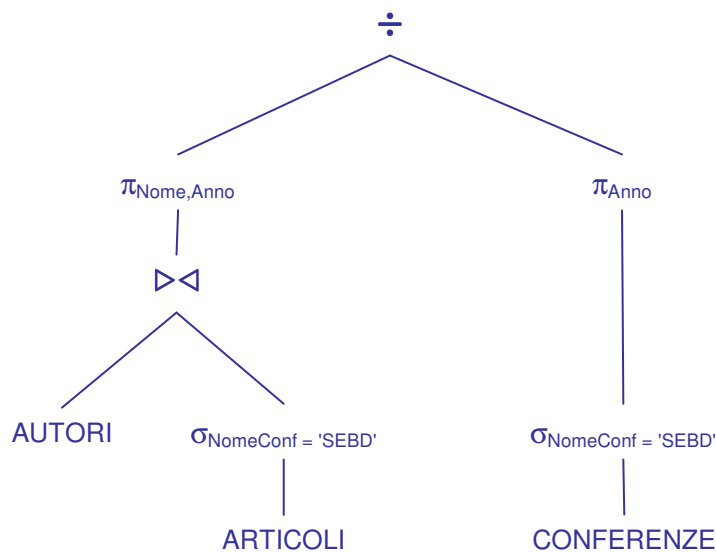
```
CONFERENZE (NomeConf, Anno, Luogo) ;  
ARTICOLI (ArtID, Titolo, NomeConf, Anno) ,  
NomeConf, Anno REFERENCES CONFERENZE ;  
AUTORI (ArtID, Nome) ,  
ArtID REFERENCES ARTICOLI ;
```

si scrivano in algebra relazionale le seguenti interrogazioni:

1.1) [1 p.] Le conferenze tenutesi in Italia nel 2013, in cui compare un articolo di Mario Rossi il cui titolo contiene, in ordine qualsiasi, le parole 'ricerca' e 'valutazione'



1.2) [2 p.] Gli autori che tutti gli anni hanno pubblicato almeno un articolo nella conferenza 'SEBD'



Si noti che la selezione è necessaria anche nel dividendo.

Sistemi Informativi T
4 luglio 2013
Risoluzione

SQL (5 punti totali)

Con riferimento al DB dell'esercizio 1, si scrivano in SQL le seguenti interrogazioni:

2.1) [2 p.] Gli autori che tutti gli anni hanno pubblicato almeno un articolo nella conferenza 'SEBD'

```
SELECT AU.NOME
FROM  AUTORI AU, ARTICOLI AR
WHERE AU.ArtID = AR.ArtID
AND   AR.NomeConf = 'SEBD'
GROUP BY AU.NOME
HAVING COUNT(DISTINCT AR.Anno) = ( SELECT COUNT(*)
                                   FROM   CONFERENZE C
                                   WHERE  C.NomeConf = 'SEBD' )
```

2.2) [3 p.] Per ogni conferenza italiana, l'autore che ha pubblicato nel maggior numero di anni

```
WITH  CONFAUTORI (CONF,AUTORE,NUMANNI) AS (
SELECT AR.NomeConf, AU.Nome, COUNT(DISTINCT AR.Anno)
FROM  AUTORI AU, ARTICOLI AR, CONFERENZE C
WHERE AR.ArtID = AU.ArtID
AND   AR.NomeConf = C.NomeConf
AND   AR.Anno = C.Anno
AND   C.Luogo LIKE '%Italia%'
GROUP BY AR.NomeConf, AU.Nome )

SELECT CA.CONF, CA.AUTORE
FROM  CONFAUTORI CA
WHERE CA.NUMANNI = ( SELECT MAX(CA1.NUMANNI)
                    FROM  CONFAUTORI CA1
                    WHERE  CA1.CONF = CA.CONF )

-- Nella common table expression si sfrutta la forma COUNT(DISTINCT ...)
-- per contare una volta sola gli anni in cui un dato autore ha
-- pubblicato piu' di 1 lavoro nella stessa conferenza
```

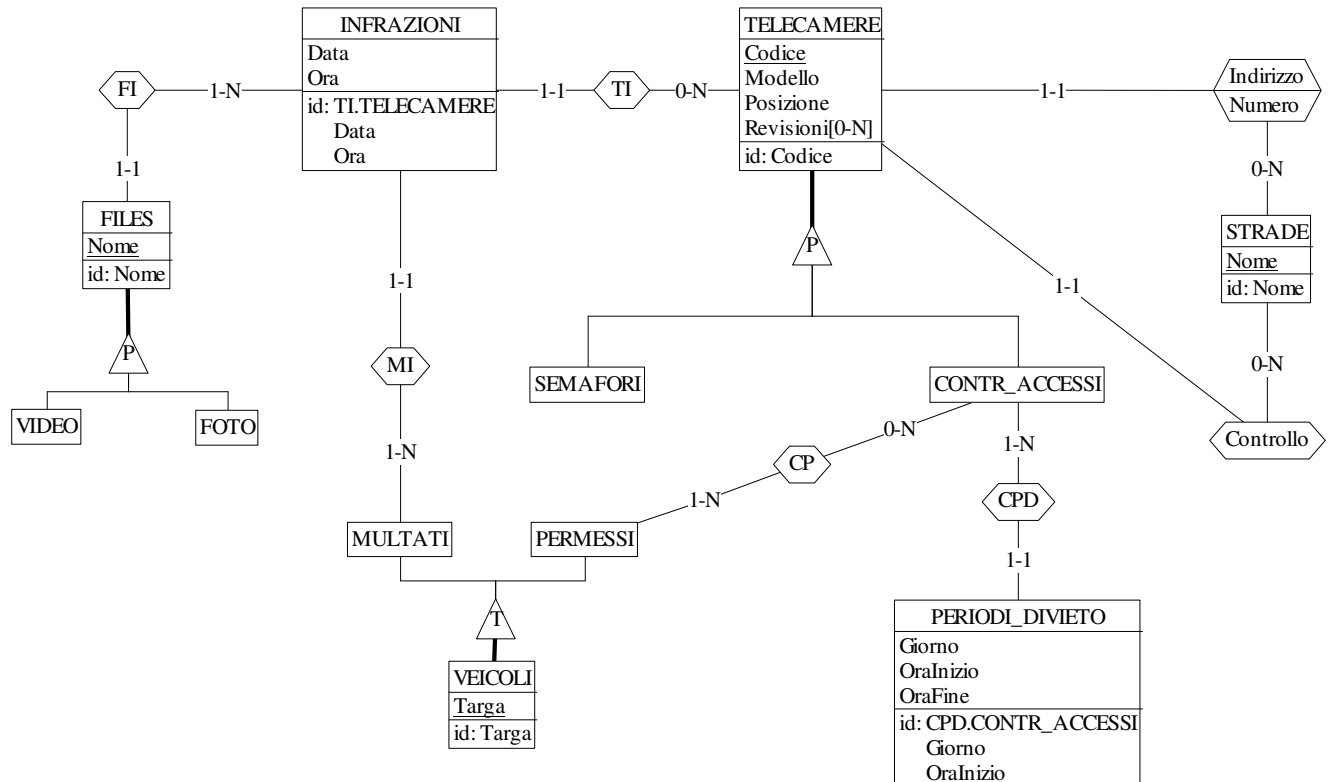
3) Progettazione concettuale (6 punti)

Il sistema AlphaCentauri (AC) ha lo scopo di rilevare infrazioni al codice stradale, controllando mediante telecamere semafori e strade ad accesso limitato.

Di ogni telecamera, identificata da un codice univoco, è noto il modello, l'ubicazione (ovvero l'indirizzo e il posizionamento specifico, ad es. altezza da terra), la strada controllata, e tutte le date in cui la telecamera è stata revisionata. Tutti i nomi delle strade fanno riferimento allo stradario ufficiale del Comune.

Per le telecamere dedite al controllo degli accessi vengono specificati, per ogni giorno della settimana, i periodi (uno o più) di inizio e fine del divieto di accesso, oltre a un elenco di targhe esentate dal divieto.

Ogni infrazione rilevata viene registrata da AC memorizzando la data e l'ora di rilevamento, la targa del veicolo interessato e uno o più file di documentazione (video o foto).



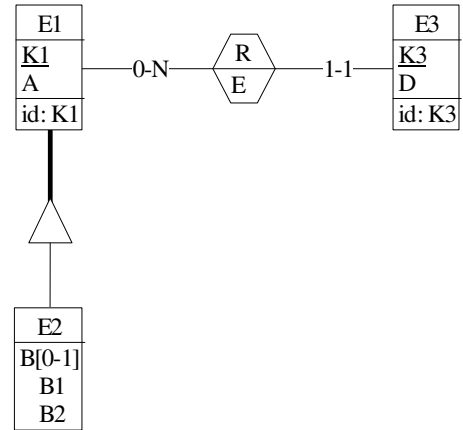
Commenti:

- Lo schema, solo apparentemente complesso, si caratterizza per la presenza di 3 gerarchie, di cui solo quella radicata in TELECAMERE è essenziale.
- Si noti la doppia associazione tra TELECAMERE e STRADE.
- Lo schema ER non esprime il vincolo che un veicolo non può essere multato per l'accesso a una strada per cui ha il relativo permesso.

4) Progettazione logica (6 punti totali)

Dato lo schema concettuale in figura e considerando che:

- tutti gli attributi sono di tipo INT;
- l'associazione R non viene tradotta separatamente;
- le entità E1 ed E2 non vengono tradotte separatamente;
- un'istanza di E3 può essere associata tramite R a un'istanza di E2 solo se il valore di B è definito;



4.1) [3 p.] Si progettino gli opportuni schemi relazionali e si definiscano tali schemi in DB2 (sul database SIT_STUD) mediante un file di script denominato **SCHEMI.txt**

```
CREATE TABLE E1 (
  K1 INT NOT NULL PRIMARY KEY,
  A INT NOT NULL,
  TIPO2 SMALLINT NOT NULL CHECK (TIPO2 IN (0,1)),      -- 1: istanza anche di E2
  B1 INT,
  B2 INT,
  CONSTRAINT E2 CHECK (TIPO2 = 0 AND B1 IS NULL AND B2 IS NULL),
  CONSTRAINT B CHECK ((B1 IS NOT NULL AND B2 IS NOT NULL) OR
                      (B1 IS NULL AND B2 IS NULL))
);
```

```
CREATE TABLE E3 (
  K3 INT NOT NULL PRIMARY KEY,
  D INT NOT NULL,
  K1R INT NOT NULL REFERENCES E1,
  E INT NOT NULL );
```

4.2) [3 p.] Per i vincoli non esprimibili a livello di schema si predispongano opportuni **trigger che evitino inserimenti di tuple non corrette**, definiti in un file **TRIGGER.txt** e usando se necessario il simbolo '@' per terminare gli statement SQL (altrimenti ';')

-- Per garantire il rispetto del vincolo di cui al punto d) è necessario definire il seguente trigger:

```
CREATE TRIGGER PUNTO_D
BEFORE INSERT ON E3
REFERENCING NEW AS N
FOR EACH ROW
WHEN (EXISTS ( SELECT *
                FROM   E1
                WHERE  N.K1R = E1.K1
                AND    E1.TIPO2 = 1      -- Se TIPO2 = 0 il vincolo e' sempre rispettato
                AND    E1.B1 IS NULL) )
SIGNAL SQLSTATE '70001' ('La tupla inserita e' associata a una istanza di E2 con B nullo!');
```