

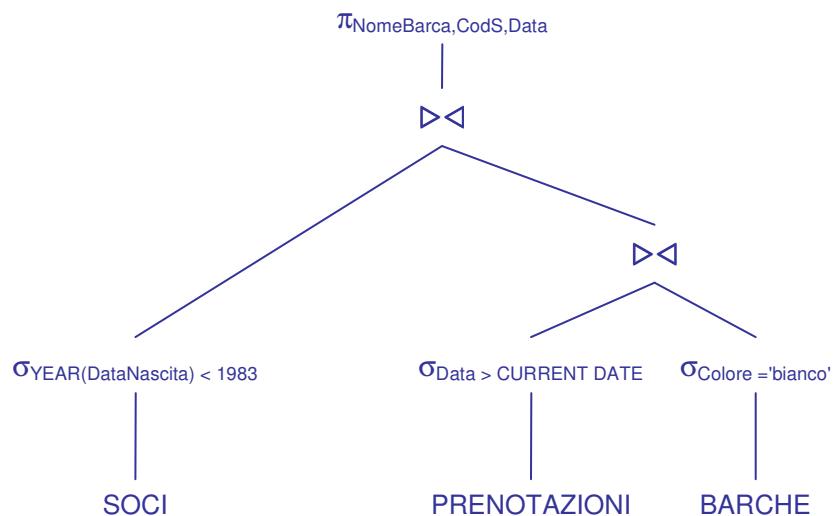
Tempo a disposizione: 2:30 ore

1) Algebra relazionale (3 punti totali):

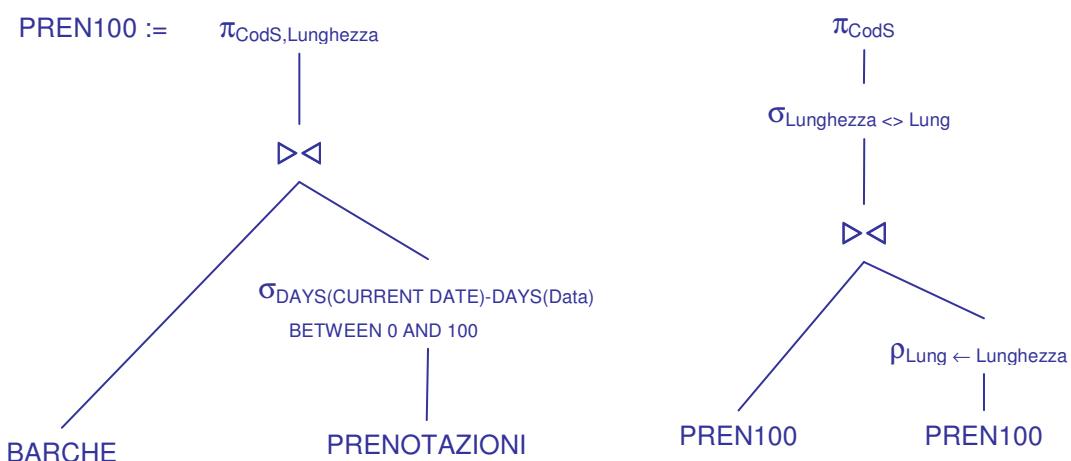
Date le seguenti relazioni:

```
BARCHE (NomeBarca, Colore, Lunghezza);
-- Lunghezza e' in formato Dec(4,2)
SOCI (CodS, Nome, Cognome, DataNascita);
PRENOTAZIONI (NomeBarca, CodS, Data),
NomeBarca REFERENCES BARCHE, CodS REFERENCES SOCI;
-- Data si riferisce alla data in cui si vuole usare una barca,
-- NON alla data in cui e' stata eseguita la prenotazione
```

1.1) [1 p.] I dati delle prenotazioni future fatte da soci nati prima del 1983 per barche di colore bianco



1.2) [2 p.] I soci che hanno noleggiato almeno due barche di diversa lunghezza negli ultimi 100 giorni



La vista $PREN100$ restituisce le prenotazioni degli ultimi 100 giorni. Il self-join viene eseguito sul solo $CodS$. Si noti che non basta specificare $DAY(CURRENT DATE) - DAY(Data) \leq 100$, perché questo è soddisfatto anche da prenotazioni per date future

Sistemi Informativi T
31 gennaio 2012
Risoluzione

2) SQL (5 punti totali)

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

2.1) [2 p.] Per ogni anno, il numero di barche diverse noleggiate dai soci

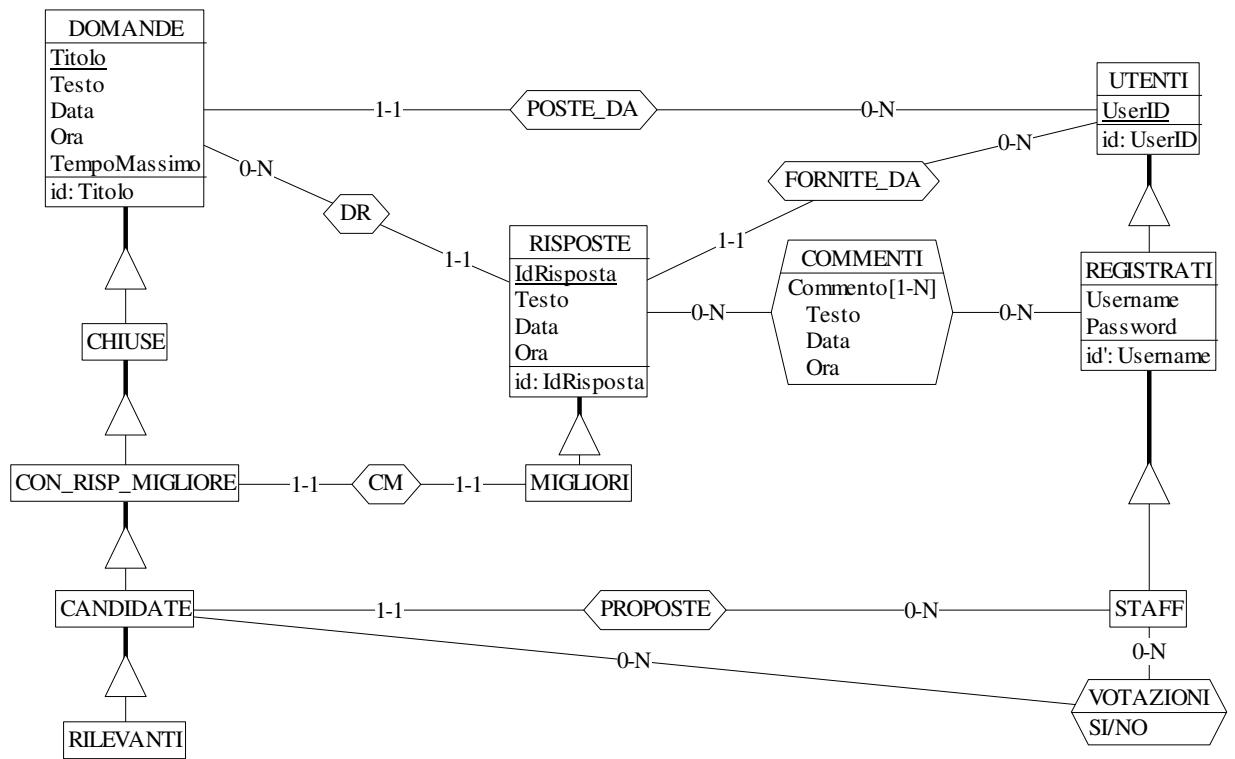
```
SELECT      YEAR(P.Data)  AS Anno,  P.CodS,  COUNT(DISTINCT NomeBarca)  AS NumBarche
FROM        PRENOTAZIONI P
GROUP BY    YEAR(P.Data),  P.CodS
```

2.2) [3 p.] I soci che non hanno prenotato in giorni consecutivi due barche diverse della stessa lunghezza

```
SELECT S.CodS
FROM SOCI S
EXCEPT
SELECT P1.CodS
FROM PRENOTAZIONI P1, PRENOTAZIONI P2, BARCHE B1, BARCHE B2
WHERE P1.CodS = P2.CodS
AND P1.NomeBarca = B1.NomeBarca
AND P2.NomeBarca = B2.NomeBarca
AND DAYS(P2.Data) - DAYS(P1.Data) = 1
AND B1.Lunghezza = B2.Lunghezza
AND B1.NomeBarca <> B2.NomeBarca
```

3) Progettazione concettuale (6 punti)

Il sito TheBestAnswer (TBA) permette a chiunque, registrato o meno, di porre domande di qualsiasi natura (Come si pulisce il caffé dai tappeti? Chi è nato prima, l'uovo o la gallina?...). Ad ogni domanda, caratterizzata da un titolo, il testo, data e ora, ognuno può rispondere entro un tempo massimo stabilito da chi formula la domanda (dopodiché la domanda è "chiusa"). Chi ha formulato la domanda può quindi scegliere, se lo ritiene opportuno, la risposta migliore. A differenza degli utenti occasionali, un utente registrato ha la possibilità di fare commenti (uno o più) sulle risposte date. Per riposte e commenti è importante mantenere informazioni anche su data e ora. Alcune domande chiuse per cui è stata scelta la risposta migliore, ritenute particolarmente interessanti, vengono catalogate come "rilevanti". Tale catalogazione è proposta da un membro dello staff di TBA, e viene approvata a maggioranza (è importante memorizzare chi dello staff ha votato e come: a favore o meno).



Commenti:

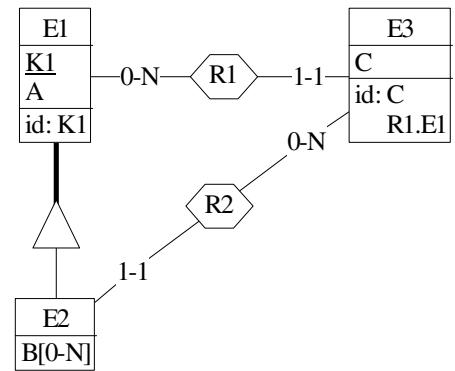
- La gerarchia radicata in DOMANDE gestisce i vari "stati" di una domanda.
- L'associazione CM è ridondante, in quanto se una risposta è scelta come migliore lo è necessariamente per la domanda cui è associata tramite DR. A livello di schema questo vincolo tuttavia non è esprimibile.
- La soluzione proposta modella i membri dello STAFF come un subset degli utenti REGISTRATI. In alternativa sarebbe stato lecito anche modellare queste due entità in mutua esclusione tra loro.
- L'identificatore di UTENTI è qui un generico UserID, che potrebbe anche coincidere con lo Username per gli utenti registrati e uguale all'indirizzo IP per i non registrati.

4) Progettazione logica (6 punti totali)

Dato lo schema concettuale in figura e considerando che:

- a) tutti gli attributi sono di tipo INT;
- b) le associazioni R1 e R2 non vengono tradotte separatamente;
- c) le entità E1 ed E2 vengono tradotte assieme;
- d) un'istanza di E2 non è mai associata, tramite R1 e R2, a istanze di E2 che hanno almeno un valore B > 10;

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
    K1R2 INT,
    CR2 INT,
    CONSTRAINT E2 CHECK
        ( (TIPO2 = 1 AND K1R2 IS NOT NULL AND CR2 IS NOT NULL) OR
        (TIPO2 = 0 AND K1R2 IS NULL AND CR2 IS NULL) )
);
  
```

```

CREATE TABLE E2B
    K1 INT NOT NULL REFERENCES E1
    B INT NOT NULL,
    PRIMARY KEY (K1,B)
);
  
```

```

CREATE TABLE E3 (
    K1 INT NOT NULL REFERENCES E1,
    C INT NOT NULL,
    PRIMARY KEY (K1,C)
);
  
```

```

ALTER TABLE E1
    ADD CONSTRAINT FKR2 FOREIGN KEY (K1R2,CR2) REFERENCES E3(K1,C);
  
```

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 il simbolo '@' per terminare gli statement SQL

-- Quando si inserisce una tupla in E2B bisogna verificare che il valore di K1 referenzi un'istanza di E2

```
CREATE TRIGGER E2B_REFERENZIA_E2
```

```
NO CASCADE BEFORE INSERT ON E2
```

```
REFERENCING NEW AS N
```

```
FOR EACH ROW
```

```
WHEN (NOT EXISTS (SELECT *
```

```
        FROM E1
```

```
        WHERE E1.K1 = N.K1
```

```
        AND E1.TIPO2 = 1) )
```

```
SIGNAL SQLSTATE '70001' ('La tupla inserita deve referenziare una istanza di E2!')@
```

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

```
CREATE TRIGGER PUNTO_D
```

```
NO CASCADE BEFORE INSERT ON E1
```

```
REFERENCING NEW AS N
```

```
FOR EACH ROW
```

```
WHEN (EXISTS (SELECT *
```

```
        FROM E2B
```

```
        WHERE E2B.K1 = N.K1R2
```

```
-- K1R2 e' definito solo per istanze di E2
```

```
        AND E2B.B > 10 ))
```

```
-- B e' definito solo per istanze di E2
```

```
SIGNAL SQLSTATE '70002' ('La tupla inserita referenzia una tupla di E2 con B>10!')@
```