

**Tempo a disposizione: 2:30 ore**

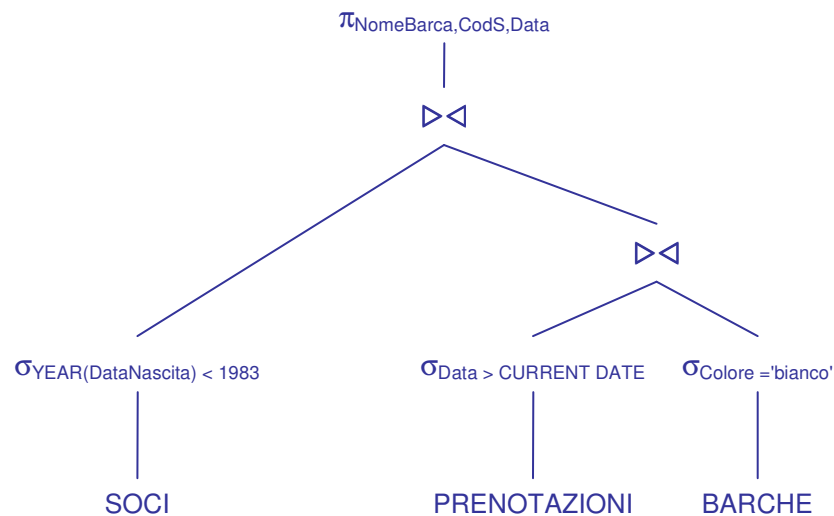
**1) Algebra relazionale (3 punti totali):**

Date le seguenti relazioni:

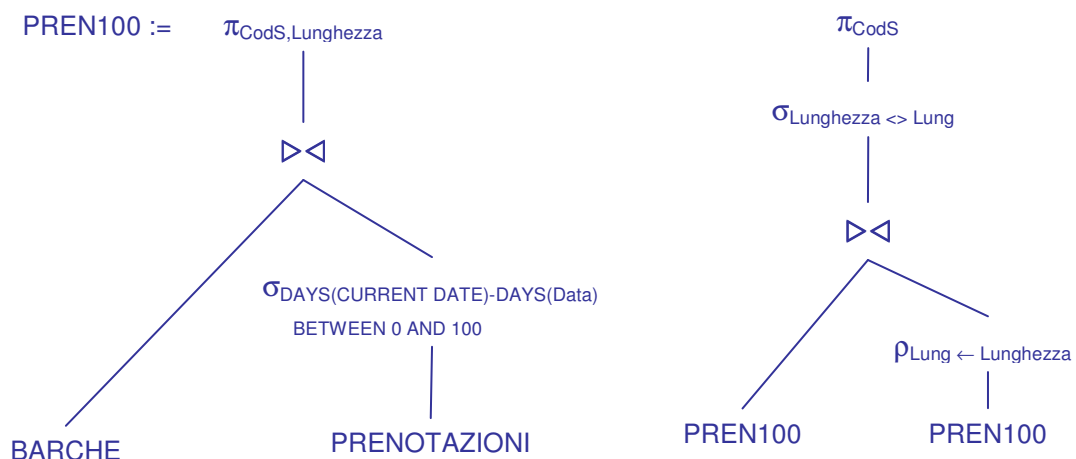
```

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  $\text{DAYS}(\text{CURRENT DATE}) - \text{DAYS}(\text{Data}) \leq 100$ , 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 noleggate 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
```

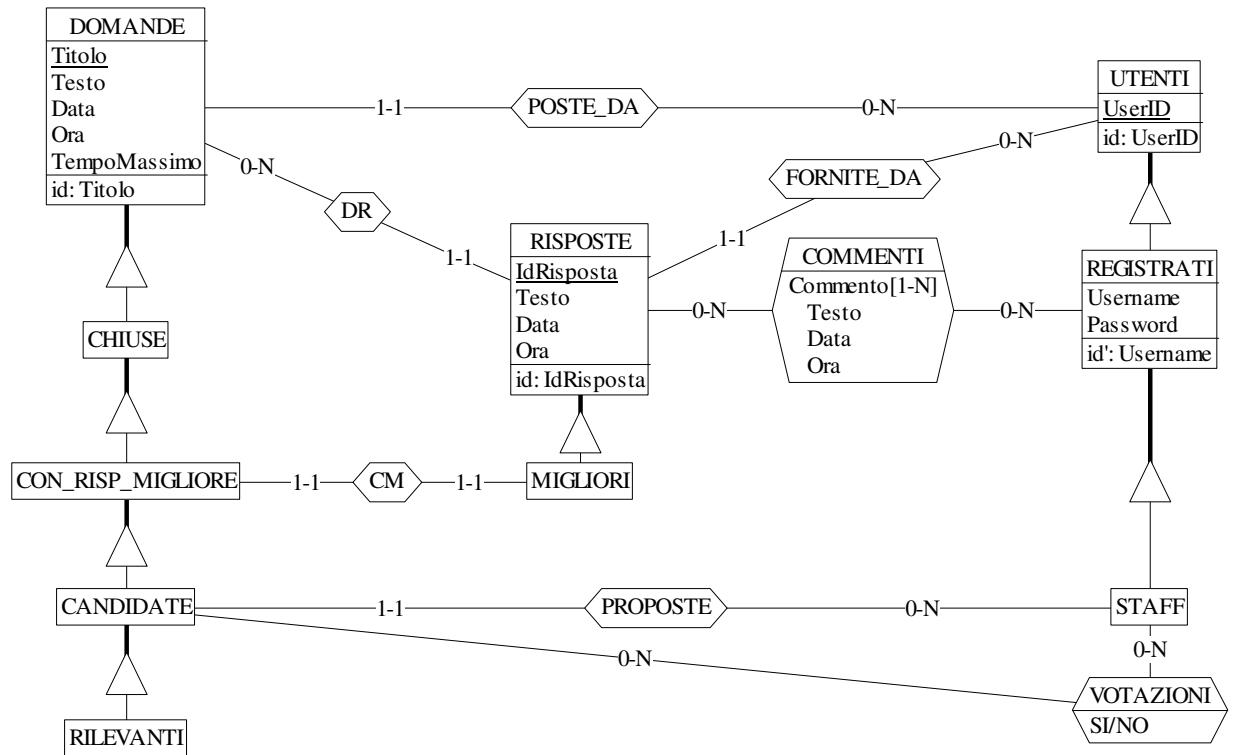
**2.2) [3 p.]** I soci che non hanno prenotato in giorni consecutivi due barche diverse della stessa lunghezza

```
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 caffè 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 risposte 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:

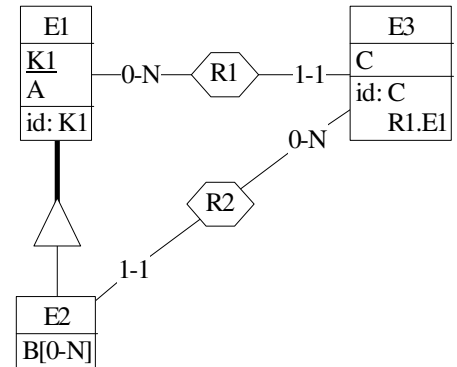
- La gerarchia radicata in DOMANDE gestisce i vari "stati" di una domanda.
- L'associazione CM è ridondante, in quanto se una risposta è scelta come migliore lo è necessariamente per la domanda cui è associata tramite DR. A livello di schema questo vincolo tuttavia non è esprimibile.
- La soluzione proposta 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.

**Sistemi Informativi T**  
**31 gennaio 2012**  
**Risoluzione**

**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 E1 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
              AND E2B.B > 10) )
SIGNAL SQLSTATE '70002' ('La tupla inserita referencia una tupla di E2 con B>10!')@
```