1) Algebra relazionale (3 punti totali):

Date le seguenti relazioni:

```
RISTORANTI (Nome, Via, Comune);

CUCINE (Ristorante, Tipologia),
   Ristorante REFERENCES RISTORANTI;

RECENSIONI (Ristorante, Cliente, Data, NumPersone, Prezzo, Voto),
   Ristorante REFERENCES RISTORANTI;

-- NumPersone è di tipo INT > 0.

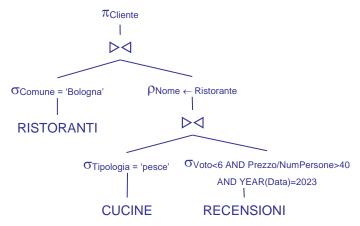
-- Prezzo è di tipo DEC(6,2): totale pagato per NumPersone

-- Voto è di tipo INT, valori da 1 a 10.

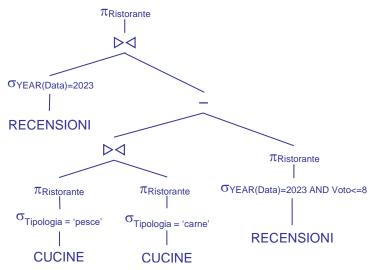
-- Tipologia: pizza, pesce, carne, cinese, ecc.
```

si esprimano in algebra relazionale le seguenti interrogazioni:

1.1) [1 p.] Nomi dei clienti che nel 2023 hanno recensito almeno un ristorante di pesce a Bologna dando un voto minore di 6 e spendendo più di 40€ a persona



1.2) [2 p.] I ristoranti che fanno sia carne che pesce e che nel 2023 hanno avuto solo recensioni con voto maggiore di 8 (almeno una)



La differenza trova i ristoranti che fanno sia carne che pesce, e senza recensioni con voto <= 8 nel 2023. Il secondo join garantisce che il ristorante abbia almeno una recensione nel 2023

2) SQL (5 punti totali)

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

2.1) [2 p.] Per ogni cliente che ha recensito almeno 2 ristoranti diversi, il voto medio assegnato ad ogni ristorante in cui ha pranzato

```
SELECT RC.CLIENTE, RC.RISTORANTE, DEC(AVG(RC.VOTO*1.0),4,2) AS MEDIA_VOTI FROM RECENSIONI RC

WHERE RC.CLIENTE IN ( SELECT RC1.CLIENTE -- >= 2 ristoranti diversi FROM RECENSIONI RC1
GROUP BY RC1.CLIENTE
HAVING COUNT(DISTINCT RC1.RISTORANTE) >= 2)

GROUP BY RC.CLIENTE, RC.RISTORANTE;

-- Si noti che la stessa clausula HAVING nel blocco esterno, ovvero:
-- HAVING COUNT(DISTINCT RC.RISTORANTE) >= 2
-- non avrebbe senso, perché per definizione ogni gruppo consiste di un -- singolo ristorante (e singolo cliente)
```

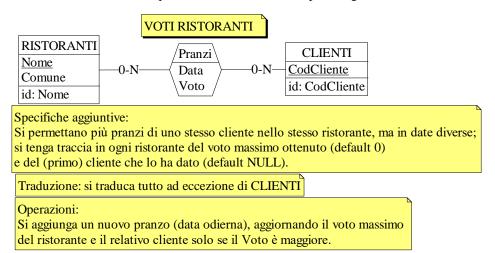
2.2) [3 p.] I dati del ristorante in cui la media del prezzo a persona è minima, fornendo anche quanti tipi di cucina propone

```
WITH
MEDIA E TIPI(RISTORANTE, MEDIA PP, NUM TIPI) AS
(SELECT RC.RISTORANTE, AVG(RC.PREZZO/RC.NUMPERSONE),
                                       COUNT (DISTINCT C.TIPOLOGIA)
        RECENSIONI RC, CUCINE C
 FROM
 WHERE C.RISTORANTE = RC.RISTORANTE
 GROUP BY RC.RISTORANTE
SELECT R.*, DEC(M.MEDIA PP,6,2) AS MEDIA PREZZO PERSONA, M.NUM TIPI
FROM
        MEDIA E TIPI M, RISTORANTI R
WHERE
        R.NOME = M.RISTORANTE
        M.MEDIA PP = ( SELECT MIN(M1.MEDIA PP)
                        FROM
                              MEDIA E TIPI M1 );
-- La c.t.e. calcola il prezzo medio per persona e il numero di tipi
-- di cucina (notare la forma COUNT(DISTINCT ...)
```

2/4

3) Modifica di schema E/R e del DB (6 punti totali)

Dato il file ESE3.lun fornito, in cui è presente lo schema ESE3-input in figura:



3.1) [2 p.] Si modifichi ESE3-input secondo le Specifiche aggiuntive;



- **3.2)** [1 p.] Si veda il relativo file .sql
- **3.3**) [3 p.] Si scriva l'istruzione SQL che modifica il DB come da specifiche (usare valori a scelta) e si definiscano i trigger necessari.

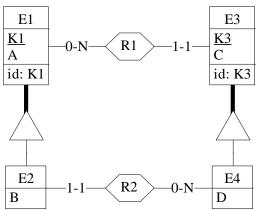
```
CREATE OR REPLACE TRIGGER AGGIORNA_VOTO_MAX_E_CLIENTE
AFTER INSERT ON PRANZI
REFERENCING NEW AS N
FOR EACH ROW
WHEN (N.Voto > (SELECT VotoMax FROM RISTORANTI WHERE Nome = N.Nome))
UPDATE RISTORANTI
SET VotoMax = N.Voto,
CodCliente = N.CodCliente
WHERE Nome = N.Nome ;
```

INSERT INTO PRANZI VALUES (:NomeRistorante,:CodCliente,CURRENT DATE,:Voto);

Progettazione logica (6 punti totali)

Dato lo schema concettuale in figura e considerando che:

- a) le entità E1 ed E2 vengono tradotte assieme;
- b) le entità E3 ed E4 vengono tradotte assieme;
- c) nessuna associazione viene tradotta separatamente;
- d) un'istanza di E2 non è mai associata, tramite R2, a un'istanza di E4 che è associata, tramite R1, a un'istanza di E1 con A > 10;
- **4.1**) [3 p.] Si progettino gli opportuni schemi relazionali e si definiscano tali schemi mediante uno script SQL compatibile con DB2
 - -- il tipo degli attributi non è necessariamente INT



```
CREATE TABLE E1 (
          INT NOT NULL PRIMARY KEY,
K1
A
          INT NOT NULL.
TIPO2
          SMALLINT NOT NULL CHECK (TIPO2 IN (1,2)), -- 2: istanza di E2
В
K3R2
          INT.
CONSTRAINT E2 CHECK ((TIPO2 = 1 AND B IS NULL AND K3R2 IS NULL) OR
                       (TIPO2 = 2 AND B IS NOT NULL AND K3R2 IS NOT NULL))
                                                                                  );
CREATE TABLE E3 (
          INT NOT NULL PRIMARY KEY,
K3
\mathbf{C}
          INT NOT NULL,
K1R1
          INT NOT NULL REFERENCES E1,
TIPO4
          SMALLINT NOT NULL CHECK (TIPO4 IN (3,4)), -- 4: istanza di E4
D
CONSTRAINT E4 CHECK ((TIPO4 = 3 AND D IS NULL) OR
                       (TIPO4 = 4 AND D IS NOT NULL))
                                                            );
ALTER TABLE E1 ADD CONSTRAINT FK E4 FOREIGN KEY (K3R2) REFERENCES E3;
```

4.2) [3 p.] Per i vincoli non esprimibili a livello di schema si predispongano opportuni trigger che evitino **inserimenti** di singole tuple non corrette

```
-- Trigger che garantisce che R2 referenzi un'istanza di E4
CREATE OR REPLACE TRIGGER R2 E4
BEFORE INSERT ON E1
REFERENCING NEW AS N
FOR EACH ROW
WHEN (EXISTS (SELECT *
                FROM E3
                WHERE N.K3R2 = E3.K3
                AND E3.TIPO4 = 3)
SIGNAL SQLSTATE '70001' ('La tupla referenzia una tupla che non appartiene a E4!');
CREATE OR REPLACE TRIGGER PUNTO D
BEFORE INSERT ON E1
REFERENCING NEW AS N
FOR EACH ROW
WHEN (EXISTS (SELECT *
                FROM
                         E3, E1
                WHERE N.K3R2 = E3.K3
                AND
                         E3.K1R1 = E1.K1
                AND
                         E1.A > 10
                                        ))
SIGNAL SQLSTATE '70002' ('La tupla inserita referenzia tramite R2 e R1 un"istanza di E1 con A > 10! ');
```