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

Date le seguenti relazioni:

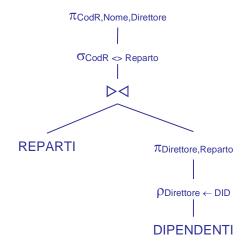
```
REPARTI (CodR, Nome, Direttore),
Direttore REFERENCES DIPENDENTI;

DIPENDENTI (DID, Nome, Stipendio, Reparto),
Reparto REFERENCES REPARTI;

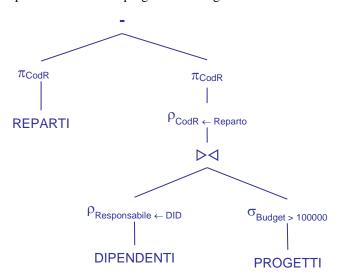
PROGETTI (CodProg, Titolo, Budget, Responsabile),
Responsabile REFERENCES DIPENDENTI;
-- Stipendio e Budget sono di tipo DEC(8,2).
-- Più reparti possono avere lo stesso direttore.
-- Un progetto afferisce al reparto del responsabile del progetto.
```

si esprimano in algebra relazionale le seguenti interrogazioni:

#### 1.1) [1 p.] I dati dei reparti che hanno come direttore un dipendente di un altro reparto



#### 1.2) [2 p.] I codici dei reparti che non hanno progetti con Budget > 100000€



L'operando destro della differenza trova i reparti con almeno un progetto afferente con Budget > 100000€

## 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 reparto la somma degli stipendi dei dipendenti, escludendo i dipendenti responsabili di progetto e/o direttori di reparto

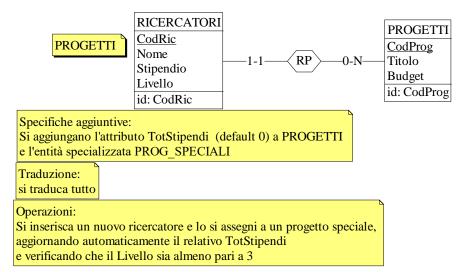
```
SELECT R.CodR, SUM(D.Stipendio) AS SommaStipendi
FROM REPARTI R, DIPENDENTI D
WHERE D.Reparto = R.CodR
AND D.DID NOT IN ( SELECT P.Responsabile
FROM PROGETTI P
UNION
SELECT R1.Direttore
FROM REPARTI R1
)
GROUP BY R.CodR;
```

2.2) [3 p.] Il reparto che ha come direttore un dipendente di un altro reparto e per il quale la somma dei budget dei progetti ad esso afferenti è massima

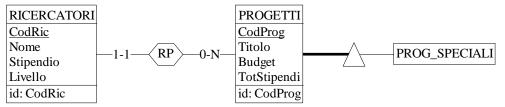
```
WITH
ALTROREP (CodR) AS (
  SELECT R.CodR
        REPARTI R, DIPENDENTI D
   FROM
  WHERE R.Direttore = D.DID
         D.Reparto <> R.CodR
  AND
SUMBUDGET (CodR, TotBudget) AS (
   SELECT R.CodR, SUM(P.Budget)
        REPARTI R, DIPENDENTI D, PROGETTI P
   FROM
  WHERE D.Reparto = R.CodR
  AND
         D.DID = P.Responsabile
  AND
         R.CodR IN ( SELECT CodR
                     FROM ALTROREP )
  GROUP BY R.CodR
SELECT S.*
FROM
        SUMBUDGET S
WHERE
        S.TotBudget = ( SELECT MAX(S1.TotBudget)
                        FROM
                                SUMBUDGET S1
                                                   );
-- La prima c.t.e. determina i reparti che hanno come direttore un
-- dipendente di un altro reparto; la seconda c.t.e. calcola la
-- somma dei budget per ognuno di questi reparti
```

## 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**) [1 p.] Si modifichi ESE3-input secondo le Specifiche aggiuntive;



- **3.2)** [1 p.] Si copi lo schema modificato in uno schema ESE3-tradotto. Mediante il comando Transform/Quick SQL, si traduca la parte di schema specificata, modificando lo script SQL in modo da essere compatibile con DB2 e permettere l'esecuzione del punto successivo, ed eventualmente aggiungendo quanto richiesto dalle Specifiche aggiuntive; Si veda il relativo file .sql
- **3.3**) [4 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 CONTROLLA LIVELLO
BEFORE INSERT ON RICERCATORI
REFERENCING NEW AS N
FOR EACH ROW
WHEN (N.Livello < 3 AND EXISTS
        ( SELECT *
          FROM PROG SPECIALI
          WHERE CodProg = N.CodProg )
SIGNAL SQLSTATE '70001' ('Il livello deve essere almeno pari a 3!')
CREATE OR REPLACE TRIGGER AGGIORNA TOT STIPENDI
AFTER INSERT ON RICERCATORI
REFERENCING NEW AS N
FOR EACH ROW
UPDATE PROGETTI
       TotStipendi = TotStipendi + N.Stipendio
SET
WHERE CodProg = N.CodProg;
INSERT INTO RICERCATORI VALUES
   (:codRic, :nome, :stipendio, :livello, :codprog);
```

## 4) Progettazione logica (6 punti totali)

Dato lo schema concettuale in figura e considerando che:

- a) le entità E1, E2 ed E3 vengono tradotte insieme;
- b) l'associazione R1 non viene tradotta separatamente;
- c) le istanze di E1 che appartengono sia ad E2 che ad E3 non hanno nessun valore di D;
- **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

```
E1 K1 A id: K1 O-N E2 E3 C
```

```
CREATE TABLE E1 (
          INT NOT NULL PRIMARY KEY,
K1
A
          INT NOT NULL,
K1R1
          INT NOT NULL REFERENCES E1.
TIPO2
          SMALLINT NOT NULL CHECK (TIPO2 IN (1,2)), -- TIPO2 = 2 se appartiene anche a E2
TIPO3
          SMALLINT NOT NULL CHECK (TIPO3 IN (1,3)), -- TIPO3 = 3 se appartiene anche a E3
В
          INT.
\mathbf{C}
          INT.
CONSTRAINT GERARCHIA CHECK (TIPO2 = 2 OR TIPO3 = 3),
CONSTRAINT E2 CHECK ((TIPO2 = 1 AND B IS NULL) OR (TIPO2 = 2)),
CONSTRAINT E3 CHECK ((TIPO3 = 1 AND C IS NULL) OR (TIPO3 = 3 AND C IS NOT NULL)) );
CREATE TABLE R1D (
K1
          INT NOT NULL REFERENCES E1,
D
          INT NOT NULL,
PRIMARY KEY (K1,D)
```

**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

```
CREATE TRIGGER K1R1 REFERENCES E2
BEFORE INSERT ON E1
REFERENCING NEW AS N
FOR EACH ROW
WHEN ( NOT EXISTS ( SELECT *
                     FROM E1
                     WHERE N.K1R1 = E1.K1
                            E1.TIPO2 = 2))
                     AND
SIGNAL SQLSTATE '70001' ('La foreign key K1R1 deve referenziare un"istanza di E2! ');
-- Il vincolo al punto c) può essere violato solo inserendo in R1D
CREATE TRIGGER PUNTO C
BEFORE INSERT ON R1D
REFERENCING NEW AS N
FOR EACH ROW
WHEN (EXISTS (
                  SELECT*
                  FROM E1
                  WHERE N.K1 = E1.K1
                  AND
                         E1.TIPO2 = 2
                  AND
                         E1.TIPO3 = 3)
SIGNAL SQLSTATE '70002' ('La tupla di E1 appartiene sia a E2 che a E3! ');
```