# Esame di Basi di Dati $A.A.\ 2020/2021 - Appello del\ 29/03/2021$

#### Problema 1

Si richiede di progettare lo schema concettuale Entità-Relazione relativo alle attività svolte dalle commissioni parlamentari nei vari anni. Di ogni commissione interessa il nome (identificativo), l'anno della sua istituzione ed il tipo (permanente, consultiva, ecc.). Ogni commissione è composta da almeno 5 parlamentari e se al primo giorno di ogni mese la composizione risulta cambiata, l'informazione di quali membri fanno parte della commissione deve essere registrata nella base di dati, insieme all'informazione di chi tra i membri svolge il ruolo di presidente e a quale gruppo parlamentare in quel momento tale presidente fa capo. Ogni commissione afferisce ad uno dei due rami del Parlamento, Camera o Senato. Delle commissioni della Camera interessa anche il codice dell'aula di Montecitorio assegnata per i suoi lavori e delle commissioni del Senato interessano le varie riunioni svolte, ciascuna con data di svolgimento e categoria (interlocutoria, plenaria, ecc.), tenendo presente che non si possono svolgere più riunioni di una commissione al giorno. Di ogni parlamentare interessa il codice fiscale (identificativo), il nome, il cognome, la data di nascita ed il partito politico al quale apparteneva al momento della sua entrata in Parlamento.

#### Problema 2

Si richiede di effettuare la progettazione logica partendo dallo schema concettuale prodotto per il problema 1, tenendo conto dell'indicazione che, data una commissione ed un mese di un anno, si vuole spesso conoscere il presidente della commissione in quel mese.

#### Problema 3

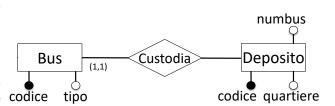
Si consideri una base di dati che comprende la relazione Docente(codice, cittanascita, datanascita) e la relazione Concorso (docente, anno, punteggio), dove la prima memorizza il codice (chiave primaria), la città di nascita e la data di nascita di un insieme di docenti, mentre la seconda memorizza il codice del docente, l'anno ed il punteggio ottenuto in un concorso universitario al quale il docente ha partecipato (vige la regola che nessun docente può partecipare ai concorsi universitari più volte in un anno). Sappiamo che quando il punteggio di un concorso per un docente non è noto, nell'attributo punteggio per tale concorso è memorizzato il valore nullo, mentre negli altri attributi delle due relazioni non compaiono mai valori nulli. Sappiamo anche che è definito un vincolo di foreign key da docente a codice. Si scrivano in SQL le seguenti query: (1) Calcolare il codice di tutti i docenti, ognuno con l'indicazione di quanti sono i concorsi ai quali ha partecipato. (2) Per ogni docente nato a Roma, calcolare il codice, calcolare il punteggio minimo conseguito negli eventuali concorsi ai quali ha partecipato. (3) Dei docenti che hanno partecipato ad almeno 5 concorsi, calcolare il codice, la data di nascita ed il punteggio medio ottenuto nei concorsi nei quali il punteggio è noto.

#### Problema 4

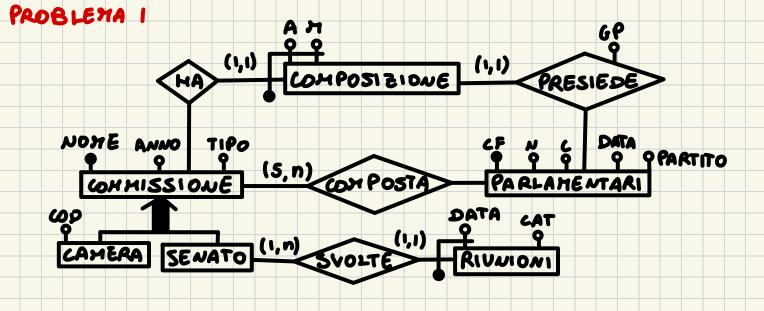
Riferendosi alla base di dati del problema 3, si scrivano in algebra relazionale le seguenti query: (1) Calcolare le coppie di codici dei docenti che sono nati nella stessa città e che hanno partecipato ad almeno un concorso. (2) Calcolare il codice dei docenti che in tutti i concorsi a cui hanno partecipato hanno ottenuto un punteggio maggiore di 25.

### Problema 5

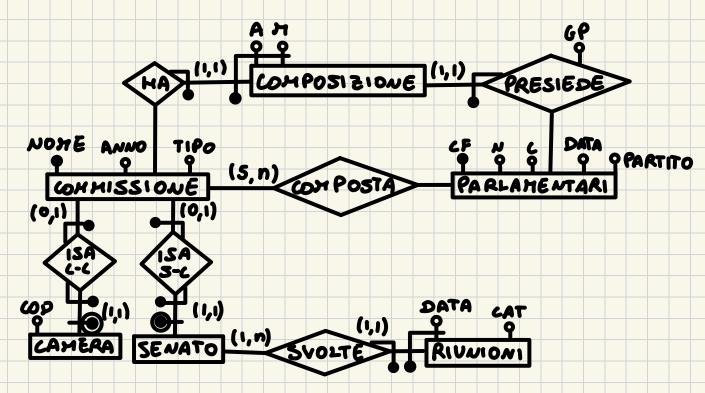
Nello schema concettuale S mostrato qui a destra, tutti gli attributi tranne numbus sono di tipo "varchar" e l'attributo numbus (di tipo intero) indica, per ogni istanza di Deposito, il numero di bus custoditi in quel deposito (come specificato dal vincolo esterno). Si sa a priori che non si eseguiranno cancellazioni di depositi, che quando si accede ad un bus si vuole sempre sapere il suo deposito di custodia e quando si accede ad un deposito si vuole sempre sapere il numero di bus che custodisce. Si chiede di eseguire la progettazione logica partendo dallo schema concettuale S esprimendo lo schema relazionale risultante in SQL.



<u>Vincolo esterno</u>: per ogni istanza I di *S*, per ogni d in Istanze(I,Deposito), il valore n tale che <d,n> è in Istanze(I,numbus) è pari al numero di istanze di Bus collegate a d dalla relazione Custodia.



## PROBLEMA 2



OGNI ISTANZA DI COMMISSIONE PARTEUPA AD ISA-C-C O AD ISA-S-C, MA NON ENTRAMBE

COMMISSIONE (NOME , ANNO, TIPO)

INCLUSIONE: CONT[NOTE] & COMP[CONT]

PARLAMENTARI (CF, NOME, COGNOME DATAN, PARTITO)

COMPOSTA ( COMMISSIONE , PARLAMENTARI)

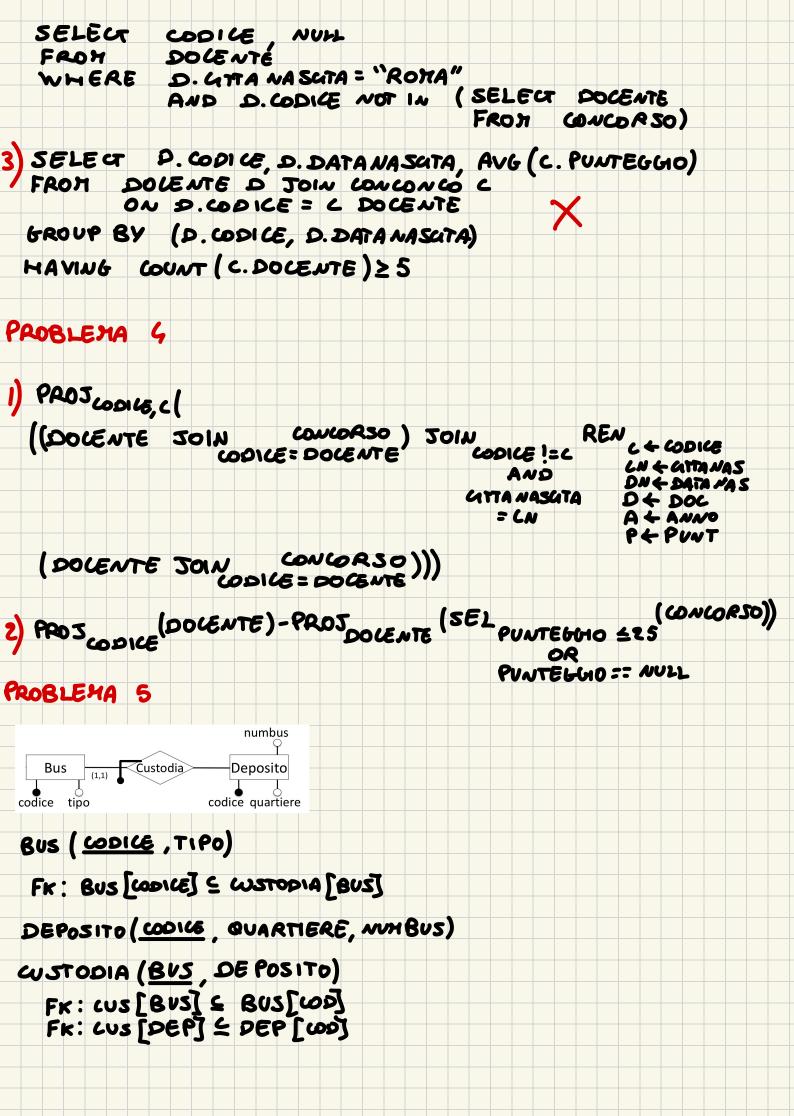
FK: COM [CONH] & COMM [NOME]

FK: COM [PARL] & PARL[CF]

CAHERA (COMM, COD)

FK: CAT [WAY] & WAT [COD]

```
SENATO (CONM)
 FK: SEN [WHA] L WAN [WD]
 IN CLUSIONE: SEN [CONT] & RIVNIONE SEN]
 VINCOLO: CAMERA [NOME] A SENATO [NOME] = $
RIUNIONI ( DATA , SENATO , CATEGORIA)
  FK: RIU [SEN] & SEN [NONE]
COMPOSIBIONE (COMM, MESE, ANNO)
 FK: COMP [COMM] & COMM [NOME]
 FK: COMP [CONH, H, A] & PRESIEDE [COHH, H, A]
PRESIEDE ( COMM, MESE, AMO, GP. PARL)
 FK: PR [CONM, M, A] C COMPOSIZIONE [CONM, M, A]
 FK: PR[PARY] & PARL[CF]
 ACCORPO COMPOSIZIONE CON PRESIEDE
 COMPOSIZIONE (NOME, MESE, ANNO, GP, PARL)
     FK: COMP [COMM] & COMM [NOME]
     FK: COMP [PARL] & PARL[CF]
PROBLEMA 3
SELECT C. DOCEME, COUNT (*) AS CONCORSI
 FROM CONCORSO C
 GROUP BY C. DOCENTE
 UNION
 SELEA CODICE, O
 FROM DOCENTE
 WHERE CODICE NOT IN (SELECT DISTINCT DOCENTE
                        FROM CONCORSO)
2 SELECT DISTING D. CODICE, MIN (C. PUNTEGGO)
  FROM DOCENTE D JOIN CÓNCORSO C ON
         D. CODICE = C. DOCENTE
  WHERE D. LITTA NASLITA = "ROHA"
  GROUP BY D. CODICE
  UNION
```



```
ACCORPIAMO BUS E CUSTO DIA
BUS ( CODICE TIPO , DEPOSITO)
  FK: BUS [DEP] & DEP [COD]
DEPOSITO (CODICE, QUARTIERE, NUMBUS)
CREATE TABLE BUS (
   CODICE VARCHAR PRIMARY KEY,
   QUARTIERE VARCHAR NOT NULL.
   DEPOSITO VARCHAR
   FOREIGN KEY (DEPOSITO) REFERENCES DEPOSITO (CODICE)
CREATE TABLE DEPOSITO
   CODICE VARCHAR PRIHARY KEY.
   QUARMERE VARCHAR NOTWILL
  NUT BUS INTEGER NOT NULL,
```