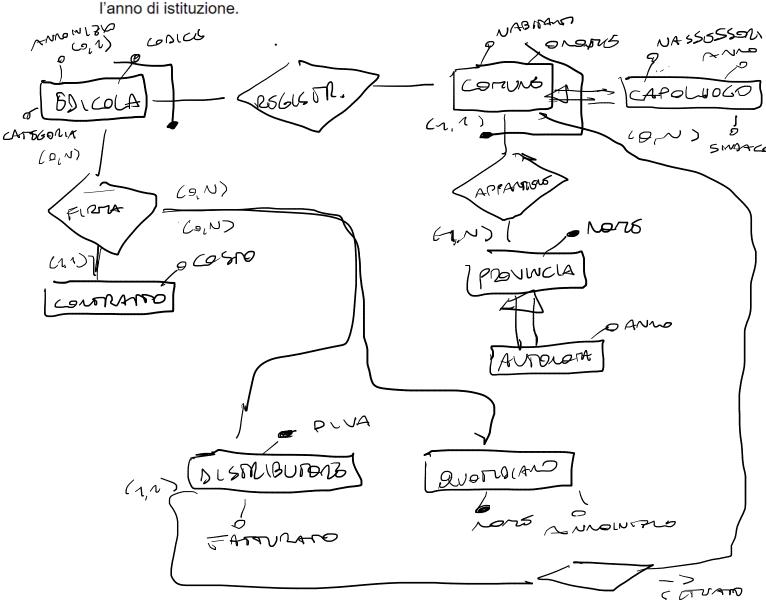
Si richiede di progettare lo schema ER concettuale di un'applicazione relativa alle edicole per la vendita di giornali. **Disegnare il diagramma ER nel riquadro della pagina che segue**.

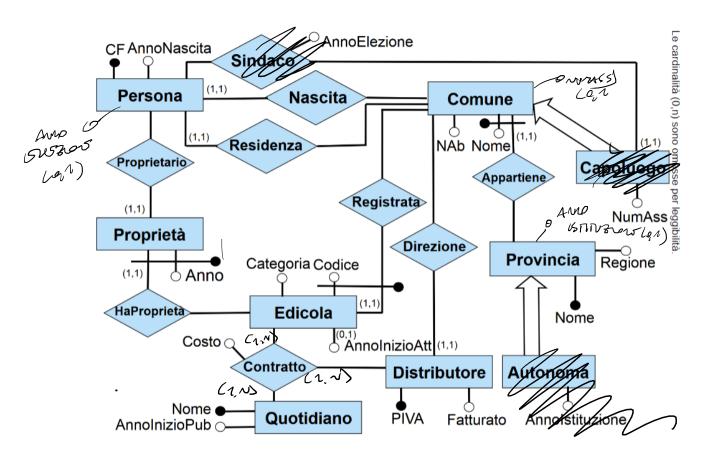
Di ogni edicola interessa il comune in cui essa è registrata, il codice, che è unico nell'ambito del comune in cui l'edicola stessa è registrata, la categoria, l'anno di inizio attività (non sempre disponibile), e i contratti che l'edicola ha con i distributori per l'approvvigionamento dei quotidiani.

Ogni contratto riguarda un'edicola, un quotidiano ed un distributore, ed è caratterizzato dal costo mensile a carico dell'edicola. Infine, per ogni edicola, interessa conoscere le varie persone che sono state proprietarie dell'edicola nei diversi anni, tenendo conto del fatto che in ogni anno un'edicola ha al massimo un proprietario.

Di ogni persona interessa il codice fiscale (id), l'anno di nascita, il comune di nascita, ed il comune di residenza. Di ogni distributore di quotidiani interessa la partita IVA (id), il fatturato ed il comune in cui è situata la direzione. Di ogni quotidiano interessa il nome (identificativo), e l'anno di inizio pubblicazione.

Di ogni comune interessa la provincia di appartenenza, il nome (unico nella provincia), ed il numero di abitanti. Dei comuni che sono capoluogo di provincia interessa l'attuale sindaco (con l'anno di elezione), ed il numero di assessori comunali. Di ogni provincia interessa il nome (identificativo) e la regione di appartenenza. Alcune province sono "autonome", e di esse interessa anche l'anno di istituzione.





A partire dal Diagramma ER dell'Esercizio 1, produrre uno schema relazionale del database nel riquadro sottostante minimizzando il numero di tabelle. <u>Indicare i vincoli di chiave e gli attributi che ammettono valori nulli</u>. Illustrare come ristrutturare l'ER per essere traducibile in uno schema relazionale.<sup>1</sup>

QUOTIDIANO: NOTES /ANNO INIZED PUB

CONNINTARO: PIVA/ QUOTIDIANO/ COSICO-ESICOLA (CONSUS-ESICOLA)

COSTO

(50 sona; CF (AMONASCITA) 4mos OUSZIONS (4)

-> Locaco

## Esercizio 3: Algebra Relazionale & SQL (7 punti)

Si consideri la seguente base di dati per la gestione di stabilimenti balneari italiani di una catena:

Stabilimento(<u>IdStabilimento</u>, Indirizzo, Citta)

Prenotazione(IdStabilimento, <u>CF-Cliente</u>, <u>Data</u>, Costo)

A. Nel riquadro, scrivere una query in Algebra Relazionale che restituisca i codici fiscali dei clienti che nel 2023 hanno prenotato in esattamente un unico stabilimento della catena (2 punti).<sup>2</sup>

P1: T CF-CUSING (Proportions)

P1: T CF-CUSING (Proportions)

P1: 105 [ASILITIONS ()

P2: \$05 [A 3] [U176]

P2: \$05 [A 3] [U176]

P2: \$05 [A 3] [U176]

 $P1 = \sigma_{Data} > 1/1/2023 \text{ AND Data} < 31/12/2023 \text{ (PRENOTAZIONE)}$  P2 = P1  $P3CF = \pi_{P1.CF-Cliente} \text{ (}$   $P1 \bowtie_{P1.CF-Cliente} = P2.CF-Cliente \text{ AND P1.IdStabilimento} < P2.IdStabilimento} \text{ P2)}$   $\pi_{CF-Cliente} \text{ (P1)} - P3CF$ 

B. Nel riquadro, scrivere una query in Standard SQL che restituisce l'identificativo dello stabilimento che, in media, giornalmente ha più clienti. (2.5 punti).<sup>3</sup>

CROUP BY 10 STABILITISMO

(2)

CEARS VIEW ROOK-CLIENT AS

SOLECT ANG (N-CLIENT) =

AS MEDIA, IDSTAN MINISMO

MON NUMBE - CLIENT.

GLORNA HONI.

(3) SOLOCT OSTABLUMOND

(1)

RNOT MON 4- CUE M

Esercizio 3: Algebra Relazionale & SQL (7 punti)

Si consideri la seguente base di dati per la gestione di stabilimenti balneari italiani di una catena:

WHONG NOTIA = (SOIS LT YAX (7SNA) Stabilimento (IdStabilimento, Indirizzo, Citta)

FLO 0 (75NA) Prenotazione (IdStabilimento, CF-Cliente, Data, Costo)

B. Nel riquadro, scrivere una query in Standard SQL che restituisce l'identificativo dello stabilimento che, in media, giornalmente ha più clienti. (2.5 punti).<sup>3</sup>

CREATE CLIENTIXSTABILMENTOXDATA AS SELECT IdStabilimento, Data, COUNT(\*) as Numero FROM PRENOTAZIONE GROUP BY IdStabilimento, Data

CREATE NUM\_AVG\_CLIENTIXSTABILMENTO AS SELECT IdStabilimento, AVG(Numero) as MediaClienti FROM CLIENTIXSTABILMENTOXDATA GROUP BY IdStabilimento

SELECT IdStabilimento
FROM NUM\_AVG\_CLIENTIXSTABILMENTO
WHERE MediaClienti=
(SELECT MAX(MediaClienti) FROM
NUM\_AVG\_CLIENTIXSTABILMENTO)

C. Nel riquadro, scrivere una query in Standard SQL che restituisce, per ogni stabilimento con identificativo S a Rimini, una coppia (S,N) dove N è il numero di clienti diversi che hanno prenotato nello stabilimento con id S (2.5 punti).

SSLISCO COUNT (CF-CUENT), 10 STABILLISMO

FROT STABILLISMO S, PRESERVENT P

WHENT S. LO = P. ID

AND CITTÀ = PLITANI''

GROUP BY 10 STABILLISMO.

#### Esercizio 3: Algebra Relazionale & SQL (7 punti)

Si consideri la seguente base di dati per la gestione di stabilimenti balneari italiani di una catena:

Stabilimento(<u>IdStabilimento</u>, Indirizzo, Citta)

Prenotazione(IdStabilimento, <u>CF-Cliente, Data</u>, Costo)

SELECT P.IdStabilimento, COUNT(DISTINCT CF-Cliente)
FROM STABILMENTO S, PRENOTAZIONE P
WHERE S.IdStabilimento=P.IdStabilimento AND Citta='Rimini'
GROUP BY P.IdStabilimento

# Domanda 2 (1.5 Punti)

/ SUF SUPE ALLGBRA

155-2-2-2-14LS Data la relazione R(A, B, C, D), indicato con |R| il numero di tuple di R. Quante tuple sono presenti nel risultato della seguente operazione in Algebra Relazionale  $\sigma_{A='val1'}$  AND B='val2' (R)?

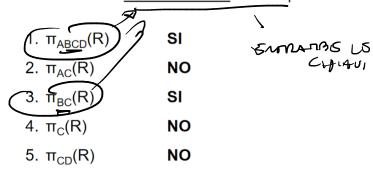
- 1. Il numero di tuple è sempre minore di 2
- Il numero può essere sia minore di |R|, che uguale a |R|;
- 3. Il numero è sempre uguale a |R|
- 4. Il numero è sempre uguale a 0

# Esercizio 1 - Capitolo 3



Considerare una relazione

Indicare quali delle seguenti proiezioni hanno certamente lo stesso numero di ennuple di R:



## Esercizio 2 - Capitolo 3



Considerare le relazioni

 $R_1(A, B, C)$  con cardinalità  $N_1$  $(\underline{D}, E, F)$  con cardinalità  $N_2$ 

Assumere che sia definito un vincolo di integrità referenziale fra: l'attributo C di R<sub>1</sub> e la chiave D di R<sub>2</sub>

Indicare la cardinalità (K) di ciascuno dei seguenti join (specificare l'intervallo nel quale essa può variare):

1. 
$$K_1 = R_1 \bowtie_{A=D} R_2$$
  $0 \le |K_1| \le \min(N_1, N_2)$   $\le 2 R_1$   
2.  $K_2 = R_1 \bowtie_{C=D} R_2$   $|K_2| = N_1 = 2 R_1$   
3.  $K_3 = R_1 \bowtie_{A=F} R_2$   $0 \le |K_3| \le N_2 = 2$ 

B. 
$$K_3 = R_1 \bowtie_{A=F} R_2$$
  $0 \le |K_3| \le N_2 \le 2$  such

4. 
$$K_4 = R_1 \bowtie_{B=E} R_2$$
  $0 \le |K_4| \le N_1 \cdot N_2 \ge 2$   $e_1 - e_2$