Basi di dati - esame del 01/09/2015 - Tema A

Nome	.Coanome	.Matricola

ATTENZIONE: le risposte lasciate in bianco nel foglio delle risposte verranno in ogni caso considerate errate. Seguire scrupolosamente le istruzioni riportate negli esercizi.

ER) Si consideri il seguente schema relazionale di basi di dati:

Insieme di Officine

Produrre lo schema ER corrispondente ad un'applicazione riguardante un insieme di officine, facendo riferimento alla seguenti specifiche:

- Delle officine interessano: nome, indirizzo, numero di dipendenti, chi sono i dipendenti (con l'informazione su quanti anni di servizio), e direttore. Si noti che ogni officina ha uno ed un solo direttore.
- Dei dipendenti e dei direttori interessano: codice fiscale, indirizzo, numeri di telefono.
- Ogni riparazione è effettuata da una ed una sola officina, e riguarda uno ed un solo veicolo. Di ogni riparazione interessano: codice (univoco nell'ambito dell'officina), ora e data di accettazione del veicolo, e, nel caso di riparazione terminata, ora e data di riconsegna del veicolo.
- Dei veicoli interessano: modello, tipo, targa, anno di immatricolazione, e proprietario. Ogni veicolo ha uno ed un solo proprietario.
- Dei proprietari di veicoli interessano: codice fiscale, indirizzo, e numeri di telefono.

NB: per completezza si considera interessante anche il dato che riguarda gli anni di lavoro del direttore relativi al periodo di direzione di un'officina. Per un dipendente interessa solo l'impiego attuale e non interessa lo storico delle officine in cui ha lavorato in precedenza.

Riportare (nell'apposito riquadro nel foglio delle risposte) il diagramma E-R relativo allo schema relazionale precedente.

SOLUZIONE

Entità (attributi)

Officina (nome, indirizzo, numero di dipendenti)

Dipendente (codice fiscale, indirizzo, numero di telefono)

Riparazione (codice, ora e data di accettazione)

Riparazione terminata (ora e data di riconsegna)

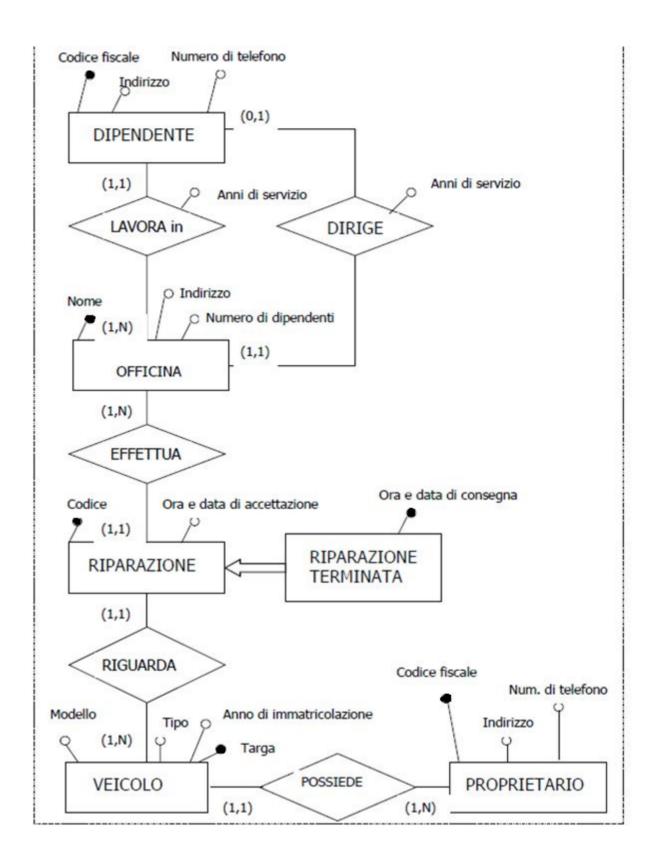
Veicolo (modello, tipo, targa, anno di immatricolazione)

Proprietario (codice fiscale, indirizzo, numero di telefono)

Relazioni (attributi)

Lavora in: dipendente – officina (anni di servizio), Dirige: dipendente – officina (anni di servizio), Effettua: officina- riparazione, Riguarda: riparazione – veicolo, Possiede: proprietario – veicolo

1



TE) Riportare sul foglio delle risposte "V" se l'affermazione è vera oppure "F" se è falsa.

In SQL:

- 1. Originariamente rappresentava l'acronimo di Structured Query Language.
- 2. Con il passare degli anni e delle versioni si è arrivati ad uno standard condiviso.
- 3. SQL prevede sia funzionalità di DDL che di DML.
- 4. Tutte le versioni mettono a disposizione l'operatore insiemistico di unione.
- 5. L'operatore insiemistico di differenza è ottenibile solamente attraverso l'operatore EXCEPT.
- 6. In una query di tipo SELECT, se le tabelle presenti nella clausola FROM sono separate solo da una virgola, verrà applicato il prodotto cartesiano.
- 7. In una query di interrogazione SQL, la clausola SELECT corrisponde all'operatore di proiezione in algebra relazionale.
- 8. In una query di interrogazione SQL, la clausola WHERE corrisponde all'operatore di selezione in algebra relazionale.
- 9. Di default una query di tipo SELECT preserva i duplicati.
- 10. Gli operatori aggregati offerti da SQL (es. MIN, MAX, AVG) non sono presenti nell'algebra relazionale.
- 11. La keyword DISTINCT nella target list di una query di tipo SELECT serve ad eliminare i duplicati.
- 12. Gli operatori aggregati nella target list di una query di tipo SELECT possono essere usati solo in presenza della clausola GROUP BY.
- 13. La clausola ORDER BY può essere usata solo in presenza della clausola GROUP BY.
- 14. La clausola HAVING può essere usata solo in presenza della clausola GROUP BY.
- 15. Le query di tipo DELETE permettono di utilizzare nella sua clausola WHERE una o più query di tipo SELECT annidate.
- 16. Per eliminare una tabella o un database si usa il comando DROP.
- 17. Attraverso l'utilizzo delle query annidate e gli operatori esistenziali (es. ANY, ALL) è possibile ottenere lo stesso risultato ottenibile con l'operatore insiemistico di unione.
- 18. Attraverso l'utilizzo delle query annidate e gli operatori esistenziali è possibile ottenere lo stesso risultato ottenibile con l'operatore insiemistico di differenza.
- 19. I trigger sono chiamati anche regole attive.
- 20. L'operatore EXISTS è un operatore esistenziale unario.

4

S) Considerando le seguenti tabelle

CREATE TABLE prodotti(
codice bigint primary key,
descrizione varchar(100) not null,
quantita numeric(8,2) not null);

CREATE TABLE confezione(
 codice integer primary key,
 tipo_materiale varchar(20) not null,
 riciclabile bit,
 FOREIGN KEY (codice) REFERENCES
 prodotti(codice)):

CREATE TABLE indirizzi(
codice integer primary key,
indirizzo varchar (50) not null,
codice_dipendente integer not null,
FOREIGN KEY (codice_dipendente)
REFERENCES dipendenti(codice));

CREATE TABLE dipendenti(
codice integer primary key,
nome varchar(20) not null,
CF char(16) not null,
p_iva char (11) not null
);

CREATE TABLE ingredienti(
codice integer PRIMARY KEY,
calorie integer,
FOREIGN KEY (codice) REFERENCES
prodotti(codice));

CREATE TABLE rifornimenti_attuali(
 codice_dipendente integer not null,
 codice_ingrediente integer not null,
 quantita integer,
 primary key(codice_dipendente,
 codice_ingrediente)
 FOREIGN KEY (codice_dipendente)
REFERENCES dipendenti(codice),
 FOREIGN KEY (codice_ingrediente)
REFERENCES ingredienti(codice));

CREATE TABLE rifornimenti_passati(
 codice_dipendente integer not null,
 codice_ingrediente integer not null,
 quantita integer,
 PRIMARY KEY(codice_dipendente,
 codice_ingrediente),
 FOREIGN KEY (codice_dipendente)
REFERENCES dipendenti(codice),
 FOREIGN KEY (codice_ingrediente)
REFERENCES ingredienti(codice));

Si scelga il codice SQL che implementa le seguenti interrogazioni (indicando il numero della risposta corretta nel foglio delle risposte).

a. Trovare la quantità media dei prodotti (ingredienti) forniti da ciascun dipendente in passato, mostrando anche il nome del dipendente. Si escluda dai risultati il dipendente 'rossi' e tutti i dipendenti che hanno fornito quantità medie minori di 22.

1
SELECT codice, nome
FROM dipendenti, rifornimenti_passati
WHERE
rifornimenti_passati.codice_dipendente=dipendenti.
codice
AND nome <> 'rossi'
GROUP BY codice, nome
HAVING AVG(rifornimenti_passati.quantita) >=22

SELECT codice, nome,
AVG(rifornimenti_passati.quantita) AS media
FROM dipendenti, rifornimenti_passati
WHERE
rifornimenti_passati.codice_dipendente=dipend
enti.codice
AND nome <> 'rossi'
GROUP BY codice, nome
HAVING AVG(rifornimenti_passati.quantita)
>=22

SELECT codice, nome, SELECT codice, nome, AVG(rifornimenti passati.guantita) AS media AVG(rifornimenti passati.guantita) AS media FROM dipendenti, rifornimenti passati FROM dipendenti, rifornimenti passati WHERE WHERE rifornimenti passati.codice dipendente-dipendenti. rifornimenti passati.codice dipendente=dipendenti. codice codice AND nome <> 'rossi' GROUP BY codice, nome GROUP BY codice, nome HAVING AVG(rifornimenti passati.guantita) >=22 HAVING AVG(rifornimenti passati.quantita) <=22

b. Trovare il numero di indirizzi di "rossi" (non visualizzare niente se "rossi" non ha indirizzi).

SELECT dipendenti.codice, dipendenti.nome, SELECT dipendenti.codice, dipendenti.nome, COUNT(*) COUNT(*) AS "numero indirizzi" AS "numero indirizzi" FROM dipendenti, indirizzi FROM dipendenti, indirizzi WHERE nome = 'rossi' WHERE nome='rossi' AND indirizzi.codice dipendente = GROUP BY dipendenti.codice, dipendenti.nome dipendenti.codice **GROUP BY dipendenti.codice, dipendenti.nome** 3 SELECT dipendenti.codice, dipendenti.nome, SELECT dipendenti.codice, dipendenti.nome, COUNT(*) COUNT(indirizzi.codice dipendente) AS "numero indirizzi" AS "numero indirizzi" FROM dipendenti LEFT JOIN indirizzi ON FROM dipendenti, indirizzi indirizzi.codice dipendente = dipendenti.codice WHERE nome='rossi' GROUP BY dipendenti.codice, dipendenti.nome GROUP BY dipendenti.codice, dipendenti.nome

c. Trovare il massimo delle medie dei prodotti forniti da ciascun dipendente.

CREATE VIEW medie AS CREATE VIEW medie AS SELECT codice, nome, SELECT codice, nome AS media AVG(rifornimenti passati.quantita) AS media FROM dipendenti, rifornimenti passati FROM dipendenti, rifornimenti_passati **WHERE WHERE** rifornimenti passati.codice dipendente=dipendenti. rifornimenti_passati.codice_dipendente=dipend codice enti.codice GROUP BY codice, nome **GROUP BY codice, nome** SELECT MAX(media) AS massimo SELECT MAX(media) AS massimo FROM medie **FROM** medie

3 CREATE VIEW medie AS SELECT codice, nome. AVG(rifornimenti passati.quantita) AS media FROM dipendenti, rifornimenti passati WHERE rifornimenti passati.codice dipendente=dipendenti. codice GROUP BY codice, nome

SELECT nome, AVG(media) AS massimo FROM dipendenti, medie GROUP BY nome, media

4 CREATE VIEW medie AS SELECT codice, nome AS media FROM dipendenti, rifornimenti passati WHERE rifornimenti passati.codice dipendente=dipendenti. codice GROUP BY codice, nome

SELECT nome, MAX(media) AS massimo FROM dipendenti, medie GROUP BY nome, media

d. Trovare il nome del dipendente (eventualmente più di uno) che ha rifornito un numero di prodotti equivalente al massimo tra le medie.

CREATE VIEW medie AS SELECT codice, nome. AVG(rifornimenti passati.quantita) AS media FROM dipendenti, rifornimenti passati WHERE rifornimenti passati.codice dipendente = dipendenti.codice GROUP BY codice, nome

SELECT nome FROM medie

WHERE media=MAX(media)

CREATE VIEW medie AS SELECT codice, nome AS media FROM dipendenti, rifornimenti passati WHERE rifornimenti passati.codice dipendente = dipendenti.codice GROUP BY codice, nome

SELECT nome FROM medie WHERE media=MAX(media) **CREATE VIEW medie AS** SELECT codice, nome,

AVG(rifornimenti_passati.quantita) AS media FROM dipendenti, rifornimenti passati WHERE rifornimenti passati.codice dipendente = dipendenti.codice

GROUP BY codice, nome

SELECT nome **FROM** medie WHERE media=(SELECT MAX(media) **FROM** medie)

CREATE VIEW medie AS SELECT codice, nome AS media FROM dipendenti, rifornimenti passati WHERE rifornimenti passati.codice dipendente =

dipendenti.codice GROUP BY codice, nome

SELECT nome FROM medie WHERE media=(SELECT MAX(media) FROM medie)

7

e. Ricercare tutti i prodotti forniti attualmente dal dipendente di nome 'rossi', mostrando descrizione, quantita' totale e quantita' rifornita dal dipendente.

1 2 SELECT descrizione, prodotti.quantita SELECT descrizione, prodotti.quantita AS "quantita totale", rifornimenti passati.quantita AS "quantita totale", rifornimenti attuali.quantita AS "quantita fornita" AS "quantita fornita" FROM prodotti, rifornimenti passati, dipendenti FROM prodotti, rifornimenti attuali, dipendenti WHERE prodotti.codice=rifornimenti passati.codice ingredi prodotti.codice=rifornimenti attuali.codice ingr ente ediente AND rifornimenti passati.codice dipendente=dipendenti. rifornimenti attuali.codice dipendente = codice dipendenti.codice AND dipendenti.nome='rossi' AND dipendenti.nome='rossi' SELECT P.descrizione, P.quantita SELECT P.descrizione, P.quantita AS "quantita totale", RA.quantita AS "quantita totale", R.quantita AS "quantita fornita" AS "quantita fornita" FROM prodotti P, rifornimenti attuali RA, FROM prodotti E, rifornimenti R, dipendenti D dipendenti F WHERE P.codice=R.codice ingrediente WHERE P.codice=RA.codice ingrediente AND R.codice dipendente=D.codice AND D.nome='rossi' AND D.codice dipendente=RA.codice AND D.nome='rossi'

AR) Si consideri lo schema relazionale composto dalle seguenti relazioni per la gestione di dati riguardanti il noleggio di film in DVD:

DVD(<u>codice</u>, regista, titolo)
CLIENTE(<u>codice</u>, nome, cognome)
NOLEGGIO(<u>codice cliente</u>, <u>codice dvd</u>, <u>data noleggio</u>)

Scrivere nel foglio delle risposte le espressioni in algebra relazionale per le seguenti interrogazioni:

a. Regista e titolo dei DVD noleggiati dai signori Paolo Rossi;

 $\pi_{\text{ regista, titolo}} (\sigma_{\text{ nome='Paolo' and cognome='Rossi'}} \text{ CLIENTE JOIN}_{\text{codice=codice_cliente}} \text{ NOLEGGIO JOIN}_{\text{codice} \text{ dvd=codice}} \text{ DVD)}$

b. Nome e cognome dei clienti che hanno noleggiato DVD di Interstellar prima del 12/10/2014;

```
\pi_{\text{nome, cognome}} ( CLIENTE JOIN<sub>codice=codice_cliente</sub> ( \sigma_{\text{data<12/10/2014}} NOLEGGIO ) JOIN<sub>codice=codice_cliente</sub> \sigma_{\text{titolo='Interstellar'}} DVD)
```

c. Titolo dei DVD che sono stati noleggiati dal cliente avente codice 999 oppure dal cliente avente codice 345.

```
\pi_{titolo} (DVD JOIN<sub>codice=codice_dvd</sub> \sigma_{codice\_cliente='999', or codice_cliente='345'} NOLEGGIO)
```

d. Registi dei quali non è mai stata noleggiata alcuna copia dei loro film. Attenzione: ci possono essere più copie in DVD dello stesso film.

```
\pi_{regista} (DVD) - \pi_{regista} (DVD JOIN<sub>codice=codice dvd</sub> NOLEGGIO)
```

e. Trovare nomi dei clienti che hanno noleggiato due o più volte lo stesso film in date diverse (indipendentemente dal fatto che fosse o meno la stessa copia DVD)

```
 \begin{array}{c} \textbf{$\pi$ nome (\sigma_{codice\_cliente1 = codice\_cliente2 \ and \ titolo1 = titolo2 \ and \ data1! = data2} \\ \textbf{$REN_1$ (NOLEGGIO JOIN_{codice\_dvd=codice} \ DVD) } \textbf{X} \ (prodotto \ cartesiano) \\ \textbf{$REN_2$ (NOLEGGIO JOIN_{codice\_dvd=codice} \ DVD) )} \end{array}
```

dove con REN_x indichiamo la rinominazione degli attributi aggiungendo X (es. codiceX)

Basi di dati - esame del 01/09/2015 - Tema A

N1) Dato lo schema di relazione R(A,B,C,D,E,F) con le dipendenze funzionali

$$C \rightarrow F$$
, $C \rightarrow B$, $F \rightarrow A$, $C \rightarrow D$, $AC \rightarrow FE$, $D \rightarrow F$, $E \rightarrow D$.

Trovare una copertura ridotta per la relazione R e:

- a. Indicare tutte le chiavi (superchiavi minimali) della relazione R
- Segnare con una "V" la casella se l'affermazione è Vera. e con un "F" nel caso l'affermazione sia Falsa.

N.B. segnare se una dipendenza funzionale viola o meno la forma normale INDIPENDENTEMENTE dalla sua presenza in una copertura ridotta di R.

- 1. A→B
- 2. A→C
- 3. A→F
- 4. A→E
- 5. C→B
- 6. C→D
- 7. C→E
- 8. C→F
- 0. O→i
- 9. D→A
- 10. D→B 11. D→C
- 12. D→E
- 13. D→F
- 14. AC→B
- 15. AC→D
- 16. AC→E
- 17. AC→F
- 18. E→A
- 19. E→B
- 20. E→C
- 21. E→D
- 22. E→F
- 23. F→A
- 24. F→B
- 25. F→C

N2) Data la relazione R(A,B,C,D,E,F) e le dipendenze funzionali

$$A \rightarrow B$$
, $A \rightarrow C$, $A \rightarrow D$, $A \rightarrow E$, $C \rightarrow B$, $C \rightarrow E$, $EF \rightarrow A$.

9

- a. Indicare tutte le chiavi (superchiavi minimali) della relazione R.
- b. Le dipendenze funzionali indicate coincidono con una copertura ridotta? Se NO, indicare quali tra le dipendenze funzionali indicate sopra sono ridondanti.
- c. Usando una copertura ridotta per la relazione R, indicare con una "V" le relazioni ottenute dalla decomposizione 3NF, e con un "F" nel caso contrario:
 - 1. $R_1(A, B, C)$ con $A \rightarrow B, A \rightarrow C$
 - 2. $R_2(E, F, A)$ con $EF \rightarrow A$
 - 3. $R_3(A,C,D)$ con $A\rightarrow C$, $A\rightarrow D$,
 - 4. $R_4(E, F, A, B)$ con $EF \rightarrow A, A \rightarrow B$
 - 5. $R_{\epsilon}(C, D, A)$ con $A \rightarrow C, A \rightarrow D$
 - 6. $R_6(A, B, D)$ con $A \rightarrow D, A \rightarrow B$
 - 7. $R_7(C, E)$ con $C \rightarrow E$
 - 8. $R_{\circ}(C, B)$ con $C \rightarrow B$
 - 9. $R_o(E, F, A)$ con $EF \rightarrow A, A \rightarrow E$
 - 10. $R_{10}(A, C)$ con $A \rightarrow C$
 - 11. $R_{11}(B, C, E)$ con $C \rightarrow B, C \rightarrow E$
- d. Indicare con "SI" se tra le precedenti non sono presenti delle relazioni della decomposizione in 3NF (e riportare le relazioni mancanti e le rispettive dipendenze funzionali). Altrimenti scrivere "NO".

Le soluzioni sono nella pagina successiva.

SOLUZIONE N1

- a. Chiavi = C
- b. Copertura ridotta= $C \rightarrow B$, $C \rightarrow E$, $D \rightarrow F$, $E \rightarrow D$, $F \rightarrow A$

b. Copertura ridotta = C → B, C → E, B → I, E → B, I → A			
	Copertura ridotta	3NF	BCNF
$A{\rightarrow}B$			
$A{\rightarrow}C$		Χ	
$A{ ightarrow} F$			
A→E			
$C \rightarrow B$	Χ	Χ	X
$C {\rightarrow} D$		Χ	X
$C \rightarrow E$	Χ	Χ	X
$C{\rightarrow}F$		Χ	X
$D{\rightarrow} A$			
$D{\rightarrow}B$			
$D{\rightarrow} C$		Χ	
$D{\rightarrow}E$			
$D{\rightarrow}F$	Χ		
$AC {\to} B$		Χ	X
$AC {\to} D$		Χ	Χ
$AC {\to} E$		Χ	X
$AC {\to} F$		Χ	Χ
$E \rightarrow A$			
$E \rightarrow B$			
$E{ ightarrow}C$		Χ	
$E{ ightarrow}D$	Χ		
$E{ ightarrow}F$			
$F \rightarrow A$	Χ		
$F{\rightarrow}B$			
$F{\rightarrow}C$		Χ	
	$\begin{array}{c} A \rightarrow B \\ A \rightarrow C \\ A \rightarrow F \\ A \rightarrow E \\ C \rightarrow B \\ C \rightarrow D \\ C \rightarrow E \\ C \rightarrow F \\ D \rightarrow A \\ D \rightarrow E \\ D \rightarrow F \\ AC \rightarrow B \\ AC \rightarrow D \\ AC \rightarrow E \\ AC \rightarrow F \\ E \rightarrow A \\ E \rightarrow D \\ E \rightarrow C \\ E \rightarrow D \\ E \rightarrow F \\ F \rightarrow A \\ F \rightarrow B \end{array}$	Copertura ridotta $A \rightarrow B$ $A \rightarrow C$ $A \rightarrow F$ $A \rightarrow E$ $C \rightarrow B$ $C \rightarrow D$ $C \rightarrow E$ $D \rightarrow A$ $D \rightarrow B$ $D \rightarrow C$ $D \rightarrow E$ $D \rightarrow F$ $AC \rightarrow B$ $AC \rightarrow D$ $AC \rightarrow E$ $AC \rightarrow F$ $E \rightarrow A$ $E \rightarrow B$ $E \rightarrow C$ $E \rightarrow D$ X $E \rightarrow F$ $F \rightarrow A$ X $F \rightarrow B$	$\begin{array}{c ccccccccccccccccccccccccccccccccccc$

SOLUZIONE N2

- a. Chiavi = EF, AF, CF
- b. NO, A→B e A→E sono ridondanti
- c. le relazioni della decomposizione sono quelle in rosso

```
i. R₁(A, B, C)
                         con A \rightarrow B, A \rightarrow C
ii. R<sub>2</sub>(E, F, A)
                         con EF→A
iii. R<sub>3</sub>(A,C,D)
                         con A \rightarrow C, A \rightarrow D
                                                                 (coincide con la numero v)
iv. R_{4}(E, F, A, B) con EF \rightarrow A, A \rightarrow B
v. R_s(C, D, A) con A \rightarrow C, A \rightarrow D
                                                                 (coincide con la numero iii)
vi. R_6(A, B, D)
                         con A→D, A→B
vii. R_7(C, E)
                         con \ C {\rightarrow} E
viii. R_8(C, B)
                         con \ C {\rightarrow} B
ix. R_9(E, F, A, C) con EF \rightarrow A, A \rightarrow C
                         con A→C
R_{10}(A, C)
xi. R_{11}(B, C, E) con C \rightarrow B, C \rightarrow E
```

N.B. è stato considerato corretto anche se indicata solo una delle due alternative (iii o v)

d. NO, nel punto c sono presenti tutte le relazioni

11

```
CREATE TABLE test1(a1 INT);
CREATE TABLE test2(a2 INT);

DELIMITER |
CREATE TRIGGER testref BEFORE INSERT ON test1
FOR EACH ROW
BEGIN
DECLARE m INT;
SELECT MAX(a1) FROM test1 INTO m;
IF m IS NOT Null THEN

IF NEW.a1>=7 THEN INSERT INTO test2(a2) VALUE (m-3);
ELSEIF NEW.a1<4 THEN INSERT INTO test2(a2) VALUE (m+ 1);
ELSE INSERT INTO test2(a2) VALUE (m -1);
END IF;
END IF;
```

INSERT INTO test1 VALUES (7), (4), (10), (1), (2), (9), (1), (4);

END

DELIMITER;

sola risposta corretta)

TR1) Data l'esecuzione del seguente codice (il codice non da errori):

Qual'è la sequenza di elementi inseriti nella tabella test2? (segnare nel foglio delle risposte il numero della

```
    6, 4, 10, 10, 7, 10, 9
    6, 4, 11, 11, 7, 11, 9
    6, 4, 11, 11, 7, 11, 7
    6, 4, 11, 11, 6, 11, 9
    6, 4, 10, 10, 7, 11, 7
    NULL, 6, 4, 10, 10, 7, 10, 8
    NULL, 6, 4, 11, 11, 7, 11, 9
    NULL, 6, 4, 11, 11, 6, 11, 9
    Nessuna delle precedenti (scrivere la risposta corretta nel foglio delle risposte)
```

```
TR2) Data l'esecuzione del seguente codice (il codice non da errori):
CREATE TABLE test3(a3 INT);
CREATE TABLE test4(a4 VARCHAR(225));
INSERT INTO test4 VALUES ('A');
DELIMITER I
CREATE TRIGGER testref2 AFTER INSERT ON test3
FOR EACH ROW
BEGIN
DECLARE n VARCHAR(255);
DECLARE m VARCHAR(255);
SELECT MAX(a4) FROM test4 INTO n;
SELECT MIN(a4) FROM test4 INTO m;
IF NEW.a3>2 THEN INSERT INTO test4(a4) VALUE (CONCAT('B', m));
ELSEIF NEW.a3<2 THEN INSERT INTO test4(a4) VALUE (CONCAT('C', n));
ELSE INSERT INTO test4(a4) VALUE (CONCAT(n, 'D', m));
END IF;
END
DELIMITER;
INSERT INTO test3 VALUES (3), (1), (2), (3);
```

Indicare il valore del elemento inserito nella tabella test4 all'esecuzione del seguente comando: INSERT INTO test3 VALUE (2);

(segnare nel foglio delle risposte il numero della sola risposta corretta)

- 1. DBABACA
- 2. CBADADA
- 3. BACBAC
- 4. BADADA
- 5. ABACADA
- 6. BAACBCB
- 7. ABCABCA
- 8. CBADACA
- 9. Nessuna delle precedenti (scrivere la risposta corretta nel foglio delle risposte)