1) Si consideri lo schema relazionale R(A,B,C,D,E,F) con le seguenti DF:

$$A \rightarrow C$$
, $DE \rightarrow F$, $B \rightarrow D$

- a) Si trovino le chiavi di R.
- b) Dire se lo schema è in 3FN o in FNBC.
- c) Se lo schema non è in FNBC lo si normalizzi e si dica se la decomposizione preserva le dipendenze.
- d) Si aggiunga alle DF su R la dipendenza A→B. Se A non è chiave si aggiunga qualche altra dipendenza (con un solo attributo a sinistra e a destra) in modo che A diventi chiave
- 2) Si considerino i seguenti insiemi di FD sullo schema R(A,B,C,D)

$$F1 = \{A \rightarrow B, B \rightarrow C\}$$

$$F2 = \{A \rightarrow B, A \rightarrow C\}$$

$$F3 = \{A \rightarrow B, AB \rightarrow C\}$$

- a) Si esprima (in modo formale) che cosa significa dire che due insiemi di FD sono equivalenti, e si dica come si procede in pratica per verificare tale equivalenza
- b) F1 e F2 sono equivalenti?
- d) F2 e F3 sono equivalenti?
- d) F1 e F3 sono equivalenti?
- 3) Si consideri lo schema relazionale:

Clienti(CF, Nome, Telefono), con chiavi CF e (Nome, Telefono)

Depositi(Numero, CFC liente, Tipo, Saldo), con chiave Numero; il tipo del deposito può essere 'R' (a risparmio) o 'C' (in conto corrente).

- a) Definire in SQL un'interrogazione che ritorna una relazione vuota se e solo se in Clienti vale la dipendenza Nome→Telefono.
- b) Definire in SQL un'interrogazione per trovare il nome dei clienti che hanno tutti i depositi in conto corrente con saldo negativo (ovvero, non ci interessa lo stato dei loro depositi a risparmio)
- c) (opzionale) Definire in SQL un'interrogazione per trovare il nome dei clienti che hanno tutti i depositi in conto corrente e con saldo negativo.
- d) Si considerino le seguenti interrogazioni per trovare il nome e il telefono dei clienti che hanno un deposito a risparmio o in conto corrente con saldo negativo:

```
d1) SELECT Nome, Telefono
FROM Clienti, Depositi
WHERE CF = CFCliente AND Saldo < 0 AND (Tipo = 'R' OR Tipo = 'C');
```

d2) SELECT Nome, Telefono FROM Clienti

WHERE CF IN (SELECT CFCliente FROM Depositi

WHERE Saldo < 0 AND (Tipo = 'R' OR Tipo = 'C'));

d3) SELECT Nome, Telefono

FROM Clienti, Depositi

WHERE CF = CFCliente AND Saldo < 0 AND Tipo = 'R'

UNION

SELECT Nome, Telefono

FROM Clienti, Depositi

WHERE CF = CFClienti AND Saldo < 0 AND Tipo = 'C';

Due interrogazioni sono equivalenti se producono lo stesso risultato, ignorando l'ordine. Dire se le tre interrogazioni sono equivalenti, oppure quali di loro lo sono.

4) Per l'interrogazione seguente, si fornisca un piano di accesso senza uso di indici ed uno che usa due indici a vostra scelta:

SELECT Nome, sum(saldo)
FROM Clienti, Depositi
WHERE CF = CFCliente AND Saldo > 1000
GROUP BY CF, Nome
HAVING count(*) > 1;

5) (opzionale) Si consideri il seguente schema, che rappresenta informazioni relative alle partenze da un aeroporto; un volo è identificato dalla coppia Compagnia, Codice:

Partenze(Compagnia, Codice, Ora, Destinazione)

Si esprimano le seguenti affermazioni come dipendenze funzionali, se possibile:

- a) Non è possibile che due voli della stessa compagnia partano alla stessa ora
- b) Due voli che partono alla stessa ora hanno due destinazioni diverse
- c) Due voli della stessa compagnia possono avere la stessa destinazione

1) Si consideri lo schema relazionale R(A,B,C,D,E,F) con le seguenti DF:

$$C \rightarrow E$$
, $AF \rightarrow B$, $D \rightarrow F$

- a) Si trovino le chiavi di R.
- b) Dire se lo schema è in 3FN o in FNBC.
- c) Se lo schema non è in FNBC lo si normalizzi e si dica se la decomposizione preserva le dipendenze.
- d) Si aggiunga alle DF su R la dipendenza C→D. Se C non è chiave si aggiunga qualche altra dipendenza (con un solo attributo a sinistra e a destra) in modo che C diventi chiave
- 2) Si considerino i seguenti insiemi di FD sullo schema R(A,B,C,D)

$$F1 = \{B \rightarrow A, A \rightarrow C\}$$

$$F2 = \{B \rightarrow A, B \rightarrow C\}$$

$$F3 = \{B \rightarrow A, AB \rightarrow C\}$$

- a) Si esprima (in modo formale) che cosa significa dire che due insiemi di FD sono equivalenti, e si dica come si procede in pratica per verificare tale equivalenza
- b) F1 e F2 sono equivalenti?
- d) F2 e F3 sono equivalenti?
- d) F1 e F3 sono equivalenti?
- 3) Si consideri lo schema relazionale:

Clienti(CF, Nome, Telefono), con chiavi CF e (Nome, Telefono)

Depositi(Numero, CFCliente, Tipo, Saldo), con chiave Numero; il tipo del deposito può essere 'R' (a risparmio) o 'C' (in conto corrente).

- a) Definire in SQL un'interrogazione che ritorna una relazione vuota se e solo se in Clienti vale la dipendenza Nome→Telefono.
- b) Definire in SQL un'interrogazione per trovare il nome dei clienti che hanno tutti i depositi in conto corrente con saldo negativo (ovvero, non ci interessa lo stato dei loro depositi a risparmio)
- c) (opzionale) Definire in SQL un'interrogazione per trovare il nome dei clienti che hanno tutti i depositi in conto corrente e con saldo negativo.
- d) Si considerino le seguenti interrogazioni per trovare il nome e il telefono dei clienti che hanno un deposito a risparmio con saldo non compreso tra -100 e 100:

d1) SELECT Nome, Telefono

FROM Clienti, Depositi

WHERE CF = CFCliente AND Tipo = 'R' AND (Saldo < -100 OR Saldo > 100);

d2) SELECT Nome, Telefono

FROM Clienti

WHERE CF IN (SELECT CFCliente

FROM Depositi

WHERE Tipo = 'R' AND (Saldo < -100 OR Saldo > 100));

d3) SELECT Nome, Telefono

FROM Clienti, Depositi

WHERE CF = CFCliente AND Tipo = 'R' AND Saldo < -100

UNION

SELECT Nome, Telefono

FROM Clienti, Depositi

WHERE CF = CFClienti AND Tipo = 'R' AND Saldo > 100;

Due interrogazioni sono equivalenti se producono lo stesso risultato, ignorando l'ordine. Dire se le tre interrogazioni sono equivalenti, oppure quali di loro lo sono.

4) Per l'interrogazione seguente, si fornisca un piano di accesso senza uso di indici ed uno che usa due indici a vostra scelta:

SELECT Nome, sum(saldo)

FROM Clienti, Depositi

WHERE CF = CFCliente AND Saldo > 1000

GROUP BY CF, Nome

HAVING count(*) > 1;

5) (opzionale) Si consideri il seguente schema, che rappresenta informazioni relative alle partenze da un aeroporto; un volo è identificato dalla coppia Compagnia, Codice:

Partenze(Compagnia, Codice, Ora, Destinazione)

- Si esprimano le seguenti affermazioni come dipendenze funzionali, se possibile:
- a) Non è possibile che due voli che partono alla stessa ora abbiano la stessa destinazione
- b) Due voli con la stessa destinazione possono essere della stessa compagnia
- c) Se due voli sono della stessa compagnia, allora partono ad ore diverse

Basi di Dati, Dicembre 2002, secondo compitino A, soluzioni, Versione 0.2

1) Si consideri lo schema relazionale R(A,B,C,D,E,F) con le seguenti DF:

$$A \rightarrow C$$
, $DE \rightarrow F$, $B \rightarrow D$

- a) Si trovino le chiavi di R.
- b) Dire se lo schema e' in 3FN o in FNBC.
- c) Se lo schema non e' in FNBC lo si normalizzi e si dica se la decomposizione preserva le dipendenze.
- d) Si aggiunga alle DF su R la dipendenza $A \rightarrow B$. Se A non e' chiave si aggiunga qualche altra dipendenza (con un solo attributo a sinistra e a destra) in modo che A diventi chiave.
- a) Gli attributi A,B e E non appaiono a destra delle DF, quindi devono far parte di ogni chiave. ABE è chiave ed è l'unica
- b) Non è in 3FN (per $A\rightarrow C$) e quindi nemmeno in FNBC.
- c) $R(ABCDEF)\{A\rightarrow C, DE\rightarrow F, B\rightarrow D\} \rightarrow$

 $R1(AC)\{A\rightarrow C\}, R2(ABDEF)\{DE\rightarrow F, B\rightarrow D\} \rightarrow$

 $R1(AC)\{A\rightarrow C\}, R3(DEF)\{DE\rightarrow F\}, R4(DEAB)\{B\rightarrow D\} \rightarrow$

 $R1(AC)\{A\rightarrow C\}$, $R3(DEF)\{DE\rightarrow F\}$, $R5(BD)\{B\rightarrow D\}$, $R6(BAE)\{\}$

Preserva le dipendenze

Oppure:

 $R(ABCDEF)\{A\rightarrow C, DE\rightarrow F, B\rightarrow D\} \rightarrow$

 $R1(AC)\{A\rightarrow C\}, R2(ABDEF)\{DE\rightarrow F, B\rightarrow D\} \rightarrow$

 $R1(AC)\{A\rightarrow C\}$, $R3(BD)\{B\rightarrow D\}$, $R4(ABEF)\{BE\rightarrow F\}$

 $R1(AC)\{A\rightarrow C\}$, $R3(BD)\{B\rightarrow D\}$, $R4(BEF)\{BE\rightarrow F\}$, R5(ABE)

Non preserva le dipendenze (DE→F è andata perduta)

d) Con A \rightarrow B, A non è chiave e per diventarlo occorre almeno una delle seguenti dipendenze: A \rightarrow E, BC \rightarrow E, CD \rightarrow E, B \rightarrow E, C \rightarrow E, D \rightarrow E.

2) Si considerino i seguenti insiemi di FD sullo schema R(A,B,C,D)

$$F1 = \{A \rightarrow B, B \rightarrow C\}$$

$$F2 = \{A \rightarrow B, A \rightarrow C\}$$

$$F3 = \{A \rightarrow B, AB \rightarrow C\}$$

- a) Si esprima (in modo formale) che cosa significa dire che due insiemi di FD sono equivalenti, e si dica come si procede in pratica per verificare tale equivalenza
- b) F1 e F2 sono equivalenti?
- d) F2 e F3 sono equivalenti?
- d) F1 e F3 sono equivalenti?
- a) $F \sim G$ se: $F \subseteq G^+ e G \subseteq F^+$, ovvero se: $F^+ = G^+$, ovvero se: $f \in F \Rightarrow f \in G^+ e g \in G \Rightarrow g \in F^+$. In pratica, si verifica se $\forall X \rightarrow Y \in F$. $Y \subseteq X^+_G$, $e \forall X \rightarrow Y \in G$. $Y \subseteq X^+_F$,

- b) F1 e F2 non sono equivalenti: $B \rightarrow C$ non e' in $F2^+$
- c) F2 e F3 sono equivalenti perché, in particolare, F2 |- AB→C ed F3 |- A→C
- d) F1 e F3 non sono equivalenti, $B \rightarrow C$ non e' in $F3^+$
- 3) Si consideri lo schema relazionale:

Clienti(CF, Nome, Telefono), con chiavi CF e (Nome, Telefono)

Depositi(Numero, CFCliente, Tipo, Saldo), con chiave Numero; il tipo del deposito può essere 'R' (a risparmio) o 'C' (in conto corrente).

- a) Definire in SQL un'interrogazione che ritorna una relazione vuota se e solo se in Clienti vale la dipendenza Nome→Telefono.
- b) Definire in SQL un'interrogazione per trovare il nome dei clienti che hanno tutti i depositi in conto corrente con saldo negativo (ovvero, non ci interessa lo stato dei loro depositi a risparmio)
- c) (opzionale) Definire in SQL un'interrogazione per trovare il nome dei clienti che hanno tutti i depositi in conto corrente e con saldo negativo.
- d) Si considerino le seguenti interrogazioni per trovare il nome e il telefono dei clienti che hanno un deposito a risparmio o in conto corrente con saldo negativo:

```
d1) SELECT Nome, Telefono
FROM Clienti, Depositi
WHERE CF = CFCliente AND Saldo < 0 AND (Tipo = 'R' OR Tipo = 'C');
```

d2) SELECT Nome, Telefono
FROM Clienti
WHERE CF IN (SELECT CFCliente
FROM Depositi
WHERE Saldo < 0 AND (Tipo = 'R' OR Tipo = 'C'));

```
d3) SELECT Nome, Telefono
FROM Clienti, Depositi
WHERE CF = CFCliente AND Saldo < 0 AND Tipo = 'R'
UNION
SELECT Nome, Telefono
FROM Clienti, Depositi
WHERE CF = CFClienti AND Saldo < 0 AND Tipo = 'C';
```

Due interrogazioni sono equivalenti se producono lo stesso risultato, ignorando l'ordine. Dire se le tre interrogazioni sono equivalenti, oppure quali di loro lo sono.

3a) Se Nome→Telefono allora Nome è una chiave, che posso verificare come segue:

SELECT Nome, COUNT(*) FROM Clienti GROUP BY Nome HAVING COUNT(*) > 1;

Oppure posso usare direttamente la definizione di dipendenza funzionale:

SELECT c1.Nome, c1.Telefono, c2.Telefono

FROM Clienti c1, Clienti c2

WHERE c1.Nome = c2.Nome and not (c1.Telefono = c2.Telefono)

O anche:

SELECT Nome, COUNT(DISTINCT Telefono)

FROM Clienti

GROUP BY Nome

HAVING COUNT(DISTINCT Telefono) > 1;

3b) SELECT c.Nome

FROM Clienti c

WHERE NOT EXIST (SELECT * FROM Depositi d

WHERE c.CF = d.CFCliente AND d.Tipo = 'C' AND d.Saldo >=0);

3c) SELECT c.Nome

FROM Clienti c

WHERE NOT EXIST (SELECT * FROM Depositi d

WHERE c.CF = d.CFCliente AND NOT(d.Tipo = 'C' AND d.Saldo < 0));

ATTENZIONE: NOT(Tipo = 'C' AND Saldo < 0) \Leftrightarrow (Tipo <> 'C' **OR** Saldo >= 0)

Le due interrogazioni ritornano anche i clienti senza depositi. Per limitarsi ai clienti con qualche deposito di Tipo 'C', vanno modificate, ad esempio, come segue:

3b') SELECT c.Nome

FROM Clienti c

WHERE NOT EXIST (SELECT * FROM Depositi d

WHERE c.CF = d.CFCliente AND d.Tipo = 'C' AND d.Saldo >=0)

AND EXIST (SELECT * FROM Depositi d

WHERE c.CF = d.CFCliente AND d.Tipo = 'C');

3b") SELECT DISTINCT c.Nome

FROM Clienti c, Depositi d2

WHERE NOT EXIST (SELECT * FROM Depositi d

WHERE c.CF = d.CFCliente AND d.Tipo = 'C' AND d.Saldo >=0)

AND c.CF = d2.CFCliente AND d2.Tipo = 'C'

3b") SELECT c.Nome

FROM Clienti c, Depositi d

WHERE c.CF = d.CFCliente AND d.Tipo = 'C'

GROUP BY c.CF, c.Nome

HAVING MAX(d.Saldo) < 0

- 3d) 2 e 3 sono equivalenti ma non sono equivalenti ad 1 perché prive di duplicati (l'operatore UNION, essendo insiemistico, elimina i duplicati).
- 4) Per l'interrogazione seguente, si fornisca un piano di accesso senza uso di indici ed uno che usa due indici a vostra scelta:

```
SELECT Nome, sum(saldo)
FROM Clienti, Depositi
WHERE CF = CFCliente AND Saldo > 1000
GROUP BY CF, Nome
HAVING count(*) > 1;
```

4a) Project(Nome, sum(Saldo))

```
Filter(count(*)>1)

Groupby({CF, Nome},{count(*), sum(Saldo)})

Sort({CF})

|
NestedLoop(CF= CFCliente)

|
Filter(Saldo>1000)

|
TableScan(Depositi) TableScan(Clienti)
```

Oppure:

```
Project(Nome, sum(Saldo))

|
Filter(count(*)>1)
|
Groupby({CF, Nome},{count(*), sum(Saldo)})
|
SortMerge(CF= CFCliente)
|
| Sort({CFCliente})
|
|
Sort({CF}) Filter(Saldo>1000)
|
TableScan(Clienti) TableScan(Depositi)
```

4b) Con indice su Depositi.Saldo e su Clienti.CF:

```
Project(Nome, sum(Saldo))

Filter(count(*)>1)

Groupby({CF, Nome},{count(*), sum(Saldo)})

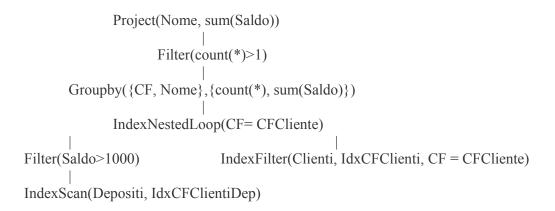
IndexNestedLoop(CF= CFCliente)

Sort({CF})

IndexFilter(Clienti, IdxCFClienti, CF = CFCliente)

IndexFilter(Depositi, IdxSaldoDep,Saldo>1000)
```

Oppure, con indice su Depositi.CFCliente e su Clienti.CF, posso usare l'indice sui depositi per evitare l'operazione di ordinamento:



5) (opzionale) Si consideri il seguente schema, che rappresenta informazioni relative alle partenze da un aeroporto; un volo è identificato dalla coppia Compagnia, Codice:

Partenze(Compagnia, Codice, Ora, Destinazione)

Si esprimano le seguenti affermazioni come dipendenze funzionali, se possibile:

- a) Non è possibile che due voli della stessa compagnia partano alla stessa ora
- b) Due voli che partono alla stessa ora hanno due destinazioni diverse
- c) Due voli della stessa compagnia possono avere la stessa destinazione

Suggerimento: tenete conto che un'unica dipendenza funzionale (ad es. Compagnia,Codice → Destinazione) si può esprimere almeno in tre modi:

(Diretta) Sinistra uguale implica destra uguale:

Cod uguale, Comp uguale ⇒ Dest uguale

"fissata la compagnia ed il codice, la destinazione è unica"

(Inversa) Destra diverso implica sinistra non completamente uguale:

Cod uguale, Dest **diversa** ⇒ Comp **diversa**)

"quando il codice è uguale ma la destinazione è diversa, i voli hanno compagnie diverse" (Per assurdo) È impossibile avere sinistra uguale e destra diverso:

Not(Cod uguale ∧ Comp uguale ∧ Dest **diversa**)

"non è possibile avere lo stesso codice e la stessa compagnia, ma destinazione diversa"

La forma inversa si trasforma in quella diretta usando l'equivalenza:

$$(A_{=} \land B_{\neq}) \Rightarrow C_{\neq} \quad \Leftrightarrow \quad (A_{=} \land C_{=}) \Rightarrow B_{=}$$
 (2\infty)

La forma per assurdo si trasforma in quella diretta usando l'equivalenza:

$$Not(A_{-} \wedge B_{-} \wedge C_{\pm}) \Leftrightarrow (A_{-} \wedge B_{-}) \Rightarrow C_{-}$$
 (3\infty)

- a) **Not**(Volo **diverso** \land Compagnia uguale \land Ora uguale) (per assurdo, uso $(3 \Leftrightarrow 1)$)
 - ⇔ Compagnia uguale ∧ Ora uguale ⇒ Volo uguale
 - ⇔ Compagnia, Ora → Codice
- b) Volo diverso \land Ora uguale \Rightarrow Destinazione diversa (inversa, uso $(2 \Leftrightarrow 1)$)
 - ⇔ Destinazione uguale ∧ Ora uguale ⇒ Volo uguale
 - ⇔ Destinazione, Ora → Compagnia, Codice
- c) Non è un vincolo ("possono avere...")

Basi di Dati, Dicembre 2002, secondo compitino B, soluzioni, Versione 0.2

5) (opzionale) Si consideri il seguente schema, che rappresenta informazioni relative alle partenze da un aeroporto; un volo è identificato dalla coppia Compagnia, Codice:

Partenze(Compagnia, Codice, Ora, Destinazione)

Si esprimano le seguenti affermazioni come dipendenze funzionali, se possibile:

- a) Non è possibile che due voli che partono alla stessa ora abbiano la stessa destinazione
- b) Due voli con la stessa destinazione possono essere della stessa compagnia
- c) Se due voli sono della stessa compagnia, allora partono ad ore diverse
- a) Not(Volo diverso \land Ora uguale \land Destinazione uguale) (per assurdo, uso $(3 \Leftrightarrow 1)$)
 - ⇔ Destinazione uguale ∧ Ora uguale ⇒ Volo uguale
 - ⇔ Destinazione, Ora → Codice
- b) Non è un vincolo ("possono essere...")
- c) Volo **diverso** ∧ Compagnia uguale ⇒ Ora **diversa** (inversa, uso (2⇔ 1))
 - ⇔ Compagnia uguale ∧ Ora uguale ⇒ Volo uguale
 - ⇔ Compagnia, Ora → Codice