

Esercizio 13: Soluzione. Siano dati lo schema di relazione $R(A, B, C, D, E, F, G, H, I, J)$ ed il relativo insieme di dipendenze funzionali $F = \{ABD \rightarrow E, AB \rightarrow G, B \rightarrow F, C \rightarrow J, CJ \rightarrow I, G \rightarrow H\}$.

(8.1) Stabilire se F e' o meno una copertura minimale. In caso di risposta negativa, determinare una copertura minimale di F .

• Soluzione. Applichiamo l'algoritmo per ottenere una copertura minimale.

– Passo 1. I membri destri delle DF in F sono gia' unitari. Il passo 1 dell'algoritmo lascia dunque inalterato F .

– Passo 2. Rimuoviamo dalle dipendenze gli attributi ridondanti. In $ABD \rightarrow E$ l'attributo A e' ridondante sse $E \in BD^+$. Poiche' $BD^+ = \{BDF\}$, concludiamo che A non e' ridondante in $ABD \rightarrow E$.

L'attributo B e' ridondante in $ABD \rightarrow E$ sse $E \in AD^+$. $AD^+ = \{AD\} \Rightarrow B$ non e' ridondante in $ABD \rightarrow E$.

L'attributo D e' ridondante in $ABD \rightarrow E$ sse $E \in AB^+$. $AB^+ = \{ABFGH\} \Rightarrow D$ non e' ridondante in $ABD \rightarrow E$.

L'attributo A e' ridondante in $AB \rightarrow G$ sse $G \in B^+$. $B^+ = \{BF\} \Rightarrow A$ non e' ridondante in $AB \rightarrow G$.

L'attributo B e' ridondante in $AB \rightarrow G$ sse $G \in A^+$. $A^+ = \{A\} \Rightarrow B$ non e' ridondante in $AB \rightarrow G$.

L'attributo C e' ridondante in $CJ \rightarrow I$ sse $I \in J^+$. $J^+ = \{J\} \Rightarrow C$ non e' ridondante in $CJ \rightarrow I$.

L'attributo J e' ridondante in $CJ \rightarrow I$ sse $I \in C^+$. $C^+ = \{CII\} \Rightarrow C$ e' ridondante in $CJ \rightarrow I$. Sostituiamo dunque $CJ \rightarrow I$ con $C \rightarrow I$, ottenendo $F = \{ABD \rightarrow E, AB \rightarrow G, B \rightarrow F, C \rightarrow J, C \rightarrow I, G \rightarrow H\}$.

– Passo 3. Eliminiamo infine le dipendenze ridondanti dall'insieme ottenuto al passo precedente. Per ogni dipendenza $X \rightarrow Y$ e' sufficiente verificare se y appartiene alla chiusura di X rispetto ad $F \setminus \{X \rightarrow Y\}$

$X \rightarrow Y$	X^+ rispetto a $F \setminus \{X \rightarrow Y\}$	$X \rightarrow Y$ e' ridondante?
$ABD \rightarrow E$	$ABD^+ = \{ABDGFH\}$	No
$AB \rightarrow G$	$AB^+ = \{ABF\}$	No
$B \rightarrow EF$	$B^+ = \{B\}$	No
$C \rightarrow J$	$C^+ = \{CI\}$	No
$C \rightarrow I$	$C^+ = \{CJ\}$	No
$G \rightarrow H$	$G^+ = \{G\}$	No

La copertura minimale richiesta e' dunque:

$$F = \{ABD \rightarrow E, AB \rightarrow G, B \rightarrow F, C \rightarrow J, C \rightarrow I, G \rightarrow H\}$$

(8.2) Determinare l'insieme delle chiavi candidate di R .

Gli attributi A, B, C, D devono far parte di ogni chiave poiche', non comparendo a destra di alcuna DF in F , non possono essere derivati. Dunque, ogni chiave candidata K e' tale che $K \supseteq \{A, B, C, D\}$. Si ha $ABCD^+ = ABCDEFGHIJ = R$. Dunque, $ABCD$ e' una superchiave, rispetta il vincolo di minimalita' ed e' l'unica chiave candidata di R .

Esercizio 14: Soluzione. Siano dati lo schema relazionale $R(A, B, C, D, E, F)$ e gli insiemi di dipendenza funzionali $G = \{AB \rightarrow C, B \rightarrow A, AD \rightarrow E, BD \rightarrow F\}$ ed $H = \{AB \rightarrow C, B \rightarrow A, AD \rightarrow EF\}$

(9.1) Determinare una copertura minimale per G ed una copertura minimale per H .

- Soluzione. Calcoliamo una copertura minimale per G con l'algoritmo visto a lezione.
 - Passo 1. I membri destri sono già unitari e dunque il primo passo non apporta modifiche a G .
 - Passo 2. Rimuoviamo gli attributi ridondanti da ogni dipendenza.

L'attributo A è ridondante in $AB \rightarrow C$ sse $C \in B^+$. $B^+ = \{BAC\} \supseteq \{B\}$. A è dunque ridondante in $AB \rightarrow C$ che viene sostituita con $B \rightarrow C$.

L'attributo A è ridondante in $AD \rightarrow E$ sse $E \in D^+$. $D^+ = \{D\} \Rightarrow A$ non è ridondante in $AD \rightarrow E$.

L'attributo D è ridondante in $AD \rightarrow E$ sse $E \in A^+$. $A^+ = \{A\} \Rightarrow D$ non è ridondante in $AD \rightarrow E$.

L'attributo B è ridondante in $BD \rightarrow F$ sse $F \in D^+$. $D^+ = \{D\} \Rightarrow B$ non è ridondante in $BD \rightarrow F$.

L'attributo D è ridondante in $BD \rightarrow F$ sse $F \in B^+$. $B^+ = \{B\} \Rightarrow D$ non è ridondante in $BD \rightarrow F$.
 - Passo 3. Eliminiamo infine le dipendenze ridondanti dall'insieme ottenuto al passo precedente. Per ogni dipendenza $X \rightarrow Y$ è sufficiente verificare se y appartiene alla chiusura di X rispetto ad $F \setminus \{X \rightarrow Y\}$

$X \rightarrow Y$	X^+ rispetto a $F \setminus \{X \rightarrow Y\}$	$X \rightarrow Y$ è ridondante?
$B \rightarrow C$	$B^+ = \{BA\}$	No
$B \rightarrow A$	$B^+ = \{BC\}$	No
$AD \rightarrow E$	$AD^+ = \{AD\}$	No
$BD \rightarrow F$	$BD^+ = \{BDCAE\}$	No

L'insieme di DF:

$$\{B \rightarrow C, B \rightarrow A, AD \rightarrow E, BD \rightarrow F\}$$

è dunque una copertura per G . Operando analogamente su H otteniamo la seguente copertura minimale:

$$\{B \rightarrow C, B \rightarrow A, AD \rightarrow E, AD \rightarrow F\}$$

(9.2) Stabilire se G ed H sono equivalenti.

- Soluzione. Dobbiamo verificare che G è coperto da H ed H è coperto da G . Verifichiamo se G è coperto da H ovvero $G \subseteq H^+$. Le dipendenze $AB \rightarrow C, B \rightarrow A, AD \rightarrow E$ in G appartengono anche ad H e dunque ad H^+ . Vediamo se $BD \rightarrow F \in H^+$. $BD \rightarrow F \in H^+$ sse $F \in BD^+$ (rispetto ad H). BD^+ rispetto ad H equivale a $\{BDACEF \supseteq \{F\}\}$. Possiamo dunque concludere che $G \subseteq H^+$. Al fine di provare $H \subseteq G^+$ dobbiamo verificare se $AD \rightarrow F \in G^+$. Si ha $F \notin AD^+$ (rispetto a G). Infatti $AD^+ = \{ADE\}$. Dunque $H \not\subseteq G^+$ e G ed H non sono equivalenti.