

**Problema** : L'osservazione appena fatta, enuncia che ci basta controllare la chiusura di un insieme di attributi rispetto a  $G$  per verificare l'equivalenza, il problema, è che  $G$  deriva da  $F^+$ , quindi è troppo grande per essere calcolato esplicitamente, e non può essere applicato l'algoritmo visto nel capitolo 4.5.1. Vedremo quindi, un nuovo algoritmo, capace di calcolare la chiusura di un insieme di attributi  $X$  rispetto a  $G = \bigcup_{i=1}^n \pi_{R_i}(F)$  partendo da  $F$ .

#### 4.6.2 L'Algoritmo 2 (Compute $X_G^+$ from $F$ )

**Input** : Lo schema  $R$ , l'insieme delle dipendenze funzionali  $F$ , una decomposizione  $\rho = \{R_1, R_2, \dots, R_k\}$  ed  $X \subseteq R$ .

**Output** : Denotato con  $Z_f$ , sarà la chiusura di  $X$  rispetto a  $G = \bigcup_{i=1}^n \pi_{R_i}(F)$ .

```

begin {
  Z = X
  S' = ∅
  for i = 1 to k {
    S' = S' ∪ (Z ∩ R_i)_F^+ ∩ R_i
  }
  while S' ⊄ Z {
    Z = Z ∪ S'
    for i = 1 to k {
      S' = S' ∪ (Z ∩ R_i)_F^+ ∩ R_i
    }
  }
  return Z
}

```

**Teorema** : L'algoritmo calcola correttamente la chiusura di  $X$  rispetto a  $G$ , ossia  $Z_f = X_G^+$ .

**Dimostrazione** : Si procede per doppia inclusione, partendo col dimostrare  $\boxed{Z_f \subseteq X_G^+}$  : Si dimostra per induzione, *Caso Base* :  $Z_0 = X \subseteq X_G^+$ . *Passo induttivo* : L'ipotesi è che,  $Z_i \subseteq X_G^+$ , voglio dimostrare che se ciò è vero, è vero anche che  $Z_{i+1} \subseteq X_G^+$ . Considero un qualsiasi  $A \in Z_{i+1}$ , per come è definito  $Z_{i+1}$ , ciò significa che  $A \in Z_i$  oppure  $A \in S'_i$ . Il primo caso dimostra di per se la tesi, si consideri quindi il caso in cui  $A \in S'_i$ . Ricordo che  $S'_i = \bigcup_{j=1}^k (Z_i \cap R_j)_F^+ \cap R_j$ , allora,  $\exists j \in \{1, 2, \dots, k\} | A \in (Z_i \cap R_j)_F^+ \cap R_j$ , ciò implica che  $A \in R_j \wedge A \in (Z_i \cap R_j)_F^+$ , ma questo'ultimo implicherebbe che  $Z_i \cap R_j \rightarrow A \in F^A$ . So che  $Z_i \cap R_j \subseteq R_j$ , e che  $A \in R_j$ , allora  $Z_i \cap R_j \rightarrow A \in \pi_{R_j}(F) \subseteq G$ , ma ricordiamoci che per ipotesi  $Z_i \subseteq X_G^+$ , allora, anche il suo sotto insieme  $Z_i \cap R_j$  è contenuto in  $X_G^+$ , ciò implica che  $X \rightarrow (Z_i \cap R_j) \in G^A$ , per transitività, ho che  $X \rightarrow A \in G^A \implies A \in X_G^+$  come volevasi dimostrare. Adesso rimane da dimostrare che  $\boxed{X_G^+ \subseteq Z_f}$  : Tale dimostrazione risulta più ostica e richiede più ragionamento, si invita il lettore ad essere particolarmente attento. Prima di tutto, occorre un osservazione :

**Osservazione Fondamentale** : Siano  $A$  e  $B$  due insiemi di attributi ed  $F$  un insieme di dipendenze funzionali su di essi. se  $A \subseteq B$ , allora sicuramente  $A_F^+ \subseteq B_F^+$ .

Tornando a noi, vogliamo dimostrare che  $X_G^+ \subseteq Z_f$ , ma per come è stato costruito  $Z_f$ , sappiamo sicuramente che  $X \subseteq Z_f$ , allora, per l'osservazione, sicuramente  $X_G^+ \subseteq (Z_f)_G^+$ . Se riuscissimo a dimostrare che  $Z_f = (Z_f)_G^+$ , vuol dire che avremmo dimostrato che  $X_G^+ \subseteq Z_f$ . Dimostriamo quindi che  $Z_f = (Z_f)_G^+$ , possiamo utilizzare l'algoritmo 4.5.1, che calcola la chiusura di un insieme di attributi rispetto un insieme di dipendenze funzionali, quindi passiamo come input  $Z_f$  e ne calcoliamo la chiusura rispetto a  $G$ , se l'output dell'algoritmo sarà uguale all'input, allora sarà dimostrato.

Durante il corso di questa dimostrazione, si osservi l'algoritmo 4.5.1.

Notiamo che, nella seconda riga dell'algoritmo, si inizia costruendo un insieme  $S$  definito in tal modo :

$$S = \{A | \exists Y \rightarrow V \in G, Y \subseteq Z_f \wedge A \in V\} \quad (21)$$

Prendiamo quindi  $A$ , che è un qualsiasi elemento dell'insieme  $S$  costruito nella seconda riga di codice. Notiamo che  $A \in V$ , ed  $Y \rightarrow V \in G$ , per la regola di decomposizione, possiamo affermare che  $Y \rightarrow A \in G$ , adesso, ricordiamo come è stato costruito  $G$  :

$$G = \bigcup_{i=1}^n \pi_{R_i}(F) \equiv F$$

$G$  è l'unione delle dipendenze funzionali nelle proiezioni, quindi,  $Y \rightarrow A$  appartiene ad una delle proiezioni :

$$\exists j \in \{1, 2, \dots, n\} | Y \rightarrow A \in \pi_{R_j}(F)$$

ma una proiezione, è definita in tal modo :

$$\pi_{R_i}(F) = \{X \rightarrow Y \in F^+ | \{X, Y\} \subseteq R_i\}$$

Quindi, se  $Y \rightarrow A \in \pi_{R_j}(F)$ , allora  $Y \in R_j$  e  $A \in R_j$ .

**Passo cruciale 1!**  $A \in R_j$

Abbiamo quindi visto che  $Y \rightarrow A \in \pi_{R_j}(F)$ , ma le dipendenze delle proiezioni, derivano tutte da  $F^+$ , quindi possiamo sicuramente dire che  $Y \rightarrow A \in F^+ = F^A$ , ma per ipotesi (Ricordando come è stato costruito  $S$ ), sappiamo che  $Y \subseteq Z_f$ , quindi :

$$\begin{cases} Y \subseteq Z_f \\ Y \rightarrow A \in F^A \end{cases} \implies Z_f \rightarrow A \in F^A \implies A \in (Z_f)_F^+ \quad (22)$$

**Passo cruciale 2!**  $A \in (Z_f)_F^+$

**Passaggio mancante! Dimostrare che**  $A \in (Z_f \cap R_j)_F^+$

A questo punto vedo che :

$$\begin{cases} A \in (Z_f \cap R_j)_F^+ \\ A \in R_j \end{cases} \implies A \in (Z_f \cap R_j)_F^+ \cap R_j \quad (23)$$

Adesso, noi sappiamo che  $A \in (Z_f \cap R_j)_F^+ \cap R_j$ , si osservi ora, il secondo algoritmo 4.6.2, quello che è stato usato per costruire il nostro  $Z_f$ . Si noti che, ad ogni passo iterativo di