# **Esercitazione Algebra Relazionale**

### **ES 3.3**

Considerare le seguenti realazioni (tutte senza valori nulli)

 $R1(\underline{A}, B, C)$  e vincolo di integrità referenziale fra C ed R2, cardinalità N1=100

 $R2(\underline{D},E,F)$  e vincolo di integrità referenziale fra D ed R3, cardinalità 21=200

R3(G,H,I), cardinalità N3=50

Indicare la cardinalità del risultato di ciascuna delle seguenti espressioni indicando l'intervallo nel quale essa può variare

1) $\Pi_{A,B}(R1)$ , cardinalità = 100, essendo A chiave primaria tutte le tuple vengono considerate nel risultato

 $2)\Pi_E(R2)$  : cardinalità = da 1 a 200

 $3)\Pi_{B,C}(R1)$ : cardinalità = da 1 a 100

 $4)\Pi_G(R3)$  : cardinalità = 50, poiche G chiave primaria

5) $R1 \bowtie_{A=D} R2$ : cardinalità = da 0 a 100, il JOIN viene fatto su entrambe le chiave primarie, al massimo si hanno i 100 valori della chiave di R1 possono corrispondere alla chiave di R2, essendo tutte le chavi diverse

6) $R1 \bowtie_{C=D} R2$ : cardinalità = 100, C non puo essere nullo e D è chiave primaria di R2 quindi abbiamo 100 C in R1 diverse poiche non nulle

 $7)R3 \bowtie_{I=A} R1$ : cardinalità = da 0 a 50,per i singoli 50 valori di A possiamo avere al massimo 50 corrispondenze con A poiche chiave primaria di A oppure 0 corrispondenze

8) $(R3\bowtie_{I=A}R1)\bowtie_{C=D}R2$ : cardinalità = da 0 a 50

9)( $R3\bowtie_{I=A}R1$ )  $\bowtie_{C=E}R2$ : cardinalità = da 0 a (200x50), minimo 0 poiche fra I e A potrebbero non esserci corrispondenze e anche fra C ed E essendo che non ci sono vincoli di integrità referenziale tra gli attributi I ed A e C ed E,il massimo di R3 JOIN I=A R1 è 50 in corrispondenza del JOIN C=E con R2 abbiamo 50x200

#### ES<sub>2</sub>

Date  $R1(\underline{A}, B, C)$  e  $R2(\underline{D}, E, F)$ , vincolo di integrità referenziale tra C di R1 ed R2, aventi cardinalità N1 ed N2

 $R1\bowtie_{A=D}R2$ , essendo A e D entrambe chiavi primarie la cardinalità, il minimo possono essere 0 corrispondenze, il massimo viene dato dalla cardinalità più piccola delle 2  $R1\bowtie_{C=D}R2$ , essendo vincolo di integrità referenziale,ed D è chiave primaria la cardinalità sara N2

 $R1\bowtie_{A=F}R2$ , minimo 0 poiche non abbimo vincolo di integrità referenziale, e massimo N2  $R1\bowtie_{B=E}R2$ , nessuna chiave e vincolo , minimo 0 e massimo N1 x N2

Data una condizione C quando è valida la seguente equivalenza?

 $\sigma_c(R1\bowtie R2)=R1\bowtie\sigma_c(R2)$ 

Che la C sia presente solo su R2, e non deve essere presente in R1

### **ES**

Si consideri la seguente base di dati:

Citta(*Nome*,Regione,Abitanti)

Attraversamenti(Citta, Fiume)

Fiumi(*Fiume*,Lunghezza)

Formulare la seguente interrogazione in algebra relazionale:

Visualizzare Nome, Regione e Abitanti per la citta che hanno piu di 50000 abitanti e sono attraversate dal bradano o dal brasento

π Nome,Regione,Citta(σ F="bradano" V F="brasento" (σ Abitanti > 50k (σ Fa=F(σ Nome=Citta (C x A)))))

Questa è la più semplice possibile ma è anche la più dispendiosa, dunque ottimizziamola scendendo le selezioni e proiezioni il piu in basso possibile

Prodotto Cartesiano -> Join -> Equi Join

π Nome,Regione,Citta( σ Abitanti >50k (CITTA)  $\bowtie$  Nome=Citta (π(σ F="bradano" V F="brasento" (ATTRAVERSAMENTI)))

## **ES**

Data la seguente base di dati:

Persone(codicefiscale,nome,eta,giocattoli)

Genitori(bambino,genitore)

Trovare i bambini che hanno meno giocattoli del proprio genitore, mostrando codice fiscale, nome e numero di giocattoli sia del genitore che del bambino

```
\Pi_{codicefiscale,nome,giocattoli,codicefiscaleG,nomeG,giocattoliG}(\sigma_{giocattoliG}(\sigma_{giocattoliG})) \\ (\rho_{codicefiscaleG,nomeG,giocattoliG<-codicefiscale,nome,giocattoli}(Persone) \bowtie_{codicefiscaleG=genitore} (Genitori \bowtie_{bambino=codicefiscale} Persone)))
```

si potrebbe ottimizzare