División del Álgebra Relacional en SQL

Tomemos el problema:

$$A(x, y) \div B(y)$$

Ejemplos:

- Hallar proveedores que suministran todas las piezas indicadas
- Hallar profesores que hayan dictado todas las materias indicadas
- Hallar alumnos que hayan aprobado todas las materias indicadas

Estrategias

- Conversión directa del álgebra relacional.
- Usando una tautología de cuantificación.
- Por inclusión de conjuntos.
- Por comparación de cardinalidades.

Siguiendo el álgebra relacional:

$$A \div B = \Pi_x A - \Pi_x ((\Pi_x A) \times B - A)$$

- 1. La diferencia es un EXCEPT.
- 2. Una lista de table references en un FROM sin WHERE es un producto cartesiano.
- 3. La anidación de SELECT's exige renombramientos, más riguroso:
 - a. Una <query expression> que pasa a un requiere paréntesis y nombre, o dicho de otra manera, es una subconsulta con un alias.

M.IT. Alfonso Palomares 1-5

1. Conversión directa del álgebra relacional.

AR

$$\pi_x A - \pi_x$$
 ($(\pi_x A) \times B - A$)

SQL

```
EXCEPT

SELECT x FROM

(
SELECT x, y FROM

( SELECT x FROM A ) as C,

( SELECT y FROM B ) as D

EXCEPT

SELECT x, y FROM A
) as E
```

2. Usando una tautología de cuantificación.

Queremos hallar los **x** tal que:

$$(\forall y \in B) [(x,y) \in A]$$

Pero no hay cuantificación universal en SQL, entonces vamos por doble negación

$$\neg (\exists y \in B) [(x,y) \notin A]$$

Quedando entonces:

```
\{ x \mid \neg (\exists y \in B) [ (x,y) \notin A ] \}
```

SQL

```
SELECT DISTINCT x FROM A as H
```

WHERE NOT EXISTS

```
( SELECT y FROM B
WHERE NOT EXISTS

( SELECT * FROM A as G
WHERE G.y = B.y
AND G.x = H.x
)
```

M.IT. Alfonso Palomares 3-5

3. Por inclusión de conjuntos.

Si x se asocia en A a un conjunto de y's que contenga a las y's posibles x está con todas

las y's.

Pero no existe el relacional U \supseteq V, entonces lo fabricamos como V - U = \varnothing y NOT EXISTS V - U

Entonces,

$$\{ y \in B \mid (x,y) \in A \} \supseteq B$$

Por lo cual, la definición completa sería:

$$B - \{ y \in B \mid (x,y) \in A \} = \emptyset$$

SQL

```
SELECT DISTINCT x FROM A as G
WHERE NOT EXISTS

(

( SELECT y FROM B )

EXCEPT

( SELECT B.y

FROM B, A

WHERE A.y = B.y And A.x = G.x )
```

NOTA: Más fácil de entender por no tener doble negación

4. Por comparación de cardinalidades

La idea es contar ambos conjuntos esperando que tengan la misma cardinalidad.

$$\# \{ y \in B \mid (x, y) \in A \} = \# B$$

SQL

```
SELECT DISTINCT x

FROM A, B

WHERE A.y = B.y

GROUP BY A.x

HAVING COUNT(DISTINCT A.y) =

( SELECT COUNT(DISTINCT y) FROM B )
```

M.IT. Alfonso Palomares 5-5