

# Instituto Politécnico Nacional Escuela Superior de Cómputo



## Bases de Datos

# Práctica no. 4: Consultas múltiples (Join)

Profesor: Euler Hernández Contreras

Alumno: Calva Hernández José Manuel

Grupo: 2CM12

### Índice

Índice	2
Marco Teórico	3
Instrucciones	6
Screenshots	10
Conclusiones	15
Referencias	15

#### Marco Teórico

#### JOIN

El concepto de tabla concatenada (o relación concatenada) se incorporó a SQL para poder especificar una tabla como resultado de una operación de concatenación en la cláusula from de una consulta. Esta estructura es más fácil que mezclar todas las condiciones de selección y concatenación en la cláusula WHERE. Por ejemplo, considere la consulta siguiente, que recupera el nombre y la dirección de los empleados que trabajan para el departamento 'Investigación'. Puede ser más fácil especificar primero la concatenación de las relaciones EMPLEADO y DEPARTAMENTO, Y después seleccionar las tuplas y los atributos deseados. Esto se puede escribir en SQL como:

SELECT Nombre, Apellid01, Dirección

FROM (EMPLEADO JOIN DEPARTAMENTO ON Dno=NumeroDpto)

WHERE NombreDpto='Investigación';

La cláusula FROM contiene una sola tabla concatenada. Los atributos de dicha tabla son todos los atributos de la primera tabla, EMPLEADO, seguidos por todos los atributos de la segunda tabla, DEPARTAMENTO. El concepto de tabla concatenada también permite especificar tipos diferentes de concatenación, como NATURAL JOIN y varios tipos de OUTER JOIN. En una concatenación natural (NATURAL JOIN) sobre las relaciones R y S, no se especifica condición de concatenación alguna; se crea una condición EQUIJOIN implícita para cada par de atributos con el mismo nombre que en R y S. Cada par de atributos se incluye una sola vez en la relación.

La EQUIJOIN (equicombinación) de tablas. Para formar la equicombinación, entonces, comience con dos tablas que tengan una o más columnas en común. Compare cada tupla de la primera con cada tupla de la segunda y elija sólo aquellas concatenaciones en las que los valores en las columnas comunes sean iguales.

Usted puede notar que, por definición, en una equicombinación, siempre se tienen al menos dos columnas idénticas. Puesto que parece innecesario incluir la columna repetida, se le puede eliminar y definir una NATURAL JOIN (combinación natural) como una equicombinación en la que se elimina la columna repetida. Ésta es la forma más común de la operación JOIN (combinación).

Si los nombres de los atributos de concatenación no coinciden con los de las relaciones base, es posible renombrarlos para que coincidan, y después aplicar NATURAL JOIN. En este caso, se puede utilizar la estructura AS para renombrar una relación y todos sus atributos en la cláusula FROM. Es lo que se ilustra en la siguiente consulta, donde la relación DEPARTAMENTO se renombra como DEPT y sus atributos se renombran como NombreDpto, Dno (para que coincida con el nombre del atributo de concatenación deseado Dno de EMPLEADO), DniDelDirector y FechalnDirector. La condición de concatenación implicada en esta NATURAL JOIN es EMPLEADO.Dno=DEPT.Dno porque es el único par de atributos con el mismo nombre después de haber renombrado:

SELECT Nombre, Apellid01, Dirección

FROM (EMPLEADO NATURAL JOIN

(DEPARTAMENTO AS DEPT (NombreDpto, Dno, DniDelDirector, FechalnDirector)))

WHERE NombreDpto='Investigación';

El tipo predeterminado de concatenación en una tabla concatenada es una concatenación interna, en la que una tupla se incluye en el resultado si en la otra relación existe una tupla coincidente. Por ejemplo, en la consulta siguiente, en el resultado sólo se incluyen los empleados que tienen un supervisor; se excluyen las tuplas EMPLEADO cuyo valor para SuperDni es NULL. Si se necesita que se incluyan todos los empleados, debe utilizarse explícitamente una OUTER JOIN. En SQL, esto se manipula especificando explícitamente la OUTER JOIN en una tabla concatenada, como se ilustra:

SELECT E.Apellid01 AS NombreDeEmpleado,

S.Apellid01 AS NombreDeSupervisor

FROM (EMPLEADO AS E LEFT OUTER JOIN EMPLEADO AS S

ON E.SuperDni=S.Dni);

Se pueden definir muchos otros tipos de operadores combinación. Una variación es la SEMIJOIN (semicombinación) de dos tablas. Si A y B son tablas, entonces la semicombinación izquierda (left-semijoin) A | x B se encuentra al tomar la combinación natural de A y B y luego proyectar el resultado en los atributos de A.

Otro tipo de operación combinación es la OUTERJOIN (combinación exterior). Esta operación es una extensión de una operación THETA JOIN, una EQUIJOIN o una NATURAL JOIN. Cuando se forma cualquiera de estas combinaciones, cualquier tupla de una de las tablas originales para las que no hay coincidencia en la segunda tabla no entra al resultado.

Una variación de la equicombinación exterior mostrada es una LEFT-OUTER-EQUIJOIN (equicombinación-exterior-izquierda), lo que significa que sólo las filas sin coincidencia de la primera tabla (izquierda) aparecen en el resultado. En una RIGHT-OUTER-EQUIJOIN (equicombinación-exterior-derecha) se incluyen las filas sin coincidencia de la segunda tabla (derecha). También se puede definir la combinación theta exterior general, la combinación theta exterior izquierda y la combinación theta exterior derecha en una forma similar.

La combinación natural exterior es similar a la equicombinación exterior, excepto que se eliminan las columnas repetidas, como es usual para una combinación natural. Si las filas combinadas tienen un valor no nulo igual para una columna repetida, se usa dicho valor en la columna común. Si ambas tienen valores nulos, se usa uno nulo, y si una tiene un valor nulo y la otra no, se usa el valor no nulo en el resultado.

#### IN

Algunas consultas requieren obtener valores existentes en la base de datos para usarlos después en una condición de comparación. Dichas consultas se pueden formular convenientemente mediante consultas anidadas, que son bloques select-from-where completos dentro de la cláusula WHERE de otra consulta. Esa otra consulta es la que se conoce como consulta externa, donde se introduce el operador de comparación IN, que compara un valor v con un conjunto (o multiconjunto) de valores V y se evalúa como TRUE si ves uno de los elementos de V.

En la consulta externa, utilizamos OR para recuperar una tupla PROYECTO si el valor NUMPROYECTO de esa tupla se encuentra en el resultado de cualquier consulta anidada. Si una consulta anidada devuelve un solo atributo y una sola tupla, el resultado de la consulta será un solo valor (escalar). En estos casos, está permitido utilizar = en lugar de IN como operador de comparación. En general, la consulta anidada devolverá una tabla (relación), que es un conjunto o un multiconjunto de tuplas. SQL permite el uso de tuplas de valores en las comparaciones colocándolas entre paréntesis.

#### **GROUP BY**

En muchos casos queremos aplicar las funciones agregadas a subgrupos de tuplas de una relación, estando los subgrupos basados en algunos valores de atributo. En estos casos, tenemos que dividir la relación en subconjuntos no solapados (o grupos) de tuplas. Cada grupo (partición) estará compuesto por las tuplas que tienen el mismo valor para algún(os) atributo(s), denominado(s) atributo(s) de agrupamiento. Después podemos aplicar la función independientemente a cada grupo. SQL tiene una cláusula GROUP BY para este propósito. Esta cláusula especifica los atributos de agrupamiento, que también deben aparecer en la cláusula SELECT, por lo que el valor resultante de aplicar la función de agregación a un grupo de rupias aparece junto con el valor de los atributos de agrupamiento.

#### Instrucciones

```
Cargar el script
create database tt;
use tt;
source ...
```

Resolver las siguientes consultas

1. Concoer el no de tt, de aquellos tts que ha dirigido el dr.

Select d.noTT from dirige d, profesor p where d.idProf=p.idProf and p.nombre like "Andr\_s%" and p.apPaterno like "Orti%" order by 1;

2. Cuántos tts ha dirigido Dr. Flavio.

Select COUNT(\*)
from dirige d, profesor p
where d.idProf=p.idProf
and p.nombre like "Flavio%"
and p.apPaterno like "S\_nc%"
order by 1;

Select COUNT(\*)
from dirige d, profesor p
where d.idProf=p.idProf
and p.nombre like "Idalia%"
and p.apPaterno like "Maldon%"
order by 1;

3. Cuál es el título de los tts de la consulta anterior.

Select t.titulo from dirige d, profesor p, tt t where d.idProf=p.idProf and d.nott=t.nott and p.nombre like "Flavio%" and p.apPaterno like "S\_nc%" order by 1;

Select t.titulo from dirige d, profesor p, tt t where d.idProf=p.idProf and d.nott=t.nott and p.nombre like "Ignacio%" and p.apPaterno like "R\_os%" order by 1;

4. Qué número de tt tienen aquellos tts que se han presentado en el año 2008.

Select noTT, fecha from presentacion where fecha between "2008-01-01" and "2008-12-31" order by 2, 1;

5. Mostrar el tipo de tt que ha dirigido Euler.

select t.nott, x.tipo from tt t, dirige d, presentacion x, profesor p where x.nott=t.nott and t.nott=d.nott and d.idProf=p.idProf and p.nombre like "Euler%" and p.apPaterno like "Hern%" order by 2, 1;

6. Qué grado de estudios tienen los profesores que se apellidan García.

Select p.\*, ge.descripcion from profesor p, gradoProf gp, gradoEstudios ge where p.idProf=gp.idProf and gp.idGrado=ge.idGrado and (p.apPaterno like "Garc\_a%" or p.apMaterno like "Garc\_a%") order by p.apPaterno;

7. Qué profesores han hecho estudios en la UNAM.

Select p.\*, gp.institucion from profesor p, gradoProf gp where p.idProf=gp.idProf and gp.institucion like "UNAM%" order by p.apPaterno;

8. Mostrar el no. de tt y el tipo, además del dictamen de aquellos tts, donde la Dra. Lorena Chavarria ha sido sinodal.

Select t.nott, x.tipo from presentacion x, tt t, sinodalia s, profesor p where x.nott=t.nott and t.nott=s.nott and (s.s1=p.idprof

```
or s.s2=p.idprof
or s.s3=p.idprof)
and p.nombre like "Euler%"
and p.apPaterno like "Hern%"
order by 2, 1;
```

9. Mostrar el no. de tt y la fecha de presentación de aquellos tts que incluyen la palabra "redes neuronales".

```
Select p.nott, p.fecha, t.titulo
from presentacion p, tt t
where p.nott=t.nott
and t.titulo like "%redes neuronales%"
order by 2, 1;
```

10. Mostrar el no. de tt y el nombre de los directores que han dirigido tts remediales.

```
Select t.nott, x.tipo, p.nombre, p.apPaterno, p.apMaterno from presentacion x, tt t, dirige d, profesor p where x.nott=t.nott and t.nott=d.nott and d.idProf=p.idProf and x.tipo like "%R%" order by p.apPaterno, 1;
```

11. Mostrar la cédulo profesional y la institución de aquellos profesores que tienen grado de maestría

```
Select gp.cedula, ge.descripcion, gp.institucion from gradoProf gp, gradoEstudios ge where gp.idGrado=ge.idGrado and ge.descripcion like "%maestr_a%" order by 1;
```

12. Mostrar el no. de tt, la calificación de los sinodales, donde el revisor ha sido la Dra. Fabiola Ocampo

```
Select t.nott, x.califSinodales, p.nombre, p.apPaterno from presentacion x, tt t, sinodalia s, profesor p where x.nott=t.nott and t.nott=s.nott and s.revisor=p.idProf and p.nombre like "Fabiola%" and p.apPaterno like "Ocampo%" order by 2, 1;
```

13. Mostrar los sinodales que han tenido los siguientes tts 2000-0209, 06-1-0174

Select p.nombre, p.apPaterno, p.apMaterno, s.noTT from profesor p, sinodalia s where (s.s1=p.idprof or s.s2=p.idprof or s.s3=p.idprof) and s.nott in("2000-0209","06-1-0174") order by s.noTT, p.apPaterno;

Select p.nombre, p.apPaterno, p.apMaterno, s.noTT from profesor p, sinodalia s where s.revisor=p.idProf and s.nott in("09-2-0277") order by s.noTT, p.apPaterno;

14. Quién fue el revisor del tt que ha dirigido Idalia Maldonado

Select d.nott, p.\*
from dirige d, profesor p, sinodalia s
where s.revisor=p.idprof
and (Select idProf from profesor where nombre like "Euler%" and appaterno like
"Hern%") = d.idprof
order by 1;

15. Cuál es la fecha de presentación de aquellos tts que ha sido sinodal el profesor Ulises Vélez

Select x.fecha, t.nott, p.nombre, p.apPaterno from presentacion x, tt t, sinodalia s, profesor p where x.nott=t.nott and t.nott=s.nott and (s.s1=p.idProf or s.s2=p.idProf or s.s3=p.idProf) and p.nombre like "Ulises%" and p.apPaterno like "V\_lez%" order by 2, 1;

#### Screenshots

```
mysql> create database tt;
Query OK, 1 row affected (0.00 sec)
mysql> use tt;
Database changed
mysql> source C:\Users\manue\Documents\Escuela\3er Semestre\Bases de Datos\Scripts\tt.sql
Query OK, 0 rows affected (0.00 sec)
mysql> Select d.noTT
    -> from dirige d, profesor p
    -> where d.idProf=p.idProf
    -> and p.nombre like "Andr_s%"
    -> and p.apPaterno like "Orti%"
                                                           mysql> Select COUNT(*)
    -> order by 1;
                                                                -> from dirige d, profesor p
```

```
-> where d.idProf=p.idProf
noTT
                                                 -> and p.nombre like "Flavio%"
                                                 -> and p.apPaterno like "S_nc%"
01-1-0031
                                                 -> order by 1;
08-1-0228
09-1-0261
09-2-0276
                                               COUNT(*)
11-1-0020
1996-0011
                                                     53
1997-0062
1997-0064
1998-0092
                                              row in set (0.02 sec)
1998-0098
```

```
nysql> Select noTT, fecha
                                                              -> from tt t, dirige d, presentacion x, profesor p
   -> from presentacion
   -> where fecha between "2008-01-01" and "2008-12-31"
                                                              -> where x.nott=t.nott
   -> order by 2, 1;
                                                              -> and t.nott=d.nott
                                                              -> and d.idProf=p.idProf
noTT
          fecha
                                                              -> and p.nombre like "Euler%"
                                                              -> and p.apPaterno like "Hern%"
 2008-0070
           2008-05-12
                                                              -> order by 2, 1;
 2008-0071
            2008-05-12
 2008-0072
            2008-05-12
                                                           nott
 2008-0073
            2008-05-13
                                                                      | tipo |
 2008-0074
            2008-05-13
 2008-0075
            2008-11-27
                                                            2007-0153 | TT I
 2008-0076
            2008-11-27
                                                            2008-0160
                                                                        TT II
 2008-0077
            2008-11-27
                                                            2010-0018 | TT II
 2008-0078
            2008-11-28
 2008-0079
            2008-11-28
                                                           rows in set (0.01 sec)
            2008-11-28
```

```
nysql> Select p.*, ge.descripcion
  -> from profesor p, gradoProf gp, gradoEstudios ge
  -> where p.idProf=gp.idProf
    -> and gp.idGradoge.idGrado
-> and (p.apPaterno like "Garc_a%" or p.apMaterno like "Garc_a%")
    -> order by p.apPaterno;
  idProf | nombre
                             | apPaterno | apMaterno | descripcion
     198
           Maribel
                                  Arag¢n
                                                  Garcia
                                                                Especialidad
           Luis Carlos
     88
                                  Coronado
                                                  Garcia
                                                                Doctorado
     204
            Luis Carlos
                                  Coronado
                                                  Garc;a
                                                                Doctorado
            Daniel
                                  Cruz
                                                  Garcia
                                                                Especialidad
     137
            Victor Hugo
                                  Garcia
                                                  Ortega
                                                                Licenciatura / Ingenierja.
      63
           Jos, Antonio
Juan Vicente
                                  Garc¦a
                                                  Mej;a
                                                                Maestr;a
      83
                                                  Sales
                                  Garc¡a
                                                                Maestria
      20
            Consuelo Varinia
                                  Garc;a
                                                  Mendoza
                                                                Doctorado
     244
            Mauricio Ram¢n
                                  Garcia
                                                   G¢mez
                                  Garc¡a
Guti,rrez
     189
            Rocio
                                                  Pedraza
                                                                Licenciatura / Ingenier¡a.
            Juan Jes£s
      80
                                                  Garcia
                                                                Doctorado
            Rosa Alba
                                                                Especialidad
                                                  Garc;a
     126
                                  Hern ndez
            Rogelio Gerardo
                                                                Especialidad
                                  Hern ndez
                                                  Garcia
                                                                Licenciatura / Ingenier¡a.
Licenciatura / Ingenier¡a.
      17
            C,sar Roman
                                  Mart;nez
                                                  Garc;a
            Juan Carlos
Felipe Rolando
     245
                                  Mart;nez
                                                  Garcia
      39
                                  Menchaca
                                                  Garc;a
                                                                Maestr¡a
Licenciatura / Ingenier¡a.
           Victor
                                  M rquez
                                                  Garcia
     153
17 rows in set (0.00 sec)
```

-> who	-> from profesor p, gradoProf gp -> where p.idProf=gp.idProf -> and gp.institucion like "UNAM%" -> order by p.apPaterno;						
idProf	nombre	apPaterno	apMaterno	institucion			
169   77   115   18   239   171	Carlos Fernando Juan Odette Berenice Chadwick Eugenio Ricardo Felipe Sandra	Aguilar Asbun Cancino Carreto Cedillo D;az D;az	Ib Mez Bojalil Mosqueda Arellano Portugal Santiago Santiago	UNAM   UN			
146   20   250   62   180	Ren,   Consuelo Varinia   Martha Patricia   Jos, Alfredo   Jazmin Adriana	Galindo   Garc¦a   Jim,nez   Jim,nez   Ju rez	Orozco Mendoza Villanueva Benitez Rammrez	UNAM UNAM UNAM UNAM			
148   14   172   19	Wilebaldo   Benjam¡n   Isaac Omar   Claudia Alejandra	Lara   Luna   L¢pez   L¢pez	Vargas   Benoso   V zquez   Rodriguez	UNAM   UN			
213 203 17 31	Rogelio   Juan Carlos   C,sar Roman   Elba   Adbel Anah:	Maldonado   Martinez   Martinez   Mendoza   Montes	Rodniguez Diaz Gancia Macias Meza	UNAM   UNAM   UNAM   UNAM   UNAM   UNAM   UNAM   UNAM   UNAM			

mysql> Select p.\*, gp.institucion

<pre>mysql&gt; Select t.nott, x.tipo, p.nombre, p.apPaterno, p.apMaterno    -&gt; from presentacion x, tt t, dirige d, profesor p    -&gt; where x.nott=t.nott    -&gt; and t.nott=d.nott    -&gt; and d.idProf=p.idProf    -&gt; and x.tipo like "%R%"    -&gt; order by p.apPaterno, 1;</pre>					
nott	tipo	nombre	apPaterno	apMaterno	
09-1-0265 2009-R004 06-1-0171 07-1-0186 07-1-0188 09-1-0244 09-1-0253 09-1-0264 10-1-0282 10-1-0283	TT R	Rafl Rafl Maribel David	Acosta Acosta Arag¢n Araujo Araujo Araujo Araujo Araujo Araujo Araujo Araujo	Bermejo Bermejo Garc¡a D¡az D¡az D¡az D¡az D¡az D¡az D¡az D¡	

mysql> Select t.nott, x.califSinodales, p.nombre, p.apPaterno -> from presentacion x, tt t, sinodalia s, profesor p -> where x.nott=t.nott -> and t.nott=s.nott -> and s.revisor=p.idProf
-> and p.nombre like "Fabiola%" -> and p.apPaterno like "Ocampo%" -> order by 2, 1; | califSinodales | nombre | apPaterno | nott | Fabiola | 04-1-0106 Ocampo 2001-0294 Fabiola Ocampo Ocampo 2002-0383 Fabiola Fabiola 11-1-0020 8 Ocampo 1996-0012 Fabiola 8 Ocampo 2000-0207 Fabiola Ocampo 8 2003-0603 Fabiola Ocampo 2006-0157 Fabiola Ocampo 2010-0063 Fabiola Ocampo 10-2-0002 Fabiola Ocampo 2000-0231 Ocampo Fabiola 2005-0863 Fabiola Ocampo 2008-0158 Fabiola Ocampo Ocampo 2009-0027 Fabiola 07-1-0183 09-1-0263 Fabiola Ocampo Fabiola 10 Ocampo 10-1-0280 10 Fabiola Ocampo 10 Fabiola 2001-0327 Ocampo 2003-0514 Fabiola Ocampo 2005-0882 10 Fabiola Ocampo 2007-0135 10 Fabiola Ocampo 10 Fabiola 2008-0080 Ocampo 2009-R005 10 Fabiola Ocampo 2010-0015 Fabiola 10 Ocampo 2010-0047 10 Fabiola Ocampo

mysql> Select gp.cedula, ge.descripcion, gp.institucion -> from gradoProf gp, gradoEstudios ge
-> where gp.idGrado=ge.idGrado
-> and ge.descripcion like "%maestr\_a%"

-> order by 1;

cedula | descripcion | institucion | 35469 Maestr;a ITESM 123587 Maestr;a CIC-IPN 123631 Maestr;a ITAM 123675 Maestr;a ITAM Maestr;a 327932 UDLA 328064 Maestr;a UNAM 328196 Maestr;a ITESM 328328 Maestr;a TTFSM 1002347 Maestria IPN 1122391 Maestr;a **ITESM** 1123399 Maestr;a IPN 1123431 Maestr;a UAM 1123463 CIC-IPN Maestr;a 1123469 UAY Maestr;a 1123495 Maestr;a UNAM 1199586 Maestr;a IPN

mysql> Select p.nombre, p.apPaterno, p.apMaterno, s.noTT -> from profesor p, sinodalia s -> where (s.s1=p.idprof

-> or s.s2=p.idprof

-> or s.s3=p.idprof)
-> and s.nott in ("2000-0209","06-1-0174")
-> order by s.noTT, p.apPaterno;

<u> </u>		L	
nombre	apPaterno	apMaterno	noTT
Jos, Armando   Elba   Tirso Javier   Felipe Rolando   Encarnaci¢n   Sergio	Esquivel Mendoza Salazar Menchaca Salinas Salinas	Centeno Mac¡as Sandoval Garc¡a Hern ndez Lugo	06-1-0174 06-1-0174 06-1-0174 2000-0209 2000-0209 2000-0209
6 rows in set (0.00 sec)			

mysql> Select d.nott, p.\*

- -> from dirige d, profesor p, sinodalia s
- -> where s.revisor=p.idprof
- -> and (Select idProf from profesor where nombre like "Idalia%" and appaterno like "Maldonado%") = d.idprof

25 rows in set (0.00 sec)

-> order by 1;

Empty set (0.00 sec)

```
mysql> Select x.fecha, t.nott, p.nombre, p.apPaterno
   -> from presentacion x, tt t, sinodalia s, profesor p
   -> where x.nott=t.nott
   -> and t.nott=s.nott
   -> and (s.s1=p.idProf
   -> or s.s2=p.idProf
   -> or s.s3=p.idProf)
   -> and p.nombre like "Ulises%"
   -> and p.apPaterno like "V_lez%"
   -> order by 2, 1;
            nott
 fecha
                        nombre apPaterno
 2011-05-22 | 11-1-0017
                         Ulises
                                  lez,lez
                        Ulises
 2011-05-23 | 11-1-0021
                                  lez,lez
 2000-05-18 | 2000-0211 | Ulises
                                  V,lez
              2001-0284 | Ulises
 2001-05-13
                                  V,lez
 2001-05-16
              2001-0302
                        Ulises
                                  V,lez
 2007-05-17
              2007-0004
                        Ulises
                                  V,lez
              2007-0007
 2007-05-17
                         Ulises
                                  V,lez
 2007-11-28
              2007-0152
                         Ulises
                                  V,lez
                         Ulises
 2008-11-28
              2008-0155
                                  V,lez
 2010-05-19
              2010-0003
                         Ulises
                                  V,lez
 2010-05-13
                        Ulises
              2010-0047
                                 V,lez
11 rows in set (0.15 sec)
```

#### Conclusiones

Esta práctica fue una continuación de consultas, comenzamos a ampliar la complejidad de las mismas para poder entender mejor cómo es posible relacionar las tablas en una base de datos, y para ello hicimos uso de nuevos operadores como es el JOIN. Éste nos ahorra el tener que concatenar las tablas por medio del ' = ', y sus variaciones nos ayudan a reducir los campos de búsquedas en las respectivas tablas.

Por otra parte, también añadimos nuevos elementos a la hora de implementar las restricciones, ya que el operador IN viene a hacer un trabajo similar al OR, pero de una manera más sencilla, e inclusive más escalable en cierto sentido.

Para concluir, dimos un acercamiento a lo que es la proyección sobre las bases de datos, lo cual se basa en realizar la consulta evitando las repeticiones, o dicho de una mejor forma, la redundancia. Esto se logra por medio del operador GROUP BY, que es el más eficiente en dicha tarea, sin embargo, también mencionamos el operador DISTINCT que viene a realizar el mismo trabajo, pero con un costo mayor para la computadora.

La práctica no tuvo mayores complicaciones prácticas, ya que en general fue bastante sencilla al ser simplemente una ampliación de las pasadas.

#### Referencias

- Ramez, E., & Navathe, S. (2000). *Sistemas de Bases de Datos: Conceptos Fundamentales* (1st ed.). México: Pearson Educación.
- Ricardo, C., Campos Olguín, V., & Enríquez Brito, J. (2010). *Bases de datos*. México: Mcgraw-Hill Interamericana.
- Mannino, M. (2007). *Administración de Bases de Datos. Diseño y desarrollo de aplicaciones* (3rd ed.). México: McGraw-Hill Interamericana.