



Ejercicios de álgebra relacional y cálculo relacional.

1. Sobre las relaciones:

PROVEEDOR S(<u>CODPRO</u>, NOMPRO, STATUS, CIUDAD)
PIEZA P(<u>CODPIE</u>, NOMPIE, COLOR, PESO, CIUDAD)
PROYECTO J(<u>CODPJ</u>, NOMPJ, CIUDAD)
VENTAS SPJ(<u>CODPRO</u>, <u>CODPIE</u>, <u>CODPJ</u>, CANTIDAD, FECHA)

Realizar las siguientes consultas en Álgebra Relacional y en Cálculo Relacional Orientado a Tuplas y SQL:

- a) Encontrar los códigos de los proveedores que suministran alguna pieza a J1.
- b) Encontrar los suministros cuya cantidad supere las 100 unidades.
- c) Encontrar los nombres de proveedores, piezas y proyectos que se encuentren en la misma ciudad.
- d) Encontrar los nombres de las piezas suministradas por los proveedores de Londres.
- e) Encontrar todas las parejas de ciudades tales que la primera sea la de un proveedor y la segunda la de un proyecto entre los cuales haya algún suministro.
- f) Encontrar los códigos de las piezas suministradas a algún proyecto por un proveedor que se encuentre en la misma ciudad que el proyecto.
- g) Encontrar los códigos de los proyectos que tienen al menos un proveedor que no se encuentre en su misma ciudad.
- h) Mostrar todas las ciudades de donde proceden piezas y las ciudades donde hay proyectos.
- i) Mostrar todas las ciudades de los proveedores en las que no fabriquen piezas.
- j) Mostrar todas las ciudades de los proveedores en las que además se fabriquen piezas.
- k) Encontrar los códigos de los proyectos que usan una pieza que vende S1.
- 1) Encontrar la cantidad más pequeña enviada en algún suministro.
- m) Encontrar los códigos de los proyectos que no utilizan una pieza roja suministrada por un proveedor de Londres.
- n) Encontrar los códigos de los proyectos que tienen como único proveedor a S1.
- ñ) Encontrar los códigos de las piezas que se suministran a todos los proyectos de París.
- o) Encontrar los códigos de los proveedores que venden la misma pieza a todos los proyectos.
- p) Encontrar los códigos de los proyectos a los que S1 suministra todas las piezas existentes.
- q) Mostrar los códigos de los proveedores que suministran todas las piezas a todos los proyectos.

Resolver las siguientes consultas sólo en SQL:

- r) Crea una vista que muestre la media de piezas suministradas cada mes, ordenado por año y mes.
- s) Mostrar los códigos de aquellos proveedores que hayan superado las ventas totales realizadas por el proveedor 'S1'.
- t) Encontrar el nombre de aquellos proveedores que venden más de una pieza roja.
- u) Mostrar el proveedor y la cantidad total del que haya vendido más unidades totales de la pieza 'P1'.
- v) Dada la consulta: "Muestra los datos de las piezas y de los envíos de cada una de ellas realizados por el proveedor 'S1' ". Justifica qué técnica de acceso consideras que será más eficiente: Índices (y sobre que campos) o clúster (sobre qué tablas y usando qué clave).



2. Sobre las relaciones:

LISTA_BODA(REF#,DESCRIPCION,PRECIO) INVITACIONES(NOMBRE,DIRECCION,CIUDAD) CONFIRMAN(NOMBRE,NUMERO) RESERVA_REGALO(NOMBRE,REF#,FECHA)

Realizar las siguientes consultas en Álgebra Relacional y en Cálculo Relacional Orientado a Tuplas:

- a) Encontrar los regalos (descripción) que no han sido reservados.
- b) Encontrar la dirección de los invitados que confirman la asistencia de más de dos personas.
- c) Encontrar el nombre y la referencia del regalo más caro ya reservado.
 - 3. Se tiene una base de datos con la siguiente estructura:

HOMBRES(NomH, Edad) MUJERES(NomM, Edad) HSimM(NomH, NomM). El hombre NomH cae simpático a la mujer NomM. MSimH(NomM, NomH). La mujer NomM cae simpática al hombre NomH.

MATRIM(NomH, NomM). NomH y NomM están casados.

Realizar las siguientes consultas en Álgebra Relacional y en Cálculo Relacional Orientado a Tuplas:

- a) Hallar las parejas de hombres y mujeres que se caen mutuamente simpáticos, con edades entre 20 y 30 años y que no estén casados entre sí.
- b) Hallar las mujeres casadas a las que no cae simpático su marido.
- c) Hallar los hombres a lo que no les cae simpática ninguna mujer.
- d) Hallar las mujeres casadas a las que no les cae simpático ningún hombre casado.
 - 4. Se tiene una BD que almacena la información de una empresa de transporte de materiales de construcción con el siguiente esquema:

CONDUCTOR(<u>DNI</u>,NOMBRE,DIREC,PROV)
VEHICULO(<u>MATRICULA</u>,CARGA_MAX,FECHA_COMPRA)
RUTA(<u>RUTA#</u>,CIUDAD_SAL,CIUDAD_LLEG,KM)
VIAJE(<u>VIAJE#</u>,DNI,MATRICULA)
PROG_VIAJE(<u>VIAJE#</u>,RUTA#,DIA_SEM,HORA_SAL,HORA_LLEG)

Realizar las siguientes consultas en Álgebra Relacional y en Cálculo Relacional Orientado a Tuplas:

- a) Encontrar entre qué dos ciudades se realiza el viaje más largo.
- b) Listar los nombres de los conductores que hayan llevado todos los camiones de la empresa.
- c) Encontrar qué días de la semana se hacen viajes entre Granada y Sevilla por la mañana (antes de las 13h).
- d) Encontrar las rutas que se hacen todos los días de la semana, suponiendo que hay viajes todos los días.





5. Se tiene una BD con el siguiente esquema:

REPRESENTANTE(\underline{DNI} ,NOMBRE,DIREC,PROVINCIA) ZONA_REP(\underline{DNI} , COD_ZONA ,POBLACION,PROVINCIA) PEDIDOS(\underline{DNI} , COD_ART ,CANTIDAD,POBLACION) ARTICULO(COD_ART ,NOMBRE,COLOR,PROV_FAB)

Realizar las siguientes consultas en Álgebra Relacional y en Cálculo Relacional Orientado a Tuplas:

- a) Listar las provincias que son visitadas por todos los representantes.
- b) Encontrar los representantes que venden fuera de su provincia artículos fabricados en su provincia.
- c) Obtener las poblaciones de Granada que hayan superado los 50.000 euros de facturación y quién realizó el pedido.
- d) Mostrar las zonas que incluyen a una sola población.
- e) Encontrar el código del artículo vendido en mayor cantidad.
 - 6. Se tiene una BD sobre la información de un congreso con un esquema formado por las siguientes tablas:

$$\begin{split} & \text{INSCRIPCIONES}(\underline{INS\#}, \text{NOMBRE}, \text{PROCEDENCIA}) \\ & \text{SESIONES}(\underline{SES\#}, \overline{\text{TITULO}}, \text{COORD\#}) \\ & \text{ARTICULOS}(\underline{ART\#}, \text{TITULO}) \\ & \text{PROGRAMA}(\underline{SES\#}, \underline{ART\#}, \text{FECHA}, \text{HORA_INICIO}, \text{HORA_FIN}, \text{SALA}, \text{PONENTE\#}) \end{split}$$

Teniendo en cuenta que tanto los coordinadores como los ponentes han de estar inscritos en el congreso, resolver las siguientes consultas mediante Álgebra Relacional y mediante Cálculo Relacional Orientado a Tuplas:

- a) Mostrar los nombres de los ponentes que coordinan su propia sesión.
- b) Seleccionar los coordinadores que coordinan una única sesión.
- c) Mostrar el título de los artículos que se exponen en primer y último lugar.
 - 7. **Ejercicio resuelto (falsa división)** Sobre los datos del ejercicio 1, describir la consulta para "Encontrar los proveedores que suministran a todos los proyectos de su misma ciudad":

La consulta no se resuelve mediante una división, sino mediante el siguiente razonamiento:

- a) Encontramos todos los pares codpro, codpj que cumplan que son de la misma ciudad $\rho\left(\pi_{\text{codpro,codpj}} \ \left(\sigma_{\text{S.ciudad=J.ciudad}} \left(S \times J \right)\right) = S \ J$
- b) Encontramos los suministros (codpro,codpj) que cumplen que la ciudad del proveedor es la misma que la del proyecto

$$\rho (\pi_{\text{codpro,codpj}} (S \bowtie V \bowtie J)) = S \vee J$$

c) Si a SJ le quitamos SVJ quedarán los pares codpro, codpj que no cumplen la condición y, por tanto, los codpro que no cumplen la condición, si a todos los codpro les quitamos esos, quedarán los que sí la cumplen.

$$\pi_{\text{codpro}}$$
 (S) $-\pi_{\text{codpro}}$ (SJ – S V J)





En cálculo quedaría de la siguiente manera:

{ S1.codpro | s(S1) and not (exists J,S2,V) (j(J) and s(S2) and spj(V) and J.ciudad=S2.ciudad and V.codpro=S2.codpro and V.codpj=J.codpj and V.codpro=S1.codpro)};

```
En SQL:
```

```
SELECT S1.codpro FROM proveedor S1 WHERE NOT EXISTS (
   SELECT * FROM proveedor S2, proyecto J WHERE J.ciudad=S2.ciudad AND NOT
   EXISTS(
     SELECT * FROM ventas V WHERE V.codpro=S2.codpro and V.codpj=J.codpj and
      V.codpro=S1.codpro
   ))
También así:
```

```
SELECT S1.codpro FROM proveedor S1 WHERE NOT EXISTS (
   SELECT J.codpj FROM proyecto J WHERE J.ciudad=S1.ciudad
   MINUS
   SELECT V.codpj FROM ventas V, proyecto J1 WHERE V.codpro=S1.codpro
                              and J1.ciudad=S1.ciudad and V.codpj=J1.codpj
)
```