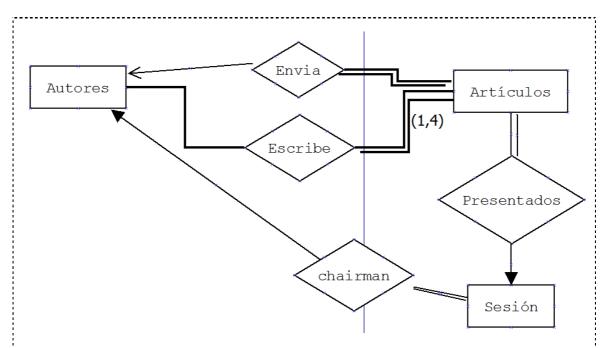
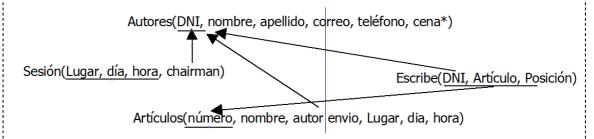
## Ficheros y Bases de Datos Curso 2012-2013 Primer Parcial. 26 de Junio de 2013

Nombre:
Se debe entregar esta hoja
1) (3,5 puntos) A partir de la información sobre la BD que se describe más abajo, se pide:
<ul> <li>a) (1,5 puntos) El esquema entidad-relación, incluyendo atributos clave, restricciones de cardinalidad y participación.</li> <li>b) (1 puntos) Pasar al modelo relacional haciendo uso de las transformaciones apropiadas</li> <li>c) (0,5 puntos) Indicar las restricciones de integridad referencial resultantes.</li> <li>d) (0,5 puntos) Indicar otras restricciones de integridad no reflejadas en el modelo relacional.</li> </ul>
En el congreso español de informática participan un gran número de investigadores enviando y presentando artículos. Las normas del congreso indican que:  - Un artículo debe tener un identificador, título, y debe ser firmado por entre uno y cuatro autores, unos de los cuales lo envía (main autor). Se debe conocer la posición de cada autor firmante (primero, segundo)  - Se organizan diferentes sesiones, cada una con una fecha, hora, lugar y un autor que la organiza (chairman). Todos los artículos deben ser presentados en una sesión.  - Los autores son identificados por su DNI, y debe conocerse su nombre, apellido, afiliación, correo electrónico, teléfono, y si asistirán a la cena de gala.  - Se premiará el mejor artículo de cada sesión.
A continuación se representa un posible diagrama E-R resultante:



El modelo relacional derivado del diagrama E-R anterior:



Otras restricciones de integridad no reflejadas en el modelo relacional son:

Las restricciones de participación:

Artículo tiene entre uno y cuatro autores

Restricciones de participación total en relaciones muchos a muchos: Un artículo tiene al menos un autor

Las posiciones de los autores en un mismo artículo son distintas

2) (4 puntos) Dado el siguiente modelo relacional Autores(<u>DNI</u>, nombre, apellido, ciudad, universidad) Escribe(<u>DNI</u>, artículo, posición, autorEnvio) La columna posición es de tipo entero y autorEnvio es de tipo CHAR(2) con valores 'SI' o 'NO'.

## Realizar las siguientes consultas SQL

 a) (0,5 puntos) Listar en orden alfabético de apellido y nombre los apellidos y nombres de los autores que son primeros autores de algún artículo. No usar subconsulta.

```
SELECT DISTICT apellido, nombre
FROM Autores A, Escribe E
WHERE A.DNI = E.DNI
AND posición = 1 )
ORDER BY 1,2
```

 b) (0,5 puntos) Listar en orden alfabético de apellido y nombre los apellidos y nombres de los autores que son primeros autores de algún artículo. Usar subconsulta no correlacionada.

```
SELECT apellido, nombre
FROM Autores
WHERE DNI IN (SELECT DNI
FROM Escribe
WHERE posición = 1)
ORDER BY 1,2
```

c) (0,5 puntos) Listar en orden alfabético de apellido y nombre los apellidos y nombres de los autores que son primeros autores de algún artículo. Usar subconsulta correlacionada..

```
SELECT apellido, nombre
FROM Autores A
WHERE EXISTS (SELECT *
FROM Escribe
WHERE DNI = A.DNI
AND posición = 1)
ORDER BY 1,2
```

 d) (0,5 puntos) Listar los apellidos y nombres de los autores junto a el número de artículos que han escrito. Deben aparecer primero los que más artículos han escrito.

```
SELECT apellido, nombre, count(*) AS NumArtículos
FROM Autores A, Escribe E
WHERE A.DNI = E.DNI
GROUP BY apellido, nombre
ORDER BY Numartículos DESC
```

e) (0,5 puntos) Listar el autor o autores que más artículos han escrito

```
SELECT apellido, nombre
FROM Autores A, Escribe E
WHERE A.DNI = E.DNI
GROUP BY apellido, nombre
HAVING COUNT(*) >= ALL (SELECT COUNT(*)
FROM Escribe
GROUP BY DNI
)
```

f) (0,5 puntos) Indicar los autores que nunca han sido autores de envío o que han escrito algún artículo en solitario.

```
SELECT apellido, nombre
FROM Autores
WHERE DNI NOT IN (SELECT autorEnvio
FROM Escribe)
UNION ALL

SELECT apellido, nombre
FROM Autores
WHERE DNI IN ( SELECT MAX(DNI)
FROM Escribe
GROUP BY artículo
HAVING COUNT(*) = 1
```

g) (0,5 puntos) No pueden haber artículos de más de 5 autores. Actualizar la base de datos.

```
DELETE FROM Escribe
WHERE artículo IN (SELECT artículo
FROM Escribe
GROUP BY artículo
HAVING COUNT(*)>5)
```

h) (0,5 puntos) Borrar los autores que no han escrito ningún artículo

```
DELETE FROM Autores
WHERE DNI NOT IN (SELECT DNI
FROM Escribe)
```

## 3) (2,5 puntos) Dado el esquema de relación Escribe (<u>DNI, artículo,</u> posición, nombre, apellido, autorEnvio)

- a) (0,5 puntos) Dar un conjunto minimal de dependencias funcionales, sabiendo que en la lista de restricciones tenemos que:
  - Cada artículo tiene un único autor de envío

## - DNI→ nombre, apellido

```
S = { DNI, artículo → posición
    DNI → nombre
    DNI → apellido
    artículo → autorEnvio
}
```

b) (0,5 puntos) ¿En qué forma normal está Escribe?.

Envio está en 1FN. No está en 2FN porque hay DF incompletas

c) (0,5 puntos) Encuentra la 3FN de Escribe, subrayando las claves primarias.

```
Escribe(<u>DNI</u>, <u>artículo</u>, posición)
Autor(<u>DNI</u>, nombre, apellido)
Artículos(<u>artículo</u>, autorEnvio)
```

d) (0,5) Encuentra la FNBC de Escribe.

Igual que la 3FN

- e) (0,25 puntos) Describe que es una descomposición sin pérdida.
- (0,25 puntos) ¿Cómo se puede comprobar que una descomposición es sin pérdida?.

Una descomposición  $D=\{R_1,\ldots,R_m\}$  del esquema R presenta la propiedad de reunión no aditiva (sin pérdida) con respecto al conjunto de dependencias funcionales S sobre R si para todo estado de la relación r de R que satisfaga S, se cumple

$$(\pi_{R1}(r), \ldots, \pi_{Rm}(r)) = r$$

Una descomposición  $D=\{R_1,\ R_2\}$  del esquema R presenta la propiedad de reunión no aditiva con respecto al conjunto de dependencias funcionales S sobre R si y sólo si se cumple alguna de las dos condiciones siguientes:

$$((R_1 \cap R_2) \rightarrow (R_1 - R_2)) \in S^+$$

O bien

$$((R_1 \cap R_2) \rightarrow (R_2 - R_1)) \in S^+$$