



AMPLIACION DE BASE DE DATOS

Examen Final Convocatoria Extraordinaria de 2021

→ (para todos los ejercicios: es una posible solución, hay otras variaciones que son también correctas)

EJERCICIO 1 (2 puntos)

(explica los conceptos que uses en las respuestas)

- a) Qué condiciones debe cumplir una tabla para estar en 3ª Forma Normal (FN)

----- SOLU -----

Consulta teoría para explicación :

Toda DF $X \rightarrow Y$ cumple: x e SC o Y parte CC (no DFs transitivas)

- b) b.1).- Escribe un ejemplo de una tabla con 5 filas que esté en 3ª FN, explicando por qué está en 3FN basándote en los valores que has dado. La tabla debe tener dos atributos como clave primaria y otros dos atributos más: A, B, C, D y los posibles valores para A: a1, a2,... , etc.; para B: b1, b2,...; para C: c1, c2,...; y para D: d1, d2,...

----- SOLU ----- : cumple a) .

Consulta teoría para explicación del razonamiento

<u>A</u>	<u>B</u>	C	D
a1	b1	c1	d1
a1	b2	c2	d2
a2	b1	c3	d3
a2	b2	c4	d4
a3	b4	c5	d5

- b.2).- Escribe un ejemplo de la misma tabla con 5 filas que esté en 2ª FN, explicando qué *ha cambiado* para *no* estar en 3FN, basándote en los valores que has dado.

----- SOLU -----

Consulta teoría para explicación del razonamiento : hay DF trans: $AB \rightarrow C \rightarrow D$

<u>A</u>	<u>B</u>	C	D
a1	b1	c1	d1
a1	b2	c2	d2
a2	b1	c3	d3
a2	b2	c4	d4
a3	b4	c5	d5

- c) ¿Cuando normalizamos una tabla, qué dos propiedades son deseables mantener?

----- SOLU -----

Consulta teoría para explicación de las dos propiedades

- Que no se pierden la DFs
- Re-uniones no aditivas o sin pérdida:
 - Descomposición sin pérdida de info. de integridad (mantenida por claves)
 - Reuniones no aditivas (no generar filas/tuplas falsas)

**EJERCICIO 2 (3 puntos)**

Tenemos creada una colección llamada `Comics`, dentro de la BD llamada `exaDB` cuyos documentos (uno para cada Título de comic) tienen los siguientes campos (no todos tiene todos los campos):

Categoría: (del comic). *Soporte*: (cómo se publica). *Autor*. *Título*. *Puntuación* (de 0 a 20). *Precio*. *Propiedades* (es una lista cuyos elementos pueden ser diferentes para cada Título)

- a) Escribe un solo `update`, para actualizar todos los documentos que cumplan las condiciones siguientes: *Categoría* = `mangaShojo`. *Soporte* = `webAbierto`. *Autor* = `Ikeyamada`. *Título* = `Moe Kare`. Los *cambios* a realizar cuando se cumplen esas condiciones son: *Puntuación* = 8. *Precio* = 0. y las *Propiedades* son dos: *protagonista* = `Hikaru`, *totalCapítulos* = 34. Si **no existe** ningún documento que cumpla esas condiciones, no se actualiza nada.

----- SOLU -----

```
db.comics.update(
  { $and: [{Categoria: "mangaShojo"},
           {Soporte: "webAbierto"},
           {Autor: "Ikeyamada"},
           {Titulo: "MoeKare"}] } ,
  { $set: { Puntuacion: 8, Precio: 0,
            Propiedades: {protagonista: "Hikaru", totalCapitulos: 34}
        },
    { upsert: false}, {multi: true} )
```

- b) Escribe una sola `aggregate` que calcula cuántos capítulos hay en cada *categoría* para los comics con puntuación entre 9 y 20, ambos incluidos. Y muestra el resultado para cada *categoría*: su nombre, el total de capítulos y cuántos comics (documentos).

----- SOLU ----- (hay otras soluciones)

```
db.comics.aggregate([
  { $match: { "Puntuacion": { $gte: 9, $lte: 20 } } },
  { $group: { _id: "$Categoria", /* si null todas las categorías juntas*/
             totCapitulos: { $sum: "$Propiedades.totalCapitulos" },
             totalComics: { $sum: 1 } } } ])
```

- c) Escribe una solo `find` que, aplicando una *función*, actualiza solo los Comics que contienen el campo *Precio* del siguiente modo: si tienen puntuación menor o igual a 7 y el total de capítulos es menor que 4, entonces añade un atributo *Interés* con valores “bajo, corto”. Si tienen puntuación mayor de 7 y total de capítulos mayor de 20 añade el atributo *Interés* con valores “mucho, largo”, y, además, incrementa su precio un 20%. En cualquier otro caso, añade el atributo *Interés* con valores “regular, medio”.

----- SOLU ----- (hay otras soluciones)

```
db.comics.find({Precio:{ $exists: true}}).forEach( function (myDoc) {
  if (myDoc.Puntuacion <= 7 &&
      myDoc.Propiedades.totalCapitulos < 4)
    { myDoc.Interes = "bajo corto"; }
  else if (myDoc.Puntuacion > 7 &&
           myDoc.Propiedades.totalCapitulos > 20)
    { myDoc.Interes = "mucho largo";
      myDoc.Precio = myDoc.Precio * 1,20; }
    /* línea anterior opcional si dices que son gratis */
  else
    myDoc.Interes = "regular medio";
  db.comicX.save(myDoc); }
);
```



EJERCICIO 3 (5 puntos)

Tenemos este esquema relacional para enviar, desde el usuario actual, avisos a todos los alumnos (usuarios) de ABD:

ALL_USERS(**USERNAME**, **Número_ID**, **FechaCreacion**) tabla del sistema con todos los usuarios
BandejaEntrada_XXXXX(**usuarioOrigen**, **mensaje**, **fecha**): emails recibidos por XXXXX
paraEnviar(**mensaje**, **longitud**): **mensajes pendientes** para enviar a **todos los usuarios**
La tabla **paraEnviar** se asume ya creada antes de empezar
Historico(**usuarioOrigen**, **mensaje**, **fecha**, **usuarioDestino**): una sola tabla ya creada

→ Cada alumno tiene una tabla **paraEnviarA** con los mensajes de aviso y otra **BandejaEntrada_XXXXX**, en la cual **XXXXX** es el nombre del usuarioOrigen, que es del alumno que ejecuta el procedimiento. Así que usaremos “alumno” y “usuario” *indistintamente*. Como no sabemos el nombre del usuario lo represento en el enunciado con XXXXX, igual que con YYYYY, aunque en las tablas debe aparecer su nombre concreto real.

a) Hacer un procedimiento, en PL/SQL llamado *gestionAvisos* que incluya los siguientes pasos y transacciones :

- Crear una tabla **BandejaEntrada_XXXXX** , donde XXXXX es el nombre de usuario que ejecuta el proc. (función USER). La PK tiene todos los atributos. Solo se debe crear esta tabla si **no** existía. Si ya existe, se salta este paso.

- Terminar transacción.

- Para cada alumno YYYYY que sea de la asignatura ABD, que será el usuario destino (es el USERNAME que está en la tabla **ALL_USERS** y el nombre usuario debe empezar por “ABD”):

- (debe haber terminado la transacción anterior) Empezamos transacción. Usar el nivel aislamiento adecuado para que ninguna otra transacción vea las actualizaciones hasta que termine esta transacción.
- Enviamos todos los mensajes pendientes al alumno YYYYY, siguiendo estos pasos:
 - o Hacemos lo necesario para que nadie modifique tabla **BandejaEntrada_YYYYY** mientras hacemos el proceso
 - o Recorremos la tabla **paraEnviarA**, donde para **cada fila**, enviamos el mensaje de este modo:
 - Insertar el mensaje en la tabla **BandejaEntrada_YYYYY** donde YYYYY debe ser el nombre usuario destino. La fecha es la actual del ordenador (variable sysdate).
 - o Si llevamos creados más de 1.000 mensajes (en total con todos los usuarios ya tratados), deshacemos lo hecho de este YYYYY. Además terminamos todo el procedimiento.
 - o En caso contrario, liberamos la tabla **BandejaEntrada_YYYYY**, terminamos transacción y seguimos con el siguiente alumno YYYYY.

- No gestiones las excepciones.

```
create or replace PROCEDURE GestionAvisos AS --- EXTRA-21 EJ3-a--PLSQL
estaCreada INT;
numensa INT := 0;
usuarioEjecutor CHAR(30);
CURSOR cursor_usuarios IS
    select USERNAME from ALL_USERS where username like 'ABD%' and username <> USER;
BEGIN
usuarioEjecutor := USER;

    -- Comprueba si está creada la tabla de ese usuario
EXECUTE IMMEDIATE 'BEGIN SELECT COUNT(*) INTO estaCreada
    FROM BandejaEntrada_' || RTRIM(usuarioEjecutor) || ' ; END;' ;

    -- Si no está creada, la crea
IF estaCreada = 0 THEN
EXECUTE IMMEDIATE 'CREATE TABLE BandejaEntrada_' || RTRIM(usuarioEjecutor) || '(
    usuarioOrigen CHAR(30) NOT NULL,
    mensaje VARCHAR(200),
    fecha DATE,
    CONSTRAINT pk_bandeja_' || RTRIM(usuarioEjecutor) || '
    PRIMARY KEY(usuarioOrigen,mensaje,fecha))';
END IF;
```



```
FOR alumnoYYYYY in cursor_usuarios
LOOP
    -- Comienza transacción para cada alumno YYYYY
    set transaction isolation level SERIALIZABLE;
    -- también habría que poner el nombreYYYYY. delante de BandejaEntrada_
    EXECUTE IMMEDIATE 'BEGIN LOCK TABLE BandejaEntrada_' || RTRIM(alumnoYYYYY) ||
        ' IN EXCLUSIVE MODE END;';

    -- Enviando todos los mensajes al alumno YYYYY
    FOR envio in (select * from paraEnviarA)
    LOOP
        EXECUTE IMMEDIATE
            'BEGIN -- también habría que poner el nombreYYYYY. delante de BandejaEntrada_
            INSERT INTO BandejaEntrada_' || RTRIM(alumnoYYYYY) ||
                ' VALUES (usuarioEjecutor, envio.mensaje, sysdate);

            END;'; ;
        numensa := numensa + 1;
        IF numensa > 1000 THEN ROLLBACK ; exit; END IF; -- sale del LOOP interno
    END LOOP;
    --- Envio a YYYYY

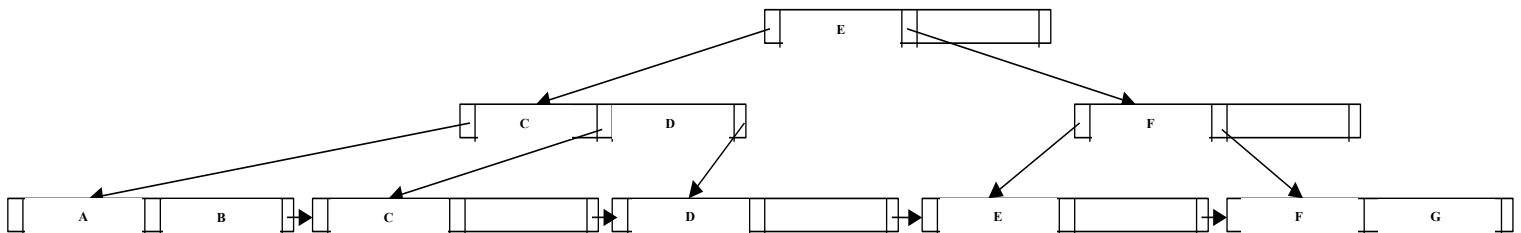
    commit;
    IF numensa > 1000 THEN exit; END IF; -- sale del LOOP externo

END LOOP;
--- alumnoYYYYY
END;
```

b) En este apartado usamos un usuario concreto, el ABD12345: escribe un trigger **TriggerHIST_ABD12345** para que, en caso de inserción en la tabla **BandejaEntrada_ABD12345**, se incluya una fila en una tabla **Historico** ya creada, cuyo **usuarioDestino** es **ABD12345**. Si la inserción en **BandejaEntrada_ABD12345** se deshace en el procedimiento de (a), la fila en **Historico** debe deshacerse también.

```
----- TRIGGER APARTADO b)
create or replace TRIGGER triggerHIST_ABD12345
AFTER INSERT ON BandejaEntrada_ABD12345
FOR EACH ROW
BEGIN
    INSERT into Historico VALUES
        (:new.usuarioOrigen, :new.mensaje, :new.fecha, 'ABD12345');
END;
```

c) Dado el árbol B+ de un índice de claves alfabéticas, mostrado en la figura, dibuja como queda el árbol después de borrar la clave con valor “E”.



SOLUCION

