# Preguntas teóricas de parciales de

# promoción

Este es un recopilatorio de preguntas tomadas en los teóricos de promoción, tienen su respuesta correcta abajo

# Modelado de datos

1

El diseño conceptual de una BD

Seleccione una:

a. Está condicionado por el Tipo de DBMS a utilizar

b. Está condicionado por el DBMS específico a utilizar

c. Aplica reglas compatibles con una Base de Datos Relacional

d. Se realiza para Bases de Datos sin importar su tamaño 

e. Algunas de las anteriores

f. Ninguna de las anteriores

## Respuesta correcta

La respuesta correcta es: Se realiza para Bases de Datos sin importar su tamaño

# Justificación:

El modelo conceptual no está condicionado por el tipo de dbms a utilizar, ya que es independiente de ese tipo, el modelo que está condicionado por eso es el modelo lógico. Tampoco está condicionado por el dbms específico a utilizar ya que es independiente del mismo, es un modelo genérico de la base de datos, no piensa en el tipo de dbms ni en el dbms específico que se va a utilizar, el dependiente del mismo es el modelo físico. Al ser independiente del tipo de dbms a utilizar, no aplica reglas compatibles con una base de datos relacional, ya que es un diseño más general de la bd. El tamaño de la base de datos no afecta a la hora de diseñar el modelo conceptual de la misma.

| Un atributo polivalente  Seleccione una:  a. Puede ser identificador  b. Puede ser un atributo compuesto   c. Debe estar en una entidad  d. Todas las anteriores  e. Algunas de las anteriores  f. Ninguna de las anteriores  Respuesta incorrecta.  La respuesta correcta es: Algunas de las anteriores |   |
|--|---|
| <ul> <li>a. Puede ser identificador</li> <li>b. Puede ser un atributo compuesto X</li> <li>c. Debe estar en una entidad</li> <li>d. Todas las anteriores</li> <li>e. Algunas de las anteriores</li> <li>f. Ninguna de las anteriores</li> </ul> Respuesta incorrecta.                                    | Un atributo polivalente   |
| Respuesta incorrecta.  | <ul> <li>a. Puede ser identificador</li> <li>b. Puede ser un atributo compuesto ×</li> <li>c. Debe estar en una entidad</li> <li>d. Todas las anteriores</li> <li>e. Algunas de las anteriores</li> </ul> |
|  |   |
|  |   |

Un atributo polivalente no puede ser identificador ya que estos son si o si monovalentes obligatorios , puede ser un atributo compuesto porque los mismos pueden ser polivalentes y opcionales. Debe estar en una entidad porque representan una característica de las mismas, no están en una relación porque los atributos de las mismas no pueden tener múltiples valores, ya que este define una característica de una relación entre 2 o más entidades, si puede darse el caso de que un atributo de una relación sea nulo.

3.

| Un esquema físico que se encuentra en segunda forma normal, para estar en tercera forma normal necesita: |
|--|
| Seleccione una:  a. que no haya dependencias de boyce codd   |
| b. que no haya dependencias multivaluadas  |
| <ul><li>c. que no haya dependencias transitivas </li><li>d. ninguna de las anteriores</li></ul>          |
|  |

## Respuesta correcta

La respuesta correcta es: que no haya dependencias transitivas

Pues eso, las dependencias boyce Codd sería lo necesario para que esté en BCNF no 3NF y que no haya dependencias multivaluadas es para que esté en 4NF

| Una clave secundaria en el modelo físico                             |
|--|
| Seleccione una:  |
| o a. Fue identificador en el modelo lógico                           |
| b. Fue identificador en el modelo conceptual                         |
| o. Fue clave candidata cuando se generó una tabla                    |
| O d. Identifica un único registro en una de las tablas donde aparece |
| e. Todas las anteriores  |
| f. Algunas de las anteriores   |
| og. Ninguna de las anteriores  |
|  |
| Respuesta incorrecta.  |
| La respuesta correcta es: Ninguna de las anteriores                  |
|  |
|  |

Las claves secundarias son utilizadas para establecer un nexo entre estructuras, son claves primarias de otras tablas, eso quiere decir que no es un identificador del modelo lógico ni del conceptual, tampoco era una clave candidata cuando se generó una tabla, porque no se usa para identificar una tabla.

5.

Indique cual característica corresponde a un esquema lógico

Seleccione una:

a. Es independiente del tipo de DBMS

b. Es independiente de un DBMS específico

c. Es dependiente de un DBMS específico

d. Algunas de las anteriores

e. Ninguna de las anteriores

# Respuesta incorrecta.

La respuesta correcta es: Es independiente de un DBMS específico

Los esquemas lógicos no son independientes del tipo de dbms ya que son una versión más detallada del modelo conceptual, por lo que él mismo ya contempla el tipo de dbms que se va a utilizar, ya que el tipo de conversiones del modelo conceptual al lógico pueden variar según el tipo de dbms a utilizar, no es dependiente de un dbms específico, ya que eso se aplica a la hora de hacer el modelo físico de una base de datos, no el modelo lógico.

6.

Sean tres entidades A, B y C y tres relaciones R1, R2 y R3. A y B relacionados a partir de R1 con una relación muchos a muchos, A y C relacionados a partir de R3 con un relación muchos a muchos, por ultimo, B y C relacionados a partir de R2 con una relación muchos a muchos. El ciclo formado en el modelo conceptual debe ser tratado cuando se convierte al modelo logico. Entonces:

Seleccione una:

a. el ciclo genera redundancia, por ende debe ser quitado del modelo logico

b. el ciclo genera redundancia, por ende puede ser quitado del modelo logico

c. el ciclo no genera redundancia

d. no tengo datos suficientes para resolver el ejercicio

La respuesta correcta es: el ciclo no genera redundancia

Al ser relaciones muchos a muchos, no se puede llegar de forma clara de una entidad a otra, es decir, no puede desde A – B saber los A que pertenecen a C. Es un ciclo que no presenta redundancia, por lo que no se quita del modelo lógico.

Referencia: Ejemplo 3-4 del drai

7.

Una relación uno a muchos con cobertura total del lado de uno y parcial del lado de muchosdel modelo lógico, cuando se pasa al modelo físico

Seleccione una:

a. Siempre se convierte en tabla

b. Nunca se convierte en tabla

c. Depende el DBA de la BD convertirla o no en tabla

d. Se convierte en tabla en función de lo que decida el diseñador ×

Respuesta incorrecta.

La respuesta correcta es: Nunca se convierte en tabla

A (1,1) relación (0,n)B es decir que A va a tener una tabla con el id de B. No se convierte en tabla porque en ese tipo de relaciones no es necesario convertirlo en una tabla, se puede simplemente añadir el campo identificador del lado de muchos al lado de uno.

| Una clave candidata en el modelo físico        |
|--|
| Seleccione una:                                |
| a. Fue identificador en el modelo lógico       |
| b. Fue identificador en el modelo conceptual   |
| c. Puede estar formada por dos o más atributos |
| O d. Identifica un único registro de la tabla  |
| e. Todas las anteriores                        |
| ⊚ f. Algunas de las anteriores 🗙               |
| O g. Ninguna de las anteriores                 |
|  |
| Respuesta incorrecta.                          |
| La respuesta correcta es: Todas las anteriores |

Una clave candidata en el modelo físico va a ser una clave unívoca del modelo conceptual y lógico, es decir que fue efectivamente un identificador en el modelo lógico, y fue un identificador en el modelo conceptual, los identificadores pueden ser compuestos, es decir que una clave candidata puede estar formada por dos o más atributos, y como es una clave unívoca, no se repite, entonces identifica un único registro de la tabla. Por lo tanto la respuesta es todas las anteriores.

9.

# Un atributo que es identificador Seleccione una: a. Puede ser monovalente b. Puede ser polivalente c. Puede tener cardinalidad mínima >= 0 d. Puede tener cardinalidad mínima igual a 1 e. Algunas de las anteriores f. Ninguna de las anteriores ✓

# Respuesta correcta

La respuesta correcta es: Ninguna de las anteriores

Los atributos identificadores deben ser si o si monovalentes obligatorios, no pueden ser monovalentes sino que deben serlo, no pueden ser polivalentes porque no se puede identificar algo por n valores distintos. No puede tener cardinalidad 0 porque no se puede identificar algo por nada y no puede tener más de un valor.

| Un esquema físico que no tiene dependencias transitivas esta en:  |
|---|
| Seleccione una:  a. 1FN  b. 2FN  c. 3FN  d. BCNF  e. 4FN  f. 5FN  g. Todas las anteriores  h. Algunas de las anteriores  i. Ninguna de las anteriores |
|   |
| Respuesta incorrecta.  La respuesta correcta es: Ninguna de las anteriores  |
|   |

La respuesta es ninguna de las anteriores porque no hay forma de determinar si el modelo físico cumple con las condiciones para estar en alguna de las normalizaciones. Esto se debe a que puede ser no normal y no tenerlas, o estar en primera forma y no tenerlas, y así.

# 11.

# Un atributo derivado Seleccione una: a. Puede tener carnalidad minima 1 b. Puede tener cardinalidad minima 0 c. Puede tener carnalidad máxima N d. Todas las anteriores e. Algunas de las anteriores f. Ninguna de las anteriores Respuesta incorrecta. La respuesta correcta es: Algunas de las anteriores

No estoy seguro, pero creo que un atributo derivado puede ser un atributo polivalente, pero no puede ser nulo, ya que el mismo se utiliza para obtener información particular sin contabilizar la cantidad de relaciones, por lo que el que sea nulo no tiene sentido.

| Una  | clave primaria de una tabla   |
|------|---|
| Sele | eccione una:  |
|      | a. puede ser un identificador del modelo logico                     |
|      | b. puede ser un autoicremental que se define sobre el modelo físico |
|      | c. Puede ser una clave foranea                                      |
| -    | d. Todas son correctas 🗶  |
|      | e. Algunas de las anteriores con correctas                          |
|      | f. ninguna opción es correcta                                       |
|      |   |
| Res  | puesta incorrecta.  |
| Lar  | espuesta correcta es: Algunas de las anteriores con correctas       |

Una clave primaria de una tabla en el modelo físico puede ser un identificador del modelo lógico, así como puede ser un autoincremental que se define sobre el modelo físico, lo que no puede es ser una clave foránea ya que las claves foráneas son atributos que son CP en otras tablas. Una clave foránea sirve para establecer un nexo entre 2 estructuras, es una clave secundaria.

# 13.

# Un identificador Seleccione una: a. Puede ser un atributo cualquiera de una entidad b. Puede estas compuesto solamente por un atributo c. Puede ser un atributo compuesto, que sea polivalente d. Todas las anteriores son validas e. Algunas de las anteriores son validas f. Ninguna de las anteriores son validas

# Respuesta correcta

La respuesta correcta es: Puede estas compuesto solamente por un atributo

El atributo identificador de una entidad debe ser si o si un atributo que no se repita, debe ser algo unívoco. Tampoco puede ser polivalente, porque no se puede identificar algo por n valores distintos.

# 14.

| Si se diseña una BD siguiendo el esquema propuesto en DBD: 1. generar el modelo conceptual, 2. generar el modelo lógico y 3. generar el modelo físico. La BD resultante estará probablemente en: |
|--|
| Seleccione una:  |
| O a. 1FN O b. 3FN  |
| O c. 4FN   |
| O d. Todas las anteriores  |
| O e. Algunas de las anteriores   |
|  |
| Respuesta incorrecta.  |
| La respuesta correcta es: Algunas de las anteriores  |

Puede estar en tercera forma normal y consecuentemente estar en 1FN, porque para estar en 3FN debe estar en 2FN y para estar en 2FN puede estar 1FN, no está en 4FN porque nosotros aprendimos a modelar de forma que en el modelo físico no nos queden atributos polivalentes, dependencias parciales y dependencias transitivas, ya después es decisión del diseñador seguir normalizando para llegar a BCNF y luego a 4FN.

# 15.

| Sea una relación R entre dos entidades A y B. La relación tiene cardinalidad uno a uno obligatoria de ambos lados. | Cuando se convierte el modelo de conceptual a logico |
|--|--|
| Seleccione una:  |  |
| a. La relación debe quitarse del modelo  |  |
| <ul> <li>b. La relación puede quitarse del modelo</li> </ul>   |  |
| o. La relación quedara en el modelo dependiendo de la opinión del diseñador de la BD                               |  |
| d. La relación queda en el modelo   ✓  |  |
|  |  |
|  |  |
| Respuesta correcta   |  |
| La respuesta correcta es: La relación queda en el modelo   |  |

No atenta contra la minimalidad ni contra la redundancia, por lo que no hay razón para quitarla del momento, tampoco puede quitarse porque perdería coherencia el modelo.

| Una relación ternaria entre las entidades A, B y C de modo que A tiene cardinalidad (0,N), B (1,N) y C (1,1). Cuando se pasar la relación al modelo fisicio |
|---|
|   |
| Seleccione una:   |
| a. Se convierte en tabla  |
| O b. Puede convertirse en tabla   |
| C. No se convierte en tabla   |
| O d. Depende de la decision que tome el diseñador   |
| O e. Depende de la decision que tome el DBA   |
|   |
| Respuesta incorrecta.   |
| La respuesta correcta es; Se convierte en tabla   |
| La respuesta correcta es, se convicte en tasia  |

Se convierte en tabla porque presenta una relación muchos a muchos, y en esos casos se transforma en una tabla, la tabla relación tendrá el id de que cada tabla que relaciona y su propio id como clave primaria.

17.

Cuando un modelo conceptual de datos es legible, entonces:

Seleccione una:

a. Es facil de mantener

b. Es facil de actualizar

c. no es redundante

d. Todas las anteriores

e. Algunas de las anteriores

f. Ninguna de las anteriores

# Respuesta incorrecta.

La respuesta correcta es: Algunas de las anteriores

Que un modelo sea legible quiere decir que es fácil de actualizar y mantener, ya que el hecho de que sea legible quiere decir que se entiende, facilitando su mantenimiento y su actualización ante los requerimientos cambiantes. El ser redundante o no tiene que ver con el concepto de minimalidad de una base de datos, y que algo sea legible y fácil de entender no quiere decir que no pueda presentar información repetida, es decir una bd puede ser legible y redundante, quizás por algún atributo derivado, y esas cosas.

# **Consultas**

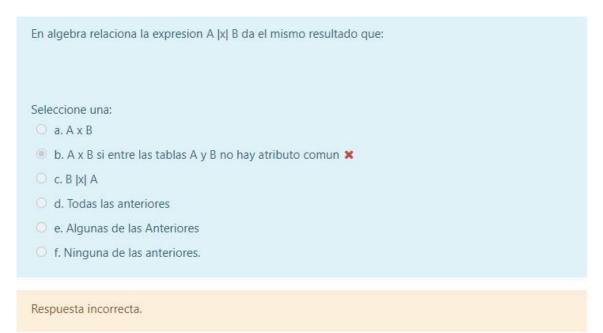
Estas no muestran cuál es la respuesta correcta, así que es más difícil

1.

| Cual de las siguientes sentencias no corresponde al DDL de SQL |
|--|
| Seleccione una:  |
| a. CREATE DATABASE   |
| O b. CREATE TABLE  |
| C. DROP TABLE  |
| Ø d. UPDATE TABLA   ✓  |
| O e. ALTER TABLE   |
|  |
| Respuesta correcta   |

La sentencia update corresponde al DML de SQL, no al DDL

2.



La respuesta correcta es  $B \mid x \mid A$ , el producto natural no puede realizarse si A y B no tienen atributos en común, para que A x B de el mismo resultado hay que seleccionar a la tabla resultante las filas cuyo atributo A sea igual al atributo B.

| La clausula IN  |
|---|
| Seleccione una:   |
| <ul> <li>a. Permite controlar la existencia de un elemento particular dentro de un conjunto </li> </ul> |
| b. Permite controla la existencia de elementos dentro de un conjunto                                    |
| C. Es una cláusula de deficion de datos   |
| O d. Todas las anteriores son correctas   |
| e. Algunas de las anteriores son correctas  |
|   |
| Respuesta correcta  |

No es una cláusula de definición de datos, es de manipulación de datos, y lo que permite controlar la existencia de elementos dentro de un conjunto es la cláusula EXIST.

4.

```
Suponga que tiene las tablas

Alumnos = (idalumno, nombre, edad)

Materias = (idmateria, nombre, año)

Inscribe = (idalumno, idmateria, nota).

Indique cual sentencia AR muestra al alumno que aprobó materias
( como referencia: P proyección, S selección, I intersección, R renombre, )

Seleccione una:

a. P alumnos.nombre(S nota >= 4(alumnos |x| inscripciones |x| materias))

b. P nombre(S nota >= 4(alumnos |x| inscripciones |x| materias))

c. P nombre(S nota >= 4(alumnos |x| inscripciones))

d. P alumnos.ombre(S nota >= 4(alumnos |x| inscripciones))

e. Algunas de las anteriores ✓
```

# Respuesta correcta

La sentencia a es correcta, ya que muestra el nombre de los alumnos que se anotaron a materias con nota mayor o igual a 4 , la b está mal porque no distingue a qué atributo nombre se refiere, si al de materias o al de alumnos. La c está bien porque muestra el nombre de cada alumno cuyas inscripciones tengan nota mayor o igual a cuatro, y la última está bien por la misma razón, la única diferencia es que aclara que está usando el campo nombre de alumnos.

| Dadas las siguiente tablas   |
|--|
| Naves (idnave, nroserie, idcia, cant_max_pasajeros) Companías (idcia, nombre, idpais) Paises ( idpais, nombre) |
| Que devuelve la siguiente consulta:  |
| SELECT idcia, count(*)   |
| FROM naves, companias  |
| WHERE pais.nombre="Italia" and. naves.idcia=companias.idcia  |
| GROUP BY companias.nombre  |
|  |
| Seleccione una:  |
| a. Cantidad de naves por cada companía   |
| O b. Cantidad de naves por cada companía de Italia   |
| o c. Cantidad de naves de companias italianas  |
| O d. Cantidad de tuplas de la tabla Naves de las companías italianas   |
| O e. Todas las anteriores  |
| Of. Algunas de las anteriores  |
|  |
|  |
| Pernuerta correcta   |
|  |

La respuesta es ninguna porque la consulta está mal, ya que no hay forma de saber el campo país.nombre porque no hizo producto cartesiano con esa tabla. Para obtener a deberías no filtrar por país.nombre, para obtener b deberías hacer un join con país, la d es lo mismo que la a.

6.

```
Dadas las siguiente tablas
Aviones (idavion, nroserie, idmodelo, idempresa, cantidad_asientos)
Empresas (idempresa, nombre, id pais)
Marcas (idmarca, nombre, idpais)
Modelos (idmodelo, nombre, idmarca)
Paises (idpais, nombre)
Cual de las siguientes consultas SQL tiene error.
Seleccione una:
  a. SELECT e.idempresa, AVG( cantidad_asientos )
   FROM aviones a INNER JOIN empresas e ON (a.idempresa = e.idempresa)
   GROUP BY e.idempresa
 b. SELECT COUNT( DISTINCT (e.idempresa ) )
   FROM aviones a INNER JOIN empresas e ON (a.idempresa = e.idempresa)
   WHERE a.id marca = 10 x
  c. SELECT e.nombre, COUNT( * )
   FROM aviones a INNER JOIN empresas e ON (a.idempresa = e.idempresa)
   WHERE e.idpais = 4
   GROUP BY e.idempresa
   HAVING SUM(e.cantidad_asientos ) > 10000
  d. SELECT e.nombre, COUNT(*)
   FROM aviones a INNER JOIN empresas e ON (a.idempresa = e.idempresa)
   WHERE a.idmodelo > 9
   HAVING SUM(e.cantidad_asientos) > 10000
 Respuesta incorrecta.
```

No tengo idea, tiene errores de ortografía, y la b al parecer no es.

CREO que la que tiene el error es la a porque no especifica de qué tabla es la cantidad de asientos...

7.

Si en una consulta SQL se utiliza la clausula UNION

Seleccione una:

a. Se debe usar una función de agregación

b.
Se debe utilizar un INNER JOIN en el FROM

c. Se controla que un conjunto contenga un elemento que no pertenece al otro conjunto

d. Todas las anteriores

e. Algunas de las anteriores

f. Ninguna de las anteriores ✓

## Respuesta correcta

Para la cláusula UNION no hace falta usar funciones de agregación, tampoco es obligatorio tener un inner join en el FRom y no controla que un conjunto contenga un elemento que no pertenece a otro conjunto porque la cláusula Union genera una tabla con todos los elementos de la tabla 1 o la tabla 2.

8.

Una sentencia de DDL en SQL

Seleccione una:

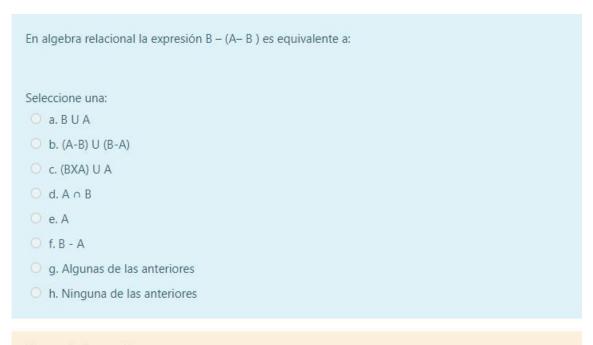
a. Siempre debe tener una cláusula Select
b. Siempre debe tener una cláusula Where
c. Siempre debe tener una cláusula From
d. Debe contener una cláusula CREATE TABLE
e. Algunas de las anteriores

f. Ninguna de las anteriores ✓

# Respuesta correcta

Una sentencia DDL no debe tener siempre una cláusula Select, where form o créate, select, where y from son sentencias de DML no DDL y no siempre puede ser una sentencia Create sino que puede ser drop o alter dependiendo de que se quiera hacer.

9.



Respuesta incorrecta.

La respuesta correcta es ninguna de las anteriores, por que? Porque A – B te deja con las filas de A que no están en B, y B – ese resultado te da B, porque como el resultado no tiene filas compartidas con B no se resta ninguna fila.

B U A te da todas las filas de A y B ( no da B ),

A – B U B – A te da todas las filas de A que no están en B y todas las filas de B que no están en A,

B x A U A no da B

A intersección B da todas las filas que aparecen tanto en A como en B

A sería si fuese A - (B - A)

B – A da B sin filas compartidas con A. La expresión da B entero.

10. Una función de agregación

# a. Opera sobre un conjunto de tuplas obteniendo un resultado de acuerdo a la operación indicada

- b. Opera sobre una tupla específica.
- c. Cuando opera sobre una tupla específica puede ponerse en el where.
- d. Puede aparecer en el Group By.
- e. Hay más de una verdadera.
- f. Son todas falsas.

Operan sobre un conjunto, no pueden aparecer en el where.

- 11. La Cláusula DELETE
- a. Elimina el contenido de una tabla y además borra la estructura de la misma
- b. Elimina la estructura de la tabla
- c. Elimina el contenido de una tabla
- d. Ninguna es correcta
- e. A, B y C son correctas.

La cláusula delete solo borra el contenido de una tabla, no afecta a la estructura de la misma.

12. Suponga que tiene las tablas Alumnos = (idalumno, nombre, edad) Materias = (idmateria, nombre, año) Inscribe = (idalumno, idmateria). Indique cual sentencia AR muestra al alumno con las materias en las que se inscribio

 $\Pi$  nombre (alumnos) |x|  $\Pi$ nombre (materias)

 $\Pi$  alumnos.nombre, materias.nombre ( alumnos |x| materias )

 $\Pi$  nombre (alumnos) |x|  $\Pi$ nombre (materias) |x| inscribe

 $\Pi$  nombre (alumnos|x|materias |x| inscribe)

# Ninguna la responde

La primera no es correcta porque no tienen atributos en común para realizar el producto natural, la segunda es lo mismo porque sigue siendo producto natural, la tercera tampoco porque está resolviendo primero A |x| M y último inscribe, y no tenes atributos en común ni siquiera con inscribe porque estás juntando solo los nombres.

La última también está mal porque como dije antes, primero resuelve alumnos x materias y después inscribe, entonces tampoco se puede resolver.

Respuesta correcta: Ninguna la responde.

- 13. La siguiente sentencia SQL aplicada sobre una tabla empleados = (ideempleado, nombre, salario): SELECT MAX(salario), SUM(Salario), MIN(Salario), AVG(salario) FROM Empleados
- a. Es una sentencia invalida
- b. Debe tener un GROUP BY para ser correcta.
- c. No puede tener más de una función de agregación

## d. Es correcta

No es una sentencia invalida porque las funciones de agregación pueden usarse varias a la vez y pueden usarse sin la necesidad de un group by

14. Indicar cual consulta es válida suponiendo que los atributos indicados figuran en la tabla utilizada

Select \* From tabla Where saldo > sum(saldo)

# Select max (edad) From clientes Where nombre like "Gar%"

Select nombre, edad From tabla1 LEFT JOIN tabla2 Where edad > 20

Select nombre, sum(saldo) From table Group by edad

En la primera usa una función de agregación en el where, eso ta mal, la segunda es correcta, la tercera es incorrecta porque no distingue a qué tabla hacen referencia los atributos, la cuarta es incorrecta porque tampoco distingue el atributo, creo

## 15. Indicar cual consulta es válida:

Select nombre From alumnos Where nombre EXIST (Select nombre From inscripciones)

Select nombre From alumnos Where EXIST IN (Select nombre From inscripciones)

Select nombre From alumnos Where nombre IN (Select \* From inscripciones)

# Select nombre From alumnos Where codigo IN (Select codigo From inscripciones)

La segunda está mal sintácticamente, la tercera en la subconsulta argumento está seleccionando todos los campos, la primera está mal porque está usando EXIST en vez de IN.

- La operación de Having
- a. Reemplaza al where cuando es necesario usar una operación de agregación.
- b. Siempre debe utilizar una función de agregación.
- c. Puede aparecer sin una cláusula from.

# d. Es el filtro de los grupos, está siempre asociada al group by.

e. Es el filtro de los grupos, puede estar asociada al group by.

No reemplaza al where cuando hay que usar una función de agregación, tampoco debe utilizar siempre una función de agregación, no puede aparecer sin una cláusula from porqué una consulta básica es select from, y está siempre asociada al group by no puede.

17. Dadas las siguientes tablas: Empleado (id, nombre, iddepto ), Proyecto (id, nombre, iddepto), Depto (id, nombre), TrabajaEn( idempleado, idproyecto). Indicar cuales consultas SQL son válidas en formato ANSI

SELECT nombre From (empleados e INNER JOIN trabajaEn t ON (t.idempleado = e.idempleado)) INNER JOIN proyecto p ON (t.idproyecto = p.idproyecto) Where e.id = 14;

# Select count (\*) From empleados Where iddepto in (select id From depto Where nombre like "R%")

SELECT p.nombre, count(distinct e.id) From empleado e, proyecto p, trabajaen t Where e.id = t.idempleado AND t.idproyecto = p.id

SELECT p.nombre, count(distinct p.id) From depto d, proyecto p Where d.id = p.id GROUP BY (d.nombre)

La primera esta mal porque no especifica qué tabla pertenece nombre, la tercera está mal porque está usando una función de agregación y mostrando un atributo al mismo tiempo, y eso no es válido sin agrupar en subconjuntos, la cuarta está mal porque está uniendo el id del proyecto con el id del departamento, está haciendo cosas raras.

- 18. Suponga que hay una tabla alumnos con CP idalumno y una tabla inscripciones que registra cuando un alumno se anota a una materia. Si se realiza un inner join entre ambas tablas, para que la consulta sea más eficiente:
- a. Se realizan inscripciones de alumnos inner join inscripciones.
- b. Se realizan inscripciones inner join alumnos.
- c. Las respuestas a y b son ambas validas.
- d. No dispongo de información suficiente para responder la pregunta.

Una consulta seria mas eficiente si se realiza de la forma b porque la primera tiene que filtrar también en caso de que un alumno no se haya inscrito a nada, entonces usando la segunda forma los alumnos que no se hayan anotado a las materias no los tomara en cuenta ni a la hora de filtrar porque no existiría en la tabla relación.

# 19. 19.

# La clausula EXIST Seleccione una: a. Permite controlar la existencia de un elemento particular dentro de un conjunto b. Permite controla la existencia de elementos dentro de un conjunto c. Es una cláusula de manipulación de datos d. Todas las anteriores son correctas e. Algunas de las anteriores son correctas

# Respuesta incorrecta.

La respuesta correcta es algunas de las anteriores, ya que la cláusula exist permite controlar la existencia de elementos dentro de un conjunto y es una cláusula de manipulación de datos, la cláusula que permite controlar la existencia de un elemento particular es IN.

| La operación intersección entre dos tablas A y B   |
|--|
| Seleccione una:  a. Es una operación binaria ×   |
| b. Requiere que las tablas A y B tengan la misma cantidad de atributos                       |
| o. Requiere que el i-ésimo atributo de A tenga el mismo dominio que el i-ésimo atributo de B |
| O d. Todas las anteriores  |
| e. Alguna de las anteriores  |
| f. Ninguna de las anteriores   |

# Respuesta incorrecta.

La respuesta es todas las anteriores, es una operación binaria porque opera sobre 2 En las tablas, por definición el i-ésimo atributo de A debe tener el mismo dominio que el i-ésimo atributo de B, porque sino no serían relaciones con sentido, y tienen que tener la misma cantidad de atributos ya que deben ser relaciones con sentido.

# 21. 21.



# Respuesta correcta

Se puede usar una función de agregación sin problema, la cláusula exist no afecta a su uso, el inner join o left join no hace diferencia tampoco, y para controlar la existencia de un elemento en un conjunto se usa IN.

# 22. 22.

```
Suponga que tiene las tablas

Alumnos = (idalumno, nombre, edad)

Materias = (idmateria, nombre, año)

Inscribe = (idalumno, idmateria, nota).

Indique cual sentencia AR muestra al alumno que aprobó materias

( como referencia: P proyección, S selección, I intersección, R renombre, )

Seleccione una:

a. P alumnos.nombre(S nota >= 4(alumnos |x| inscripciones |x| materias))

b. Pnombre(S nota >= 4(alumnos |x| inscripciones |x| materias))

c. P nombre(S nota >= 4(alumnos |x| inscripciones))

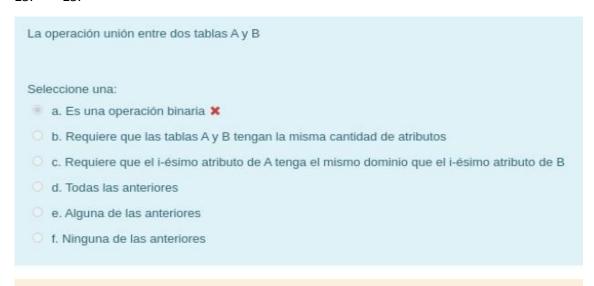
d. Algunas de las anteriores lo responde

e. Ninguna de las anteriores lo responde
```

Respuesta incorrecta.

La respuesta es algunas de las anteriores lo responden, la primera lo responde porque obtengo los alumnos que se inscribieron a materias con nota mayor o igual a 4. La segunda es errónea porque no distingue a qué atributo nombre se está refiriendo, no se sabe si es el nombre de la materia o el nombre del alumno. La c es correcta porque también muestra el nombre de todos los alumnos cuyas inscripciones tengan nota mayor o igual a 4.

# 23. 23.

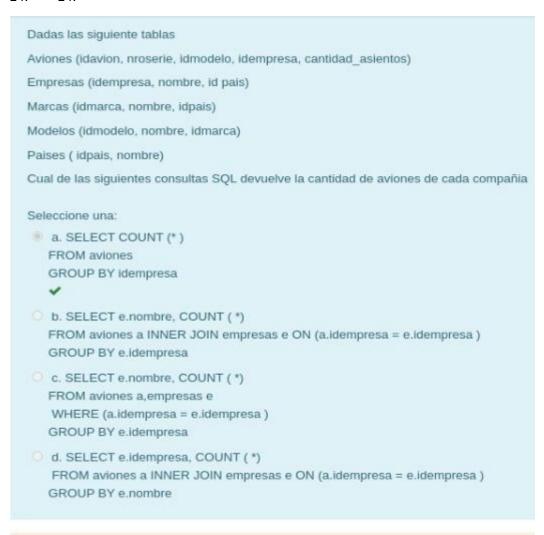


Respuesta incorrecta.

Igual que la de intersección, es una operación binaria porque opera entre 2 tablas, además, deben ser tablas con sentido, lo que implica que tengan la misma cantidad de atributos y por

Definición de que sean con sentido el i-ésimo atributo de A debe tener el mismo dominio que el i-ésimo atributo de B.

# 24. 24.



Respuesta correcta

La primera está bien, el resto devuelven el nombre de la empresa y la cantidad de aviones, no solo la cantidad, y la última devuelve el id de la empresa y la cantidad de aviones.

# Seguridad e integridad de datos

1.

| Quienes no son usuarios de una BD                   |
|---|
| Seleccione una:                                     |
| a. DBA  |
| b. Diseñador de la BD                               |
| C. Usuario final de la BD                           |
| O d. Diseñador de Esquema Conceptual de BD          |
| e. Todas las anteriores                             |
| f. Algunas de las anteriores                        |
| g. Ninguna de las anteriores                        |
|   |
| Respuesta incorrecta.                               |
| La respuesta correcta es: Ninguna de las anteriores |

Todas las opciones son actores a la hora de crear una bd, por ende usan la bd de una u otra forma durante su desarrollo. Por ejemplo el DBA autoriza accesos, el usuario final la utilizará cuando ya esté lista, el diseñador de esquema conceptual es quien modela la BD y el diseñador también se encarga del diseño de la misma.

2.

Sea una transacción cuya HDE es 14. Suponga que la transacción quiere escribir el dato Q, en cual de los siguientes casos, la operación da éxito?

Seleccione una:

a. HR(Q) = 10, HW(Q) = 13

b. HR(Q) = 15, HW(Q) = 13

c. HR(Q) = 13, HW(Q) = 15

d. Todas las anteriores son validas

e. ninguna de las anteriores son validas ★

```
Respuesta incorrecta.
```

La respuesta correcta es: HR(Q) = 10, HW(Q) = 13

El primer caso es correcto porque si la HDE es mayor a la hora de escritura y la hora de lectura de Q entonces la operación da éxito, la b está mal porque la hora de lectura es mayor a la HDE y c está mal porque la hora de escritura es mayor a la HDE

| Un checkpoint en ambientes concurrentes                                    |  |  |  |  |
|--|--|--|--|--|
| Seleccione una:  |  |  |  |  |
| a. Solo se genera si se utiliza el protocolo de HDE                        |  |  |  |  |
| b. Solo se genera si se utiliza el protocolo de dos fases                  |  |  |  |  |
| C. Se aplica en el protocolo de doble paginación                           |  |  |  |  |
| O d. Se coloca siempre entre dos transacciones, cuando ninguna esta activa |  |  |  |  |
| e. Todas las anteriores  |  |  |  |  |
| f. Algunas de las anteriores   |  |  |  |  |
|  |  |  |  |  |
|  |  |  |  |  |
| Respuesta correcta   |  |  |  |  |
| La respuesta correcta es: Ninguna de las anteriores                        |  |  |  |  |
| La respuesta correcta es, rviniguna de las antenores                       |  |  |  |  |

Un checkpoint en ambientes concurrentes se puede generar utilizando cualquier protocolo de manejo de concurrencia, no se aplica en el protocolo de doble paginación, sino que se aplica en el protocolo de registro histórico para el manejo de fallos, no se coloca siempre entre 2 transacciones cuando ninguna está activa, ya que puede darse el caso donde nunca haya un momento de inactividad, se le incorpora una lista de transacciones activas al momento del checkpoint.

Respuesta correcta: Ninguna de las anteriores.

4.

# La propiedad de aislamiento Seleccione una: a. Se aplica en un ambiente monousuario b. Se aplica a veces en un ambiente concurrente c. No se aplica en un ambiente monousuario d. No se aplica en un ambiente concurrente e. Algunas de las anteriores f. Ninguna de las anteriores

No se aplica en ambientes monousuario porque la propiedad dice que debe ignorar las otras transacciones de un ambiente concurrente, por lo que siempre se aplica en un ambiente concurrente y nunca en un ambiente monousuario, ya que no hay concurrencia.

La respuesta correcta es: No se aplica en un ambiente monousuario

| La propiedad de aislamiento   |  |
|---|--|
| Seleccione una:   |  |
| <ul> <li>a. Asegura que una transacción finalizada no puede volver a ejecutarse</li> </ul>  |  |
| <ul> <li>b. Asegura que una transacción interfiera con otra durante su ejecución</li> </ul> |  |
| o c. Asegura que una transacción se ejecutó completamente si no hubo errores                |  |
| O d. Todas las anteriores   |  |
| e. Algunas de las anteriores  |  |
| f. Ninguna de las anteriores   ✓  |  |
|   |  |
| Paraulanta carranta   |  |

Respuesta correcta

La respuesta correcta es: Ninguna de las anteriores

En ninguna de las anteriores, la propiedad de aislamiento asegura que cada transacción actúa de manera única ignorando las otras transacciones que ocurren de forma concurrente en el sistema.

6.

Una transacción que se ejecuta utilizando el protocolo de hora de entrada

Seleccione una:

a. Puede tener Commits y aborts en la bitácora

b. Puede utilizar el protocolo de dos fases para controlar aislamiento

c. Puede tener checkpoints en la bitácora

d. Todas las anteriores son validas

e. Algunas de las anteriores son validas

f. La pregunta es incompatible con las opciones a, b y c

# Respuesta incorrecta.

La respuesta correcta es: Algunas de las anteriores son validas

Una transacción que utiliza el protocolo de hora de entrada puede tener commits y aborts en la bitácora así como checkpoints porque esos son del protocolo de manejo de fallos de registro histórico, lo que no puede es utilizar el protocolo de dos fases porque ese es un protocolo para el manejo de bloqueos que no se utiliza con el protocolo de hora de entrada, la respuesta es algunas de las anteriores.

Sea una transacción cuya HDE es 14. Suponga que la transacción quiere leer el dato Q, en cual de los siguientes casos, la operación da éxito?

### Seleccione una:

- a. HR(Q) = 10, HW(Q) = 13
- b. HR(Q) = 15, HW(Q) = 13
- $\bigcirc$  c. HR(Q) = 13, HW(Q) = 13
- d. Todas las anteriores son validas \*
- o e. algunas de las anteriores son validas

# Respuesta incorrecta.

La respuesta correcta es: algunas de las anteriores son validas

La a es correcta porque la HDE es mayor a la HW que es lo que se toma en cuenta en una operación de lectura. La c es correcta por la misma razón. La b no es correcta porque la hora de lectura es mayor a la hora de entrada de la transacción, esto quiere decir que otra operación leyó el dato antes y actualizo la hora de lectura ( max entre HDE y HW ), así que como la HDE es mayor a la HDE que tengo yo no se puede realizar la operación con éxito.

8.

Si se produce deadlock con una transacción

# Seleccione una:

- a. Se puede producir inanición x
- b. No se puede producir inanición
- c. Se debe abortar la ejecución de dicha transacción
- O d. No se debe abortar la ejecución de dicha transacción
- e. Algunas de las anteriores
- f. Ninguna de las anteriores

# Respuesta incorrecta.

La respuesta correcta es: Ninguna de las anteriores

Cuando se produce una situación de deadlock si o si hay inanición, ya que ambas transacciones se quedan esperando un dato de otra , el abortar una ejecución dependerá de qué transacción sea elegida como víctima, por lo que no se puede determinar si se debe abortar esa transacción o no se debe, sería más un puede abordarse.

Respuesta alternativa: Una situación de deadlock se da entre 2 transacciones, no una.

9.

| El protocolo de modificación diferida de la BD  |
|---|
| Seleccione una:   |
| a. Genera una bitácora con mas información que el protocolo de modificación inmediata                                     |
| <ul> <li>b. Requiere de más procedimientos para la recuperación que le protocolo de modificación<br/>inmediata</li> </ul> |
| oc. Es la mejor variante del protocolo basado en registro histórico   |
| O d. Todas las anteriores   |
| e. Algunas de las anteriores  |
|   |
|   |
| Respuesta correcta  |
| La respuesta correcta es: Ninguna de las anteriores   |

No genera una bitácora con más información que el de modificación inmediata, guarda las operaciones write, el start y el commit, no requiere tampoco de más procedimientos para la recuperación, y tampoco hay forma de determinar qué es la mejor variante del protocolo basado en registro histórico, cada una tiene sus propias ventajas y desventajas.

10.

# El protocolo de dos fases Seleccione una: a. Sólo admite bloqueos compartidos b. Sólo admite bloqueos exclusivos c. Evita situaciones de deadlock d. Evita situaciones de inanición e. Todas las anteriores f. Algunas de las anteriores g. Ninguna de las anteriores

# Respuesta incorrecta.

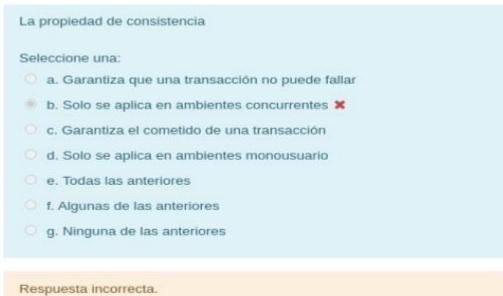
La respuesta correcta es: Ninguna de las anteriores

El protocolo de dos fases es un protocolo de manejo de concurrencia distinto al protocolo de bloqueos, por lo que no ocupa bloqueos exclusivos o compartidos, y tampoco tiene situaciones de deadlock o inanición.

| Sis  | e produce inanición de una transacción en un ambiente monousuario |
|------|---|
| Sele | eccione una:  |
|      | a. Se puede producir deadlock                                     |
|      | b. No se puede producir deadlock                                  |
|      | c. Se debe abortar la ejecución de dicha transacción              |
|      | d. No se debe abortar la ejecución de dicha transacción           |
|      | e. Algunas de las anteriores                                      |
|      | f. Ninguna de las anteriores 🗸                                    |
| Res  | puesta correcta   |
| Lar  | espuesta correcta es: Ninguna de las anteriores                   |

Ninguna de las anteriores, no puede haber inanición en un ambiente monousuario ya que no presentan concurrencia entre transacciones.

# 12.



La respuesta correcta es: Ninguna de las anteriores

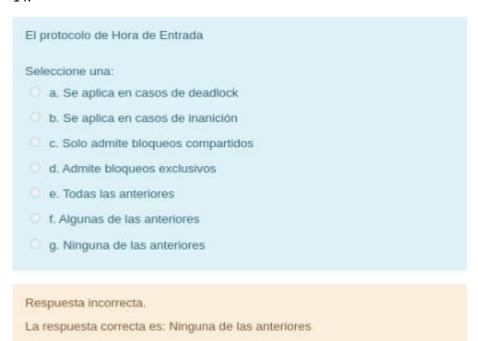
La propiedad de consistencia no garantiza que una transacción no puede fallar, indica que una transacción aislada ( puede estar cometida o abortada ) mantenga la consistencia de la base de datos, se aplica en ambientes concurrentes y monousuario, no solo en uno de ellos, y tampoco garantiza el cometido de una transacción, solo que luego de ejecutarla mantenga la consistencia de la bd.

Respuesta correcta: Ninguna de las anteriores.

| Una transacción que alcanzo el estado de cometida                                 |
|---|
| Seleccione una:  a. cumple la propiedad de atomicidad                             |
| b. cumple la propiedad de durabilidad   |
| c. cumple la propiedad de aislamiento     d. cumple la propiedad de consistencia  |
| <ul> <li>e. Todas las anteriores</li> <li>f. Algunas de las anteriores</li> </ul> |
| - i. riganas ac nas amenores  |
| Respuesta correcta  |
| La respuesta correcta es: Todas las anteriores                                    |

Una transacción que alcanzó el estado de cometida cumple con todas las propiedades de una transacción

# 14.



El protocolo de hora de entrada no se aplica en casos de deadlock ni de inanición ya que eso aparece en el manejo de bloqueos, la hora de entrada es para el manejo de concurrencia así que tampoco tiene bloques compartidos y exclusivos.

Respuesta correcta: Ninguna de las anteriores.

15.

| el  | eccione una:                                      |
|-----|---|
|     | a. Se aplica sólo en entornos concurrentes        |
|     | b. Evita errores en la ejecución de transacciones |
|     | c. Asegura la durabilidad de transacciones        |
|     | d. Restringe la consistencia de transacciones     |
|     | e. Asegura el aislamiento de transacciones        |
|     | f. Todas las anteriores                           |
|     | g. Algunas de las anteriores                      |
|     | h. Ninguna de las anteriores                      |
|     |   |
| Res | spuesta incorrecta.                               |
| -   | respuesta correcta es: Ninguna de las anteriores  |

La propiedad de idempotencia se realiza cuando se utiliza el método de registro histórico para el manejo de fallos, no asegura el aislamiento, ni la consistencia ni la durabilidad de las transacciones, además se aplica tanto en entornos concurrentes como monousuarios, tampoco evita los fallos.

# 16.

# El protocolo de doble paginación Seleccione una: a. Puede utilizar el protocolo de Hora de Entrada b. Puede utilizar el protocolo dos fases c. Garantiza el aislamiento de una transacción d. todas las anteriores son validas e. Algunas de las anteriores son validas f. Ninguna de las anteriores son validas X Respuesta incorrecta.

La respuesta correcta es: todas las anteriores son validas

El protocolo de doble paginación puede usar el protocolo tanto de hora de entrada como el protocolo de dos fases, además garantiza el aislamiento de una transacción, puede usar los otros protocolos porque esos son de manejo de bloqueos, no de manejo de fallos, y garantiza el aislamiento porque tiene un respaldo de los datos antes de que haya uno.

17.

El diseño conceptual de una base de datos.

- a) Está condicionado por el tipo de DBMS a utilizar.
- b) Está condicionado por el DBMS específico a utilizar.
- c) Aplica reglas compatibles con una base de datos relacional.
- d) Se realiza solo para grandes bases de datos.
- e) Algunas de las anteriores.
- f) Ninguna de las anteriores.

**F** → En principio un diseño conceptual se podría convertir [primero al lógico] a cualquier tipo de base de datos a realizar.

18.

Una entidad en el esquema físico.

- a) No puede tener atributos polivalentes.
- b) No puede tener atributos compuestos.
- c) Tiene al menos un identificador.
- d) Puede tener más de un identificador.
- e) Algunas de las anteriores.
- f) Ninguna de las anteriores.

 $\mathbf{F} \rightarrow$  en el esquema físico no hay entidades ni identificadores, hay tablas y claves candidatas, primarias y secundarias.

19.

Una relación recursiva en el esquema lógico.

- a) Solo tiene un identificador.
- b) Puede tener más de un identificador.
- c) Puede tener más de un atributo.
- d) No puede tener atributos con cardinalidad máxima N.
- e) Algunas de las anteriores.
- f) Ninguna de las anteriores.

 $\mathbf{E} \rightarrow \mathbf{c} \ \mathbf{y} \ \mathbf{d}$  como correctas. Recordar que en las relaciones no tienen identificadores.

20.

Las funciones de agregación en una consulta SQL.

- a) Pueden ir en el SELECT.
- b) Pueden ir en el WHERE.
- c) Pueden ir en el HAVING.
- d) Deben aparecer sin otros atributos en el SELECT.
- e) Todas son correctas.
- f) a, c y d son correctas.
- g) a, b y c son correctas.
- h) a y c son correctas.

 $\mathbf{H} \to \mathrm{las}$  funciones de agregación pueden ir tanto dentro de la sentencia SELECT, como de la sentencia HAVING. No pueden aparecer dentro del WHERE ya que la función se aplica a grupos de tupla, no a tuplas individuales. Además de que dentro del SELECT pueden ir funciones de agregación y otros campos a mostrar.

21.

Si en una consulta SQL se utiliza la cláusula EXIST

- a) Se debe usar una función de agregación.
- b) Se debe utilizar una INNER JOIN o LEFT JOIN en el FROM.
- c) Se controla que un conjunto contenga un elemento.
- d) Todas son correctas.
- e) Algunas con correctas.
- f) Ninguna es correcta.
- **F** → El exist controla que una subconsulta/conjunto tenga al menos un elemento.

22.

Una transacción que alcanza el estado de parcialmente cometida.

- a) Puede volver a activa.
- b) Debe cometer.
- c) Debe fallar y abortar.
- d) Más de una es correcta.
- e) Ninguna es correcta.
- $E \rightarrow si$  la transacción falla y se re-ejecuta, ya no es la misma transacción, es otra con las mismas instrucciones. Una transacción puede cometer, no debe ya que puede fallar y luego aborta.

23.

Un checkpoint.

- a) Se agrega en la tenencia de doble paginación para indicar que todas las transacciones finalizaron correctamente.
- b) Se agrega entre transacciones activas en un entorno monousuario.
- c) Tiene asociado una lista de transacciones activas.
- d) Todas las anteriores.
- e) Algunas de las anteriores.
- f) Ninguna de las anteriores.
- $\mathbf{F} \rightarrow$  el checkpoint se utiliza en la bitácora, la lista de transacciones activas solo se da en entornos concurrentes. En entornos monousuario no se da entre transacciones activas, se espera que la única activa finalice y se agrega luego de las que ya finalizaron.

24.

Un ciclo de relaciones en el esquema conceptual.

- a) Puede generar redundancia.
- b) Si genera redundancia, luego se debe eliminar el ciclo en el proceso de diseño lógico.
- c) Siempre es entre 4 o más entidades.
- d) Algunas de las anteriores.
- e) Ninguna de las anteriores.
- $\mathbf{A} \rightarrow \mathbf{la}$  cardinalidad de las relaciones del ciclo me determina la redundancia o no del ciclo.

25.

Una tabla que no tiene dependencias funcionales transitivas.

- a) Puede estar en segunda forma normal.
- b) Puede estar en BCNF.
- c) Puede estar en primera forma normal.
- d) Puede estar en tercera forma normal.

- e) Todas las anteriores.
- f) Ninguna de las anteriores.
- g) Algunas de las anteriores.

 $\mathbf{F} \rightarrow$  puede estar en cualquier forma normal, pero no lo se, para que este debe cumplir con sus las características correspondientes a la forma normal.

26.

Una jerarquía.

- a) Se debe eliminar la pasar del modelo conceptual al lógico relacional.
- b) Se debe eliminar al pasar del modelo conceptual al lógico, porque la cobertura es (P, S).
- c) Se debe eliminar al pasar del modelo conceptual al lógico, independientemente al tipo DBMS.
- d) Se debe eliminar al pasar del modelo conceptual al lógico, porque la cobertura es (T, E)>
- e) Algunas de las anteriores.
- f) Ninguna de las anteriores.

 $\mathbf{A} \rightarrow$  en el modelo relacional no se contempla la herencia, por eso no se pueden representar las jerarquías.