

UNIVERSIDAD NACIONAL
AUTÓNOMA DE MÉXICO

FUNDAMENTOS DE BASES DE
DATOS

Tarea 3: Modelo Relacional

Almeida Rodríguez Jerónimo
418003815

Figueroa Sandoval Gerardo Emiliano
315241774

Ibarra Moreno Gisselle
315602193



1. Preguntas de Repaso.

- (a) ¿Qué es una **relación** y qué características tiene?

Es un modelo de organización y gestión de bases de datos consistente en el almacenamiento de datos en tablas compuestas por filas, o tuplas, y columnas o campos. Surge como solución a la creciente variedad de los datos que integran las data warehouses y podemos resumir el concepto como una colección de tablas (relaciones). Estas tablas, pueden ser construídas de diversas maneras:

- Creando un conjunto de tablas iniciales y aplicar operaciones de normalización hasta conseguir el esquema más óptimo.
- Convertir el diagrama e-r a tablas y posteriormente aplicar también operaciones de normalización hasta conseguir el esquema óptimo.

- (b) ¿Qué es un **esquema de relación**?

Es el que contiene la definición de una estructura (generalmente relaciones o tablas de una base de datos), es decir, determina la identidad de la relación y qué tipo de información podrá ser almacenada dentro de ella; en otras palabras, el esquema contiene los metadatos de la relación. Todo esquema constará de:

- Nombre de la relación (su identificador).
- Nombre de los atributos (o campos) de la relación y sus dominios; el dominio de un atributo o campo define los valores permitidos para el mismo, equivalente al tipo de dato por ejemplo character, integer, date, string..

- (c) ¿Qué es una **llave primaria**?, ¿qué es una **llave candidata**?, ¿qué es una **llave mínima**?, ¿qué es una **super llave**?

- **Llave primaria:** Una llave primaria es un conjunto de uno o más atributos de una tabla, que tomados colectivamente nos permiten identificar un registro como único, es decir, en una tabla podemos saber cual es un registro en específico sólo con conocer la llave primaria.
- **Llave candidata:** Una llave candidata es el atributo o conjunto de atributos que tienen la propiedad de identificar unívocamente a una tupla dentro de la relación. Las llaves constituyen el mecanismo de direccionamiento a nivel de tuplas básico en un sistema relacional, es decir, es el único modo, garantizado por el sistema, de localizar alguna tupla específica.

- **Super llave:** Una super llave es un conjunto de uno o más atributos que tomados colectivamente, permiten identificar de forma única una entidad en el conjunto de entidades.
- **Llave mínima:** Es equivalente a la llave candidata.

(d) ¿Qué restricciones impone una **llave primaria** y una **llave foránea** al modelo de datos relacional?

- **Llave primaria:** Una tabla suele tener una columna o una combinación de columnas cuyos valores identifican de forma única cada fila de la tabla. Estas columnas se denominan claves principales de la tabla y exigen la integridad de entidad de la tabla. Debido a que las restricciones de clave principal garantizan datos únicos, con frecuencia se definen en una columna de identidad.

Cuando especifica una restricción de clave principal en una tabla, Motor de base de datos exige la unicidad de los datos mediante la creación automática de un índice único para las columnas de clave principal. Este índice también permite un acceso rápido a los datos cuando se usa la clave principal en las consultas. Si se define una restricción de clave principal para más de una columna, puede haber valores duplicados dentro de la misma columna, pero cada combinación de valores de todas las columnas de la definición de la restricción de clave principal debe ser única.

- **Llave foránea:** Una clave externa (FK) es una columna o combinación de columnas que se usa para establecer y aplicar un vínculo entre los datos de dos tablas a fin de controlar los datos que se pueden almacenar una tabla de clave externa. En una referencia de clave externa, se crea un vínculo entre dos tablas cuando las columnas de una de ellas hacen referencia a las columnas de la otra que contienen el valor de clave principal. Esta columna se convierte en una clave externa para la segunda tabla.

A diferencia de las restricciones de clave principal, la creación una restricción de clave externa no crea automáticamente el índice correspondiente. No obstante, la creación manual de un índice en una clave externa suele ser útil por los siguientes motivos:

- Las columnas de clave externa suelen usarse en los criterios de combinación cuando los datos de las tablas relacionadas se combinan en consultas mediante la correspondencia de la columna o columnas de la restricción de clave

externa de una tabla y la columna o columnas de la clave única o principal de la otra. Un índice permite al Motor de base de datos buscar con rapidez datos relacionados en la tabla de clave externa. No obstante, no es necesario crear este índice.

- Los cambios en las restricciones de clave principal se comprueban con restricciones de clave externa en las tablas relacionadas.

(e) Investiga cómo se traducen las **categorías** (presentes en el **modelo E/R**) al **modelo relacional**. Proporciona un ejemplo.

- **Entidad a Tabla:** Los identificadores conforman la clave primaria, los atributos requeridos las definiciones de valor no nulo (columnas que no admiten nulos), en general cada atributo será una columna de esa tabla.

- **Identificador compuesto:** Todo aquello que aparezca subrayado entrará a formar parte de la clave primaria, es el identificador, compuesto o no, de la entidad. Dicho de otra forma, NO terminan siendo dos claves candidatas distintas.

- **PERDIDAS:** Los atributos compuestos es una de esas pérdidas semánticas, aunque poco importante. Al final, simplemente tendremos una columna por cada atributo simple.

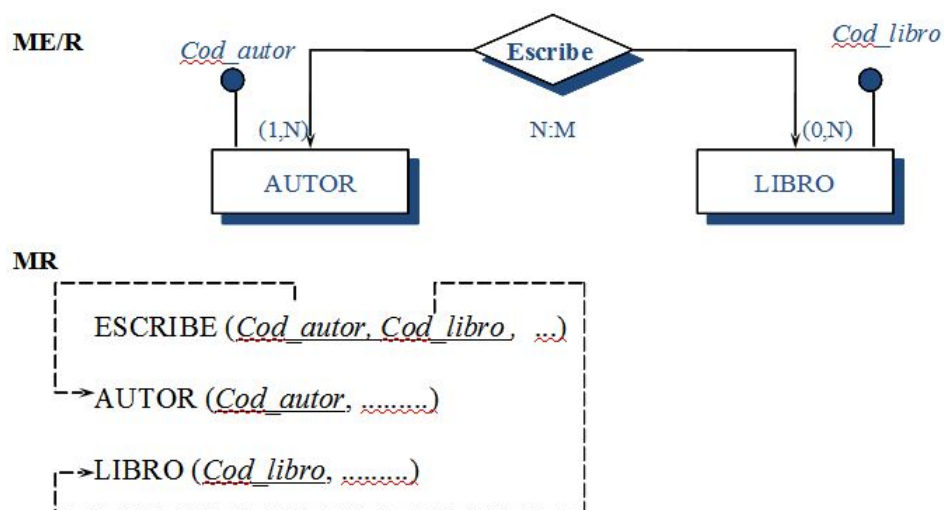
Los atributos multivaluados no tienen una traducción directa, hay que tomar alguna decisión de diseño y generar alguna tabla adicional.

- **Relaciones 1:N a Tabla:** En cuanto a las correspondencias entre clases, las relaciones entre entidades, todo está muy ligado a lo que se está viendo relativo al modelo relacional. Evidentemente, si el E-R muestra una relación 1:N su traducción a tablas será una relación 1:N... en tablas.

En cualquier caso, las relaciones en E-R, las cardinalidades y los triángulos, se traducen a una clave ajena, es decir, una (o varias, depende de la clave primaria a la que apunte) columnas adicional que es clave ajena. Siempre se trata de columnas que hay que añadir a la tabla resultado.

Por eso no hace falta especificarlas en E-R, lo importante es el hecho que representa, que hay una relación entre el concepto A y el B. En E-R se hace dibujando los símbolos correspondientes; en MR añadiendo claves ajenas.

- **Restricción de existencia** : En el caso de las relaciones uno a muchos (1:N) se trata de colocar una clave ajena en la tabla que sufre las restricciones.
 - **Doble restricción de existencia**: Termina casi siempre cambiando las pautas de diseño para transformarla, ya, en una única entidad). No obstante, teniendo cierto sentido representarla así en E-R, hay que tener claro que su traducción, la verdaderamente eficiente desde un punto de vista estructural, es una única tabla sin claves ajenas pero con una clave primaria y otra alternativa.
- **Relaciones N:M a Tabla**: Lo mejor es una tercera tabla con 2 claves ajenas, pero ahora la clave primaria se compone con esas dos claves ajenas.
- Debe hacerse notar que, mientras en E-R es posible definir restricciones de existencia sobre esta relación, en MR necesariamente ha de considerarse una pérdida semántica si queremos que nuestra representación, este conjunto de tablas, se comporte realmente como una N:M.
- **Relaciones a Tabla Generalizaciones**: En el caso de las generalizaciones, aparte de la tabla con los datos comunes a todas las subclases, necesitamos una tabla por cada categoría que nos encontremos en el E-R. Esas tablas comparten el hecho de que definen una clave ajena que es exactamente la clave primaria. Aparte, se definirán tantas columnas como atributos propios tenga la entidad.



2. Modelo Relacional.

3. Lectura.

1. Regla de Información:

Toda la Información en la base de datos está representada de una manera única, cómo valores en tablas.

En general, toda la información se guarda en tablas.

2. Regla del Acceso Garantizado:

Está garantizado que cada dato (valor atómico) pueda ser accedido lógicamente por medio de una combinación de nombre de tabla, valor de la llave primaria y el nombre de la columna.

Esta regla lo que busca es garantizar el acceso a la información de manera única por medio de un conjunto de “coordenadas” que, basadas en el nombre de la tabla, la llave primaria y el nombre de la columna, permite que cada dato pueda recuperarse de manera única.

3. Tratamiento Sistemático de los Valores 'NULL':

Los valores NULL son usados en SMBDR para representar información faltante o desconocida de una manera sistemática, independientemente del tipo de dato. Son distintos del carácter de cadena vacía, de caracteres blancos y de cualquier número.

Implementa el uso de valores NULL, que en general significan que el valor es desconocido. Usualmente se trata cómo operar el vacío (\emptyset) en teoría de conjuntos: cualquier cosa operada con NULL devuelve NULL; aunque en algunos casos, si se intenta concatenar con una cadena, devuelve la nueva cadena.

4. Catálogo Dinámico en Línea Basado en el Modelo Relacional:

En el nivel lógico, la descripción de la base de datos está representada al mismo nivel que los datos ordinarios. De esta manera, los usuarios autorizados pueden usar el mismo lenguaje relacional que se usa para datos regulares.

En general requiere que el sistema sea autodescriptivo.

5. Regla del Sublenguaje de Datos Comprensivos:

Un sistema relacional puede soportar varios lenguajes de programación y modos de uso terminal, pero al menos uno de ellos debe tener expresiones que sean expresables por medio de una sintaxis bien definida y puede soportar lo siguiente:

- *Definición de datos.*

- *Visibilización de la definición.*
- *Manipulación de datos*
- *Restricciones de integridad.*
- *Autorizaciones.*
- *Bordes de transacciones (inicio, commit, etc.).*

Esta restricción requiere que el sistema tenga un lenguaje que pueda manipular (recuperar, insertar, borrar, etc.) la información dentro de la base de datos.

6. Regla de la vista actualizada:

Todas las vistas que se pueden actualizar las puede actualizar el sistema.

Esta regla requiere que los distintos usuarios puedan ver la estructura de las bases de datos.

Es una de las reglas más difíciles de implementar, de tal manera que ningún SMBD la satisface completamente. En SQL Server, las vistas se actualizan solamente si no se actualiza más de una tabla en un momento dado.

7. Insert, Delete y Actualizar a Alto Nivel:

La habilidad de manejar una relación base o derivada cómo un único operando no solo al recuperar la información sino también para insertar, borrar y actualizar información.

Esta regla establece que la información debe ser manipulada cómo conjuntos, lo que ayuda a garantizar la consistencia de la base de datos.

8. Independencia Física de Datos:

Los programas de aplicación y actividades terminales se mantienen funcionando cuándo hay cambios en la representación de almacenamiento o métodos de acceso.

El objetivo es que el almacenamiento de los datos sea independiente del programa que los requiere pero asegurando que pueden ser accedidos de la misma manera.

9. Independencia Lógica de Datos:

Los programas de aplicación y actividades terminales se mantienen lógicamente funcionales cambios que preserven la información se haga en alguna tabla.

Establece que la manera específica de acceder a la base de datos no debe afectar la habilidad del usuario de manipular los datos.

10. Independencia de Integridad:

Las restricciones de integridad específicas de una base relacional deben poder ser definidas en el lenguaje de la base relacional y deben poder ser almacenadas en el catálogo, no en los programas de aplicación. Protege la información de datos inválidos.

Esta regla intenta mantener la integridad de la base de datos, particularmente en lo relacionado a todo aquello que se puede acceder por medio de una llave primaria o foránea.

11. Independencia de Distribución:

El lenguaje del SDBD debe permitir que los programas de aplicación y actividades terminales permanezcan lógicamente funcionales y accesibles ya sea que los datos estén físicamente centralizados o distribuidos.

El objetivo de esta regla es mantener una base de datos “unificada” aunque la información se encuentre físicamente repartida en dispositivos diferentes. Esto significa que a pesar de estar separada cumple (idealmente) con las propiedades que una base de datos debe cumplir.

12. Regla de No-Subversión:

Si un sistema relacional permite el uso de algún lenguaje de programación de un nivel más bajo, este lenguaje no puede ser usado para traspasar las reglas de integridad y restricciones establecidas por el lenguaje relacional.

El objetivo es que no haya manera de acceder a la información fuera de la establecida por el SDBDR. Esto con el objetivo de mantener la integridad del sistema.

La importancia de estas reglas radica en mantener un sistema que a lo largo de su ejecución sea capaz de mantener consistencia en la información que almacena además de establecer una manera de manipular y acceder a la información de manera consistente y confiable.

Cómo establece el artículo, tanto la regla 6 como la 12 no se pueden cumplir enteramente por los SMDBR actuales.