1. Terminología relacional

El modelo relacional se encarga de la estructura, integridad y manipulación de los datos.

• Relación: tabla.

Tupla: fila.

• Atributo: columna.

• Cardinalidad: número de filas.

Grado: número de atributos.

• Clave primaria: identificador único.

• **Dominio**: colección de valores de los que una o más columnas obtienen sus valores.

2. Estructura del modelo relacional

2.1. Definición de base de datos relacional

Base de datos percibida por el usuario como una **colección** de **relaciones normalizadas** de **diversos grados** que **varía** con el **tiempo**. Los sistemas relacionales **operan** conceptualmente sobre **tablas** de **datos completas**, con **operaciones** sobre ellas.

2.2. Normalización

Son una serie de reglas que el esquema diseñado tenga un **buen comportamiento** en cuanto a **redundancia**, **perdida** y **representación** de la **información**.

Técnica para agrupar información en diferentes conjuntos para facilitar los procesos de manipulación.

1º forma normal

Los **dominios** de la tabla **no tienen elementos** que a su vez **sean conjuntos**, es decir, solo tienen **valores atómicos** (<u>en cada celda solo hay un dato</u>).

2º forma normal

Si está en 1º FN y cualquiera de sus atributos no primarios tienen dependencia funcional plena con la PK. Solo tiene sentido si la PK es compuesta (los atributos no primarios dependen de la totalidad de la PK y no solo de una parte).

3º forma normal

Si está en 2º FN y ninguno de sus atributos no primarios tiene dependencia transitiva respecto a la PK (todos los atributos no primarios dependen únicamente de la PK).

3. Reglas de integridad relacional

Claves primarias

K puede ser clave candidata de una relación si es un atributos o combinación de ellos, si cada fila es identificada unívocamente por K. Ningún componente de clave primaria se puede aceptar nulo.

Clave ajena

La relación que contiene la FK es la Relación Referencial, y la que contiene a la PK es la Relación Objetivo. Representado con Diagrama Referencial.

4. Lenguajes relacionales

4.1. Introducción

SQL mezcla álgebra y cálculo. Ofrece "EXIST" (cálculo) y "UNION" (álgebra). La **intención original** era **construir** algo **distinto** de **álgebra** y **cálculo**.

4.2. Álgebra relacional

Para que se **puedan realizar** las operaciones **UNIÓN**, **INTERSECCIÓN** y **DIFERENCIA**, las tablas **deben** de **ser compatibles**. Deben cumplir:

- Las relaciones deben tener el mismo grado.
- Los atributos deben estar definidos sobre los mismos dominios.

UNIÓN

La UNIÓN de dos tablas (R \cup S) es el conjunto de las todas filas de eliminando duplicidades.

INTERSECCIÓN

La INTERSECCIÓN de dos tablas ($R \cap S$) es el conjunto de todas las filas que aparecen en ambas tablas.

DIFERENCIA

La DIFERENCIA de dos tablas (R – S) es el conjunto de todas las filas que pertenezcan a R y no a S.

TABLA A

| S# | NOMBRE | CIUDAD |
|----|---------|---------|
| S1 | Salazar | Londres |
| S4 | Corona | Londres |

| S# | NOMBRE | CIUDAD |
|----|---------|---------|
| S1 | Salazar | Londres |
| S2 | Jaimes | París |

TABLA B

A UNION B

| S# | NOMBRE | CIUDAD |
|----|---------|---------|
| S1 | Salazar | Londres |
| S4 | Corona | Londres |
| S2 | Jaimes | París |

A INTERSECCIÓN B

| S# | NOMBRE | CIUDAD |
|----|---------|---------|
| S1 | Salazar | Londres |

A MINUS B

| S# | NOMBRE | CIUDAD |
|----|--------|---------|
| S4 | Corona | Londres |

PRODUCTO CARTESIANO

Dadas dos **tablas R** y **S** con **filas r** y **s**, haremos **R** * **S** para obtener **todas** las **combinaciones** posibles **concatenando** una **fila r** con una **fila s**.

TABLA R

| TALLA | |
|-------|--|
| 1 | |
| 2 | |

TABLA S

| COLOR | |
|--------|--|
| Blanco | |
| Negro | |

TABLA R * S

| TALLA | COLOR |
|-------|--------|
| 1 | Blanco |
| 1 | Negro |
| 2 | Blanco |
| 2 | Negro |

4.3. Operaciones relacionales

SELECCIÓN

Selecciona ciertas filas de una tabla, se procesan y se obtiene una nueva tabla mediante algún criterio de selección.

PROYECCIÓN

Crea una nueva tabla a dadas algunas columnas de otra tabla.

CONCATENACIÓN

Establece una correspondencia entre los valores que contiene un par de columnas pertenecientes una a cada tabla.

TABLA R

| Α | В |
|----|----|
| A1 | B1 |
| A2 | B1 |
| A3 | B2 |

TABLA S

| Α | В |
|----|----|
| B1 | C1 |
| B2 | C2 |
| В3 | C3 |

R concatenación S sobre B

| Α | В | С |
|----|----|----|
| A1 | B1 | C1 |
| A2 | B1 | C1 |
| A3 | B2 | C2 |

ALBERTO =