U.T. 2: Conceptos de las bases de datos relacionales.

Contenidos

- Conceptos de BD Relacionales.
 - BD relacional
 - Entidad, relación y atributo.
 - □ Tabla.
 - Claves.
 - Operaciones relacionales.
 - Vistas.
- Conceptos de los SGBD Relacionales.
 - Integridad de entidad.
 - Integridad de usuario.
 - Integridad referencial.

Base de datos

- Colección de datos interrelacionados almacenados en conjunto sin redundancias perjudiciales o innecesarias.
- Los datos se almacenan de forma que resulten independientes tanto a las aplicaciones que los usan, como a la organización interna y dispositivos que los almacenan.
- ☐ Tipos de Bases de Datos:
 - ☐ BD jerárquicas.
 - □ BD en Red.
 - Bases de datos relacionales.
 - Bases de datos distribuidas.
 - Bases de datos orientadas a objetos-relacionales.

Base de datos relacional

- Los datos se presentan al usuario como un conjunto de tablas relacionadas entre sí.
- Basado en la teoría de Codd (lógica de predicados y teoría de conjuntos).
- Presenta la realidad como un conjunto de entidades entre las que se establecen relaciones.

Entidad

- Cualquier objeto, tangible o intangible, sobre el cual se almacena información.
- Se nombran con un sustantivo en singular
- Tienen existencia propia.
- Todas las ocurrencias de la entidad son distintas.
- Todas las ocurrencias tienen iguales características.

Ej.

AUTOR

Nombre

Dirección

Edad

Sexo

Descripción

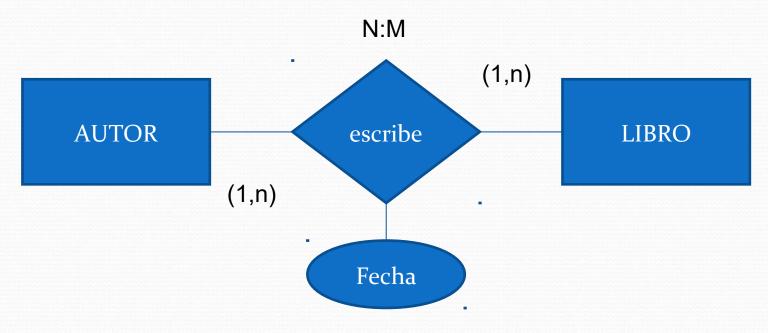
Relación

- Asociación entre entidades que genera información adicional.
- Se nombran con un verbo o frase verbal corta.
- Grado de la relación
 - Número de entidades participando.
 - Reflexivas, binarias, ternarias
- Cardinalidad máxima y mínima
 - Número máximo de ocurrencias de cada entidad que participan en la relación.
- ☐ Tipos de relaciones:
 - □ 1:1, 1:N, N:M, 1:1:N, etc.

Relación

GRADO: 2

CARDINALIDAD: N:M



Atributo

- Propiedad o característica de una entidad o relación.
- No tiene existencia de forma independiente.

Tabla

- Percepción que el usuario tiene de los datos almacenados en una BD Relacional.
- Estructurada en filas y columnas.
- Cada fila (registro) representa una ocurrencia de la entidad.
- Cada columna (campo) representa el valor de un atributo de la entidad.
- Valor es el dato referenciado por fila y columna.

EMPLEADOS

| Código | Nombre | NDPTO |
|--------|--------|----------------|
| 320 | José | D ₁ |
| 322 | Rosa | D ₃ |
| 323 | María | D ₃ |
| 324 | José | D ₅ |

Tabla

- La información se obtiene de los valores de las columnas.
- Las relaciones entre tablas se establecen a partir de las columnas.
- Las columnas se identifican por su nombre.
- El número de columnas permanece constante.
- El número de filas varia de forma dinámica.
- Todas las filas deben ser diferentes en algún valor de columna.
- El orden de filas y columnas no es significativo.

Tabla

- Cardinalidad de una tabla
 - Cantidad de filas
- □ Grado
 - Número de columnas
- Dominio
 - Conjunto de valores posibles que puede tomar una columna.

Claves

- Atributo o conjunto de atributos que identifican cada fila.
- Una clave debe permitir la identificación unívoca (no redundancia).
- Claves candidatas
 - Conjunto de todas las posibles claves de una tabla
 - De entre ellas se elige una como clave primaria
 - □ El resto de las claves candidatas se denominan **claves alternativas**.
- Clave ajena (foránea)
 - □ No es clave primaria en una tabla pero toma los mismos valores que la clave primaria de otra tabla.

- Operaciones que se realizan sobre las tablas.
- Su resultado es una nueva tabla.
- Operadores Básicos:
 - Union
 - Diferencia
 - Selección
 - Proyección
 - Producto cartesiano
- Operadores derivados:
 - Join
 - Intersección

□ **Union**: La unión de dos relaciones R y S, es otra relación que contiene las tuplas que están en R, o en S, o en ambas, eliminándose las tuplas duplicadas.

Ingenieros

| Código | Nombre | Edad |
|--------|--------|------|
| 320 | José | 34 |
| 322 | Rosa | 37 |
| 323 | María | 25 |

Jefes

| Código | Nombre | Edad |
|--------|--------|------|
| 320 | José | 34 |
| 421 | Jorge | 48 |

Ingenieros u Jefes

| Código | Nombre | Edad |
|--------|--------|------|
| 320 | José | 34 |
| 322 | Rosa | 37 |
| 323 | María | 25 |
| 421 | Jorge | 48 |

SELECT * FROM ingenieros UNION SELECT * FROM jefes

□ **Diferencia**: La diferencia de dos relaciones R y S, es otra relación que contiene las tuplas que están en la relación R, pero no están en S.

Ingenieros

| Código | Nombre | Edad |
|--------|--------|------|
| 320 | José | 34 |
| 322 | Rosa | 37 |
| 323 | María | 25 |

Jefes

| Código | Nombre | Edad |
|--------|--------|------|
| 320 | José | 34 |
| 421 | Jorge | 48 |

Ingenieros - Jefes

| Código | Nombre | Edad |
|--------|--------|------|
| 322 | Rosa | 37 |
| 323 | María | 25 |

Jefes - Ingenieros

| Código | Nombre | Edad |
|--------|--------|------|
| 421 | Jorge | 48 |

SELECT * FROM ingenieros MINUS SELECT * FROM jefes

□ **Selección**: Define una relación con los mimos atributos que R y que contiene solo aquellas filas de R que satisfacen la condición especificada (criterio de selección).

Ingenieros

| Código | Nombre | Edad |
|--------|--------|------|
| 320 | José | 34 |
| 322 | Rosa | 37 |
| 323 | María | 25 |

 $\sigma_{\text{edad} >=35}$ (Ingenieros)

| Código | Nombre | Edad |
|--------|--------|------|
| 322 | Rosa | 37 |

σ_{edad>=45} (Ingenieros)

| Código | Nombre | Edad |
|--------|--------|------|
| | | |
| | | |

SELECT * FROM ingenieros WHERE edad >= 35 SELECT * FROM ingenieros WHERE edad >= 45

■ Proyección: Define una relación que contiene un subconjunto vertical de R con los valores de los atributos especificados, eliminando filas duplicadas en el resultado.

Ingenieros

| Código | Nombre | Edad |
|--------|--------|------|
| 320 | José | 34 |
| 322 | Rosa | 37 |
| 323 | María | 25 |
| 324 | José | 29 |

 $\pi_{\text{nombre,edad}}$ (Ingenieros)

| Nombre | Edad |
|--------|------|
| José | 34 |
| Rosa | 37 |
| María | 25 |
| José | 29 |

$$\pi_{\text{nombre}}$$
(Ingenieros)

| Nombre |
|-----------------------|
| José Rosa María |

SELECT nombre, edad FROM ingenieros SELECT nombre FROM ingenieros

Producto cartesiano: Define una relación que es la concatenación de cada una de las filas de la relación R con cada una de las filas de la relación S.

Ingenieros

| Código | Nombre | NDPTO |
|--------|--------|-------|
| 320 | José | D1 |
| 322 | Rosa | D3 |

Proyectos

| Proyecto | Tiempo |
|----------|--------|
| RX338A | 21 |
| PY254Z | 32 |

Departamentos

| NDPTO | Descrip |
|----------------|---------|
| D ₁ | Central |
| D ₃ | I + D |

Ingenieros X Proyectos

| Código | Nombre | NDPTO | Proyect o | Tiempo |
|--------|--------|----------------|--------------|--------|
| 320 | José | D ₁ | RX338A | 21 |
| 320 | José | D ₁ | PY254Z | 32 |
| 322 | Rosa | D ₃ | RX338A | 21 |
| 322 | Rosa | D ₃ | PY254Z | 32 |

Ingenieros X Departamentos

| Código | Nombre | NDPTO | NDPTO ₂ | Descrip |
|--------|--------|-------|--------------------|---------|
| 320 | José | D1 | D ₁ | Central |
| 320 | José | D1 | D ₃ | I + D |
| 322 | Rosa | D3 | D ₁ | Central |
| 322 | Rosa | D3 | D ₃ | I + D |

SELECT codigo, nombre, ndpto, proyecto, tiempo FROM Ingenieros, Proyectos SELECT codigo, nombre, i.ndpto, d.ndpto, descrip FROM Ingenieros i, Departamentos

Join R*S (Reunión natural)

- □ El resultado es una relación con los atributos de ambas relaciones y se obtiene combinando las tuplas de ambas relaciones que tengan el mismo valor en los atributos comunes.
- Normalmente se realiza entre los atributos comunes de dos tablas que corresponden a la clave primaria de una tabla y la clave foránea correspondiente de la otra tabla.
- Método
 - Se realiza el producto cartesiano R x S
 - Se seleccionan aquellas filas del producto cartesiano para las que los atributos comunes tengan el mismo valor
 - Se elimina del resultado una ocurrencia (columna) de cada uno de los atributos comunes

Join R*S

R1

 Código
 Nombre
 NDPTO

 320
 José
 D1

 322
 Rosa
 D3

 323
 María
 D3

 324
 José
 D5

R2

| NDPTO | Descrip |
|-------|---------|
| D1 | Central |
| D3 | I + D |
| D4 | Ventas |

R1 * R2

| Código | Nombre | NDPTO | Descrip |
|--------|--------|-------|---------|
| 320 | José | D1 | Central |
| 322 | Rosa | D3 | I + D |
| 323 | María | D3 | I + D |

SELECT codigo, nombre, ndpto, descrip FROM R1 WHERE ndpto = (SELECT ndpto FROM R2)

Outer Join

- Es una variante del Join en la que se intenta mantener toda la información de los operandos, incluso para aquellas filas que no participan en el Join.
- Se "rellenan con nulos" las tuplas que no tienen correspondencia en el Join.
- ☐ Variantes:
 - Left: se tienen en cuenta todas las filas del primer operando.
 - Right: se tienen en cuenta todas las filas del segundo operando.
 - □ Full: se tienen en cuenta todas las filas de ambos operandos.

Outer Join

R1

| Código | Nombre | NDPTO |
|--------|--------|----------------|
| 320 | José | D ₁ |
| 322 | Rosa | D ₃ |
| 323 | María | D ₃ |
| 324 | José | D ₅ |

R2

| NDPTO | Descrip |
|-------|---------|
| D1 | Central |
| D3 | I + D |
| D4 | Ventas |

| Código | Nombre | NDPTO | Descrip |
|--------|--------|----------------|---------|
| 320 | José | D ₁ | Central |
| 322 | Rosa | D ₃ | I + D |
| 323 | María | D ₃ | I + D |
| 324 | José | D ₅ | null |

R1 *
$$_{\text{RIGHT}}$$
 R2

| Código | Nombre | NDPTO | Descrip |
|--------|--------|----------------|---------|
| 320 | José | D ₁ | Central |
| 322 | Rosa | D ₃ | I + D |
| 323 | María | D ₃ | I + D |
| null | null | D ₄ | Ventas |

R1 *
$$_{\text{FULL}}$$
 R2

| Código | Nombre | NDPTO | Descrip |
|--------|--------|----------------|---------|
| 320 | José | D ₁ | Central |
| 322 | Rosa | D ₃ | I + D |
| 323 | María | D ₃ | I + D |
| 324 | José | D ₅ | Null |
| null | null | D ₄ | Ventas |

☐ **Intersección**: Define una relación que contiene el conjunto de todas las filas que están tanto en la relación R como en S

Ingenieros

| Código | Nombre | Edad |
|--------|--------|------|
| 320 | José | 34 |
| 322 | Rosa | 37 |
| 323 | María | 25 |

Jefes

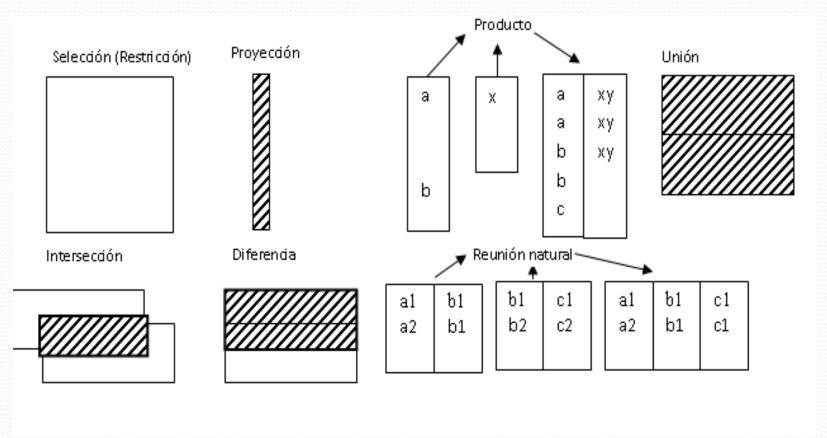
| Código | Nombre | Edad |
|--------|--------|------|
| 320 | José | 34 |
| 421 | Jorge | 48 |

Ingenieros Jefes

| Código | Nombre | Edad |
|--------|--------|------|
| 320 | José | 34 |

SELECT codigo, nombre, edad FROM Ingenieros INTERSECT SELECT codigo, nombre, edad FROM Jefes

Algebra relacional



Vistas

- Son representaciones lógicas de una tabla o conjunto de tablas.
- □ No contienen datos por sí mismas.
- Se pueden generar sobre la práctica totalidad de las tablas y sobre otras vistas.
- Propósitos:
 - Proteger el acceso a determinados datos, ya que sólo son visibles algunas columnas y filas que forman la vista.
 - Permitir acceder directamente a datos relacionados
 - Independizar la presentación de los datos de la forma en que se encuentran en las tablas base, permitiendo cambiar el nombre de columnas, etc.

Gestor de base de datos relacional

- Un SGBD es el conjunto de herramientas que facilitan la consulta, uso y actualización de una base de datos.
- Software necesario para proporcionar al usuario la visión externa del modelo relacional, estableciendo la relación con los ficheros físicos de los datos.

Gestor de base de datos relacional

- Un SGBD debe proporcionar un lenguaje que permita:
 - Operar con las tablas (recuperación y actualización)
 - Seleccionar subconjuntos de tablas.
 - Definir datos
 - Sacar estadísticas básicas
 - Ordenar en una determinada secuencia
 - □ Agrupar, etc.
- Un SGBD debe proporcionar medios para controlar la integridad, seguridad y consistencia de los datos de la BD.

Integridad en los SGBD

- ☐ La integridad hace referencia a la coherencia y veracidad de los datos almacenados en la BD.
- □ **Integridad de entidad**: Cada fila debe estar identificada por una clave primaria. Estos atributos no pueden contener valores nulos ni duplicados.
- Integridad de usuario: Deben garantizarse las restricciones semánticas impuestas a los datos.
 - Restricciones de dominio.
 - Restricciones de verificación.
 - Restricción de valor nulo (campos obligatorios).
 - Disparadores o triggers.
 - Aserciones o restricciones genéricas.

Integridad en los SGBD

- Integridad referencial: Una clave ajena sólo puede tomar los valores de la clave primaria a la que hace referencia o el valor nulo.
- La integridad referencial se aplica en las siguientes situaciones:
 - Inserciones que afectan a clave foráneas.
 - Actualizaciones de la clave primaria.
 - Actualizaciones de la clave foránea.
 - Borrado de una clave primaria.

Integridad en los SGBD

Operaciones que afectan a la consistencia de los datos

PAISES

| Código | Descrip |
|--------|-------------|
| A | Alemania |
| F | Francia |
| E | España |
| GB | GranBretaña |
| P | Portugal |

CLIENTES

| Código | País | Empresa | Total Compras |
|--------|------|--------------|------------------|
| 0 | D | Deutche Bank | 1000000 |
| 1 | D | Volkswagen | 5700000 |
| 2 | E | Campofrio | 65200 |
| 3 | F | BNP | 7032000 |

FACTURAS

| Núm | Cliente | Total |
|-----|---------|-------|
| 0 | 1 | 30000 |
| 1 | 172 | 1700 |
| 2 | 45 | 50000 |

- Incluir una factura a un cliente que no existe (inconsistencia)
- Asignar a un mismo país dos códigos distintos (duplicidad)
- Borrar Volkswagen como cliente sin eliminar sus facturas en la tabla facturas. (Integridad referencial)
- Modificar el código de un país que es utilizado en la tabla Clientes sin modificar también éste último. (Integridad referencial).