Unidad 3: BBDD Relacionales

BBDD01, Sesión 6:

Modelo Relacional

INDICE

- Estructura BD relacionales
- o Elementos de las BD relacionales:
 - Claves
 - Integridad referencial
- o Diagrama de esquema relacional
- o Reducción de un esquema Entidad/Relación al Modelo relacional.

Referencias: Silberschatz 4^a Ed. pp 53-82



- oBD relacional ⇒ conjunto de tablas cada una con un nombre exclusivo
- oCada fila ⇒ una relación entre un conjunto de valores
- o Concepto relacionado: tabla ⇔ conjunto relaciones
- o Estructura básica
 - Tabla ⇒ conjunto de columnas ⇒ atributos
 - Dominio ⇒ conjunto de valores permitidos
 - Ejemplo: relación cuenta
- oTareas:
 - Insertar
 - Borrar
 - Modificar
 - Consultar

número-cuenta	nombre-sucursal	saldo
C-101	Centro	500
C-102	Navacerrada	400
C-201	Galapagar	900
C-215	Becerril	700
C-217	Galapagar	750
C-222	Moralzarzal	700
C-305	Collado Mediano	350



- \circ Si $D_1, D_2, ... D_n$ son los dominios de los atributos
- oLa tabla, en cada momento, es un subconjunto de

$$D_1 \times D_2 \times \dots D_n$$

- o Las tablas son relaciones (estructura matemática)
- o Las filas son tuplas: $(v_1, v_2, ..., v_n)$
- oVariable tupla ⇒ una variable que representa una tupla
- oLa relación cuenta, del ejemplo, tiene 7 tuplas
- oVariable tupla t que referencia a la primera tupla:
 - t[numero_cuenta] (representa primer atributo), valor: C-101
 - t∈r ⇒la tupla t está en la relación r

número-cuenta	nombre-sucursal	saldo
C-101	Centro	500
C-102	Navacerrada	400
C-201	Galapagar	900
C-215	Becerril	700
C-217	Galapagar	750
C-222	Moralzarzal	700
C-305	Collado Mediano	350



- o Dominios de los atributos de r son atómicos ⇒ elementos del dominio son indivisibles
- o Hay modelos de BD que permiten que no sean atómicos
- oVarios atributos pueden tomar valores del mismo dominio
- oValor nulo ⇒ puede ser miembro de todos los dominios ⇒ no existe ó desconocido (Conviene evitar).
- o Esquema de la BD
 - Esquema de la BD ⇒ diseño lógico
 - Ejemplar de la BD ⇒ instantánea de los datos en un momento
 - Relación ⇒ variable
 - Esquema de relación ⇒ tipos de datos y sus restricciones
 - Definición esquema relación:
 - Esquema-cuenta = (número-cuenta, nombre-sucursal, saldo)



- oejemplar de relación ⇒ con el concepto de valor de una variable en los lenguajes de programación
 - Cuenta es un ejemplar de Esquema_cuenta:
 - cuenta (Esquema-cuenta)
- OSe suele decir simplemente «relación» cuando realmente se quiere decir «ejemplar de la relación»
- oRelación sucursal:
 - Esquema-sucursal = (nombre-sucursal, ciudad-sucursal, activos)
 - Atributo común a Esquema_cuenta ⇒ relacionar tuplas
 - Saldo de todas las cuentas de Arganzuela

cuenta

número-cuenta	nombre-sucursal	saldo	
C-101	Centro	500	
C-102	Navacerrada	400	
C-201	Galapagar	900	
C-215	Becerril	700	
C-217	Galapagar	750	
C-222	Moralzarzal	700	
C-305	Collado Mediano	350	

sucursal

nombre de la sucursal	ciudad de la sucursal	activos
Galapagar	Arganzuela	7.500
Centro	Arganzuela	9.000.000
Becerril	Aluche	2.000
Segovia	Cerceda	3.700.000
Navacerrada	Aluche	1.700.000
Navas de la Asunción	Alcalá de Henares	1.500
Moralzarzal	La Granja	2.500
Collado Mediano	Aluche	8.000.000

o¿Mejor más o menos esquemas de relación en la BD?

- o Ejemplo:
 - 2 esquemas:
 - Esquema-cliente = (nombre-cliente, calle-cliente, ciudad-cliente)
 - Esquema-impositor = (nombre-cliente,número-cuenta)
 - 1 esquema:
 - (nombre-sucursal, ciudad-sucursal, activos, nombre-cliente, calle-cliente, ciudad-cliente, número-cuenta, saldo)
 - Ventajas de 1: Sencillez. Lo bueno, si breve...
 - Desventajas:
 - Si un cliente tiene varias cuentas ⇒ información duplicada
 - Si un cliente puede no tener cuenta ⇒ valores nulos
- oEn el límite: esquema de BD=conjunto de tablas con 2 atributos (inadecuado)



- OSuperclave, clave candidata y clave primaria (igual que en MER)
 - Ejemplo: {(nombre_sucursal)} de Esquema-sucursal

- o Formalmente: sea R esquema de relación, K es superclave de R si:
 - t_1 y t_2 están en r(R) y $t_1 \neq t_2$, entonces $t_1[K] \neq t_2[K]$

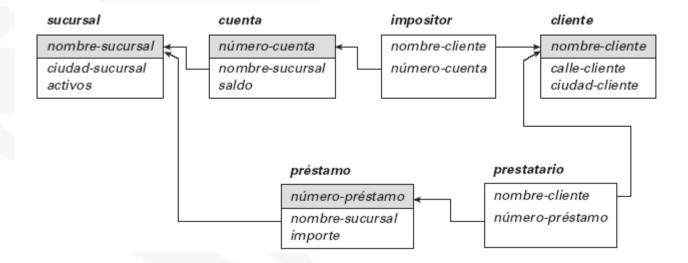
oLos atributos que forman clave primaria de un esquema de relación se listan antes que el resto, subrayados

Integridad referencial

- oLas tablas de una base de datos pueden estar relacionadas a través del valor de sus atributos
 - $-R_1$ es la relación referenciante
 - R₂ es la relación referenciada
 - Ejemplo:
 - R2: Esquema-cliente = (nombre, calle-cliente, ciudad-cliente)
 - R1: Esquema-impositor = (nombre-cliente, número-cuenta)
- oAsegurar que el valor para un conjunto de atributos, que aparece en una tabla, está en la relación a la que hace referencia (en todo instante)⇒ **Integridad referencial**
 - Tupla colgante ⇒ no se reúne con una tupla de la otra relación
 - Deseables o no ⇒ Depende de las restricciones del mundo real al que representa
 - Sean R_1 y R_2 con PK K_1 y K_2 , se dice que un subconjunto α de R_2 es una **clave externa**, que hace referencia a K_1 si se exige que para cada tupla $t_2(R_2)$ exista una $t_1(R_1)$ tal que $t_1(K_1)=t_2(\alpha)$ \Rightarrow Restricción de integridad = dependencia de subconjunto

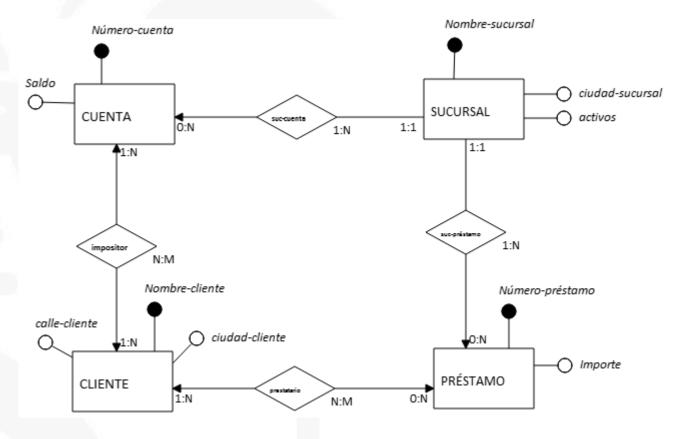


ODiagrama de esquema: esquema de base de datos + claves primarias + claves externas



- o La flecha sale de la clave externa, hacia la primaria (si compuesta, poned llave)
- ONo tiene que tener el mismo nombre

El esquema relacional se puede derivar del diagrama E-R





- oLa BD en modelo relacional se representa por un conjunto de tablas. Conversión esquema E-R ⇒ conjuntos tablas:
- oCada conjunto de entidades ⇒ tabla
- oCada conjunto de relaciones ⇒ tabla
- □ Atributos multivalorados ⇒ clave primaria de la tabla a la que pertenece + atributo del que se guarda el valor
 - Ejemplo: número de teléfono de cliente.

- Representación tabular de las entidades fuertes
- \circ Conjunto de entidades E con atributos a1,a2,..,an \Rightarrow tabla E con n columnas (cada atributo)
- oCada fila será una entidad

Atributos compuestos

Una columna separada para cada componente. No hay columna para el atributo compuesto.

número-préstamo	importe
P-11	900
P-14	1.500
P-15	1.500
P-16	1.300
P-17	1.000
P-23	2.000
P-93	500

La tabla *préstamo*.

Atributos calculados

- □ En general no se almacena el atributo. Se programa calcularlo
- \square Si se consulta $\rightarrow \rightarrow$ que modifica y tiempo calculo elevado, se almacena pero no se introduce, se calcula.

Representación tabular de las entidades débiles

 $A \Rightarrow \text{entidad débil con (a1,a2,..,an)}$

 $B \Rightarrow \text{entidades fuerte del que A depende, con clave primaria (b1,b2,...,bm)}$

Tabla A con columnas {a1, a2,...,am} U {b1, b2,...,bm}

número-préstamo	número-pago	fecha-pago	importe-pago
P-11	53	7 junio 2001	125
P-14	69	28 mayo 2001	500
P-15	22	23 mayo 2001	300
P-16	58	18 junio 2001	135
P-17	5	10 mayo 2001	50
P-17	6	7 junio 2001	50
P-17	7	17 junio 2001	100
P-23	11	17 mayo 2001	75
P-93	103	3 junio 2001	900
P-93	104	13 junio 2001	200

La tabla pago.

Entidad débil de préstamo



Representación tabular de las relaciones

- R \Rightarrow a₁, a₂,...,a_m conjunto de atributos que forman la unión de las claves primarias de las entidades que participan en R y b₁,b₂,..,b_n los atributos descriptivos de R
- Una tabla R con m+n columnas $\{a_1, a_2, ..., a_m\}$ U $\{b_1, b_2, ..., b_n\}$

id-cliente	número-préstamo
01.928.374	P-11
01.928.374	P-23
24.466.880	P-93
32.112.312	P-17
33.557.799	P-16
55.555.555	P-14
67.789.901	P-15
96.396.396	P-17

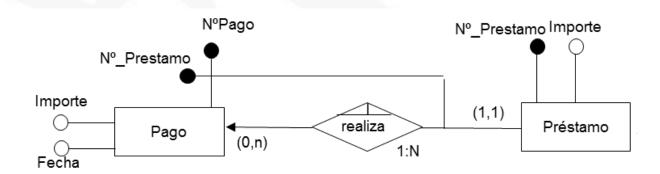
La tabla prestatario.

Obtener clave primaria:

- Entidades fuertes ⇒ la clave primaria de la entidad
- Entidades débiles identificación⇒ clave primaria entidad fuerte + discriminante de la entidad débil
- Entidad débil existencia: la clave de la entidad débil
- Tabla de multivaluados: Clave primaria de la entidad + valor
- Relaciones ⇒ La unión de las claves primarias de las entidades relacionadas es una superclave. La clave primaria depende de la cardinalidad:
 - varios a uno (A,B), K de R: K de la entidad con varios (A)
 - uno a uno puede ser la de A o la de B.
 - varios a varios entre A y B es la combinación de la clave de ambas.

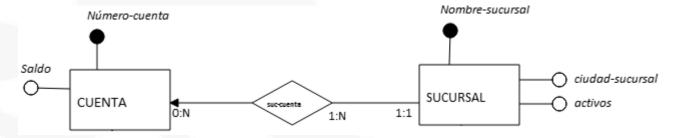
Redundancia de tablas

- La tabla para el conjunto de relaciones que une un conjunto de entidades débiles con su correspondiente conjunto de entidades fuertes es redundante⇒ no necesaria
- Es varios a uno y sin atributos
- Si se representase: pago_prestamo (numero_prestamo,,numero_pago) ⇒ redundante.



Combinación de tablas

- \circ Relación varios a uno AB entre A y B \Rightarrow tres tablas A, B y AB
 - Si participación total de $A \Rightarrow$ combinar A, AB en una tabla



- Si la participación es parcial se puede unir, pero genera nulos
- o Relaciones uno a uno.
- oEn general: ¿unir las tablas con igual clave?

Representación tabular de la generalización

oDos maneras:

- Si la especialización no es completa o no es disjunta: Tabla para entidad de nivel más alto. Tabla para cada entidad de nivel más bajo con sus atributos + clave primaria del conjunto de nivel más alto.
 - Ejemplo: persona, empleado, cliente.
- Si la especialización es disjunta y completa. No se crea tabla para la entidad de nivel más alto. Tabla para cada entidad de nivel más bajo con sus atributos + atributos de entidad nivel superior
 - Ejemplo: universidad, universidad_pública, universidad_privada.



Representación tabular de la agregación

 La tabla para el conjunto de relaciones dirige entre la agregación de trabaja-en y el conjunto de entidades director. Incluye la clave primaria del conjunto de entidades director y del conjunto de relaciones trabaja-en.

o También incluiría una columna para cada atributo descriptivos si los hubiera, del conjunto

de relaciones dirige.

oSe transforman los conjuntos de relaciones y los conjuntos de entidades dentro de la entidad agregada.

