

Gestión de Datos para Robótica

T1d - Modelo Relacional

Álvaro Vázquez Álvarez Departamento de Electrónica e Computación

alvaro.vazquez@usc.es

• Pabellón III - Despacho 4

Curso 2023-2024





- Orígenes del Modelo Relacional
 - Concepto de Relación
 - Estructura de Datos Relacional
 - Restricciones del Modelo Relacional
- Conversión del Modelo ER a Modelo Relacional
- Bibliografía





Propuesto por Codd en 1970

Los **objetivos** que perseguía con su nuevo modelo eran:

- Independencia lógica
- Independencia física
- Flexibilidad
- Uniformidad
- Sencillez

Se basa en dos ramas de las matemáticas:

- Teoría de conjuntos
- Lógica de predicados de primer orden

El tener una base matemática lo convierte en un modelo seguro, robusto, fiable y predecible.

Modelo de Datos: conjunto de **conceptos** que sirven para **describir**, en distintos niveles de abstracción, la **estructura** (esquema) de una BD.

Es decir, **los tipos de datos**, **relaciones** y **restricciones** que han de cumplirse, así como las **operaciones** para consultar y actualizar los datos.







Concepto de Relación

- El modelo relacional define la relación como la estructura para almacenar los datos de la BD.
- Una relación se parece a una tabla (aunque no es lo mismo)
- La BD está formada por un conjunto de relaciones.
- Si vemos una relación como una tabla donde:
 - Filas: representan hechos que se corresponden con una entidad del mundo real.
 - O Nombre de la tabla: define de manera genérica los hechos almacenados en la tabla
 - o Columnas: permiten identificar el significado de los valores que están en cada fila.

Una fila es una tupla, el nombre de una columna es un atributo y la tabla se denomina relación



Orígenes del Modelo Relacional



Concepto de Relación

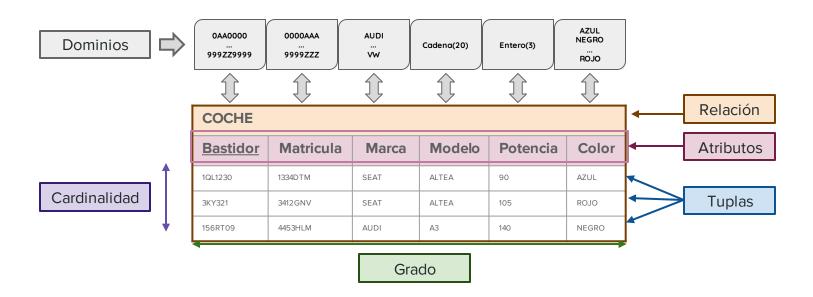
- Una relación almacena determinados atributos de entidades reales del mismo tipo
 - Ejemplo: la relación Alumnos almacena los atributos DNI, Nombre y Titulación de todos los alumnos.
- Un **esquema** de **relación** R, denotado por R(A₁, A₂, A₃,...,A_n) está compuesto por un nombre de relación R y una lista de atributos (A₁, A₂, A₃,..., A_n).
 - Ejemplo: Alumnos (DNI, Nombre, Titulación)
- Un atributo admite valores de un determinado dominio (conjunto de valores atómicos)
 - Ejemplo: DNI → números de 8 cifras seguidos de una letra.
- Se denota **dominio** de un atributo *A* por *dom(A)*.
 - Ejemplo: dom(titulación) = {GR, GP, GIC, GIFMA, GIAA}
- El grado de una relación determina el número de atributos que tiene la relación.
 - o Ejemplo: el grado de la relación Alumnos anterior es tres.
- La cardinalidad de la relación indica el número de tuplas que tiene la relación.



Orígenes del Modelo Relacional

Concepto de Relación

• Ejemplo:







Concepto de Relación

- Definición formal:
 - Una relación r del esquema de relación $R(A_1,A_2,A_3,...,A_n)$, denotado por r(R), es un **conjunto** de tuplas $r=\{t_1,t_2,...,t_m\}$
 - Cada tupla es una lista ordenada de \mathbf{n} valores $\mathbf{t}_i = \{v_1, v_2, ..., v_n\}$ donde cada \mathbf{v}_j es un elemento del dominio $dom(\mathbf{A}_i)$ o bien es nulo.
 - Una relación r(R) es un subconjunto del producto cartesiano de los dominios de los atributos.
 - $r(R) \subseteq dom(A_1) \times dom(A_2) \times ... \times dom(A_n)$
- La BD es una colección de relaciones
 - Ejemplo: Alumnos (DNI, Nombre, Titulación), Asignatura (Nombre, Curso, Cuatrimestre),
 Profesor (DNI, Nombre, Departamento).

¿Una relación puede tener filas repetidas?



NO, porque es un conjunto (conjunto no admite duplicados)

¿Hay orden entre las tuplas de una relación?



NO, porque no hay orden en los elementos de un conjunto





Estructura de Datos Relacional

- Sea R una relación $R(A_1:D_1, A_2:D_2, ..., A_n:D_n)$
 - \circ A = Atributo
 - \circ D = Dominio
- Superclave: subconjunto de atributos S_k de R, tal que cumplen la restricción de unicidad.
 - **Unicidad** → NO existen dos tuplas (t_1, t_2) con la misma combinación de valores para S_k

$$t_1[S_k] \neq t_2[S_k]$$

- Clave: es una superclave K de R (conjunto de atributos de R) que cumple la restricción de irreductibilidad.
 - **Irreductibilidad** \rightarrow **ningún** subconjunto de K cumple la propiedad de unicidad.









Estructura de Datos Relacional

• Ejemplo: dada la relación Coche(Bastidor, Matricula, Marca, Modelo, Potencia, Color)

COCHE							
Bastidor	Matricula	Marca	Modelo	Potencia	Color		
1QL1230	1334DTM	SEAT	ALTEA	90	AZUL		
3KY321	3412GNV	SEAT	ALTEA	105	ROJO		
156RT09	4453HLM	AUDI	A3	140	NEGRO		

• Cual de los siguientes conjuntos de atributos son superclave (S_K) y/o clave (K)

	S_k	K	
{Bastidor, Marca, Modelo}	✓	×	$\{ \frac{\text{Bastidor}}{\text{Bastidor}}, \text{ Marca, Modelo} \} \neq S_k \neq K$
{Marca, Potencia}	×	×	$\{Marca, Potencia\} \neq S_k \neq K$
{Bastidor, Matricula}	✓	×	{Bastidor, Matricula} = S_K {Bastidor, Matricula} = $S_K \rightarrow redundantes \neq K$
{Bastidor}	✓	✓	$\{ \frac{\mathbf{Bastidor}}{\mathbf{Bastidor}} \} \neq S_k = K$
			9/41





Estructura de Datos Relacional

- 5 tipos de claves:
 - Clave candidata: cada una de las claves de una relación.
 - O Clave compuesta: clave candidata compuesta por más de un atributo
 - O Clave primaria (Primary Key): clave candidata elegida como clave de la relación.
 - Ningún valor de la clave primaria debe ser nulo → restricción de integridad de entidad
 - O Clave alternativa: clave candidata que no ha sido elegida como clave primaria.
 - Clave foránea (Foreign Key): clave cuyos valores hacen referencia a los valores de una clave primaria en otra relación.
 - La FK debe tener el mismo dominio que la PK → restricción de integridad referencial
 - El valor de una tupla de FK debe tener el mismo valor en una tupla PK o bien ser nulo.

$$t_1[FK] = t_2[PK]$$
 t₁ hace referencia a t₂ (correspondencia) ó NULL = $t_2[PK]$

Una FK puede referenciar a la PK de la misma relación (no es lo habitual)

Orígenes del Modelo Relacional



Estructura de Datos Relacional

- Valor nulo
 - En el mundo real existe información:
 - **Desconocida** en un determinado momento
 - Nº de matrícula en el momento de la compra de un coche (si está inmatriculado).
 - Ausente porque no se dispone del mismo
 - Número de teléfono de una persona que no tiene.
 - No aplicable a ciertos atributos
 - Sueldo a una persona parada.
 - Para representar esa información los SGBD se emplea el valor nulo (NULL).
 - Nulo no representa 0 o una cadena vacía, representa un valor en sí mismo (valor desconocido).
 - No hay dos valores nulos iguales.
 - Pueden dificultar el tratamiento de los datos y se recomienda usar con precaución.





- Restricción de entidad (Primary Key):
 - La PK debe contener valores únicos y no nulos

ALUMNO				
DNI	Nombre	Apellidos	Grado	Faculta
73453212N	Juan	Rodríguez Arias	Robótica	EPSE
39567348H	Ana	Blanco Garćia	Paisaxe	EPSE
29547206J	María	PrieTo Estévez	Civil	EPSE
39567348H	Luis	Méndez Ríos	ADE	ADE
NULL	Maite	Gómez Pérez	ЕуТ	ADE





- Restricción de entidad referencial:
 - Los valores de la FK deben tener el mismo dominio que los valores de la PK que referencian

CLIENTE					
NIF	Nombre	Apellidos			
73453212N	María	Rodríguez Arias			
39567348H	Juan	Prieto Estévez			

PEDIDOS					
NIF	Cod. Frod	Unidades			
73453212N	AABBC	2			
XS23FR11G	1111222	1			

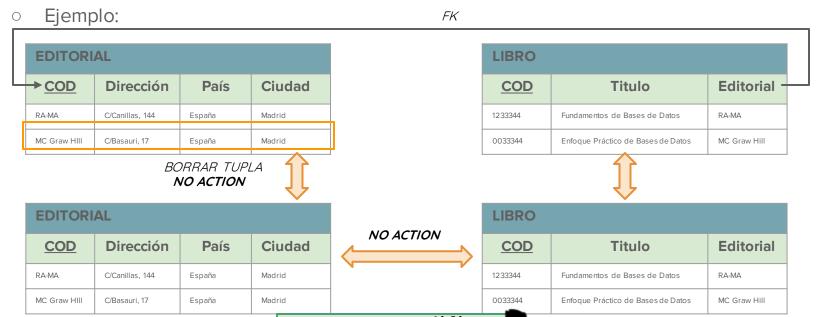
PRODUCTO					
Codigo	Precio				
111111	Portátil	1500			
111222	Impresora	120			

- Permiten determinar las consecuencias de las operaciones de borrado y modificación sobre la relación referenciada
 - NO ACTION: sólo se permiten modificar las PK que no estan referenciadas por FKs.
 - CASCADE: propaga la acción realizada en la PK a las FKs que referencia.
 - **SET NULL:** pone como valor NULL las FK alteradas tras una operación sobre las PKs.
 - SET DEFAULT: asigna un valor por defecto a las FK que referencia a las PKs que han sido modificadas/borradas.

 13/41

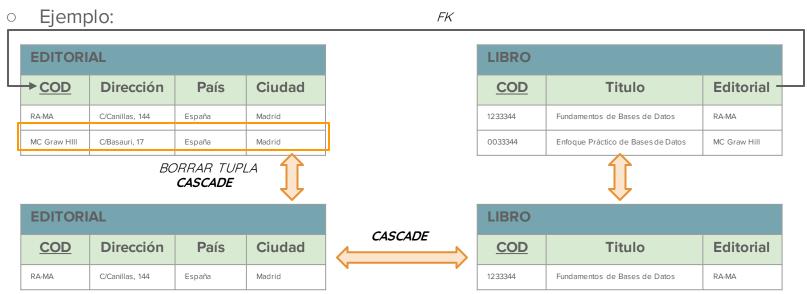






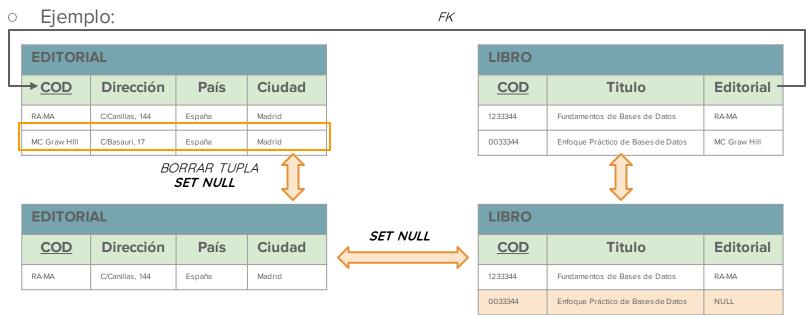






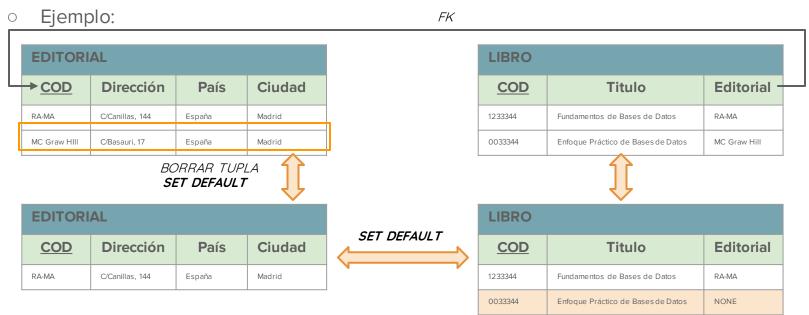
















- De usuario:
 - Condición sobre un conjunto de atributos $\{A_1, A_2, ..., A_n\}$, tuplas $\{t_1, t_2, ..., t_n\}$ o dominios $\{D_1, D_2, ..., D_n\}$ que debe ser **verificada** en toda operación de **actualización**.
 - **Verificación (CHECK)**: comprueba si el predicado (valor) es cierto (cumple la restricción) o falso (incumple la restricción) y aborta la operación.
 - Sólo puede afectar a un elemento
 - Puede tener nombre

```
CHECK FECHA_NAC < 1990
```

- Aserción (ASSERTION): Similar a la anterior, pero puede afectar a varios elementos.
 - Siempre debe tener un nombre

```
CREATE ASSERTION solo_un_presi CHECK
  (SELECT COUNT(*) FROM empleado WHERE puesto='PRESIDENTE') < 2)</pre>
```

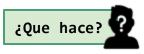
Orígenes del Modelo Relacional



Restricciones del Modelo Relacional

- Disparadores (Triggers):
 - Restricción en la que el usuario puede especificar la respuesta (acción) ante una determinada condición.
 - Existen dos tipos:
 - **BEFORE**: se ejecuta el disparador antes de realizar la condición.
 - AFTER: se ejecuta el disparador después de realizar la condición.

```
CREATE TRIGGER increment_animal
   AFTER INSERT ON animals FOR EACH ROW
   UPDATE animal_count SET animal_count.animals = animal_count.animals+1;
```

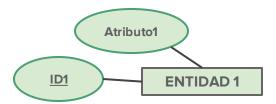


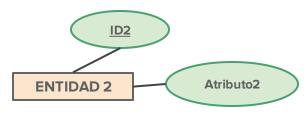
- Dependencia Funcional (DF):
 - Establece una relación de dependencia entre dos conjuntos de atributos X e Y

Conversión del Modelo ER a Modelo Relacional

Entidades

 Cada entidad del modelo E-R genera una tabla. Dicha tabla contiene como columnas cada uno de los atributos de la entidad. Además puede contener otras columnas fruto de relaciones, normalmente 1:N, con otras entidades.





ENTIDAD 1

<u>ID1</u>	Atributo1

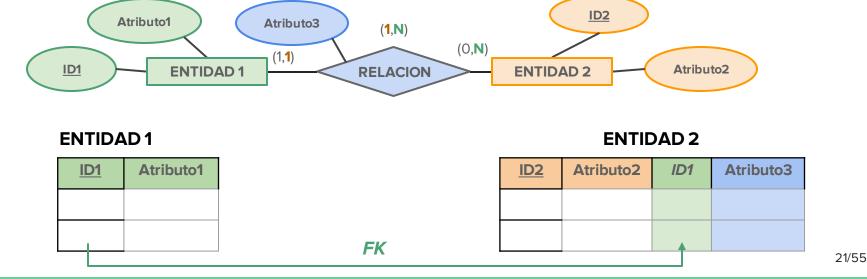
ENTIDAD 2

ID2	Atributo2

Conversión del Modelo ER a Modelo Relacional

Relacion 1:N (entidades fuertes)

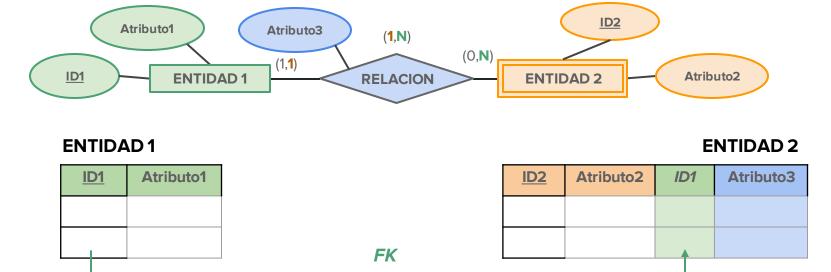
 Se genera una tabla por cada entidad y se traslada la clave principal la tabla del lado 1 al lado N en el que se convierte en clave foránea. Si la relación tiene atributos se envían a la tabla del lado N.



Conversión del Modelo ER a Modelo Relacional

Relacion 1:N (entidades débiles)

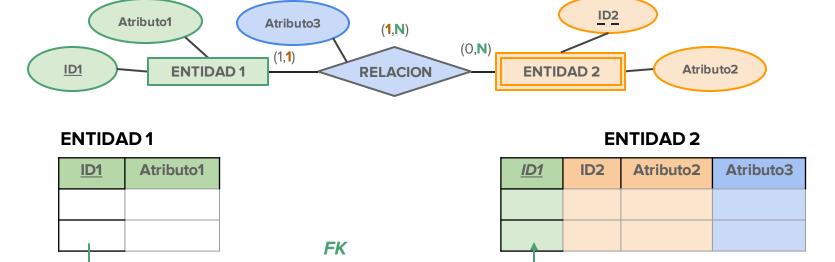
 <u>Caso 1 - entidad débil con clave primaria:</u> se genera una tabla por cada entidad y se traslada la clave principal la tabla del lado 1 al lado N en el que se convierte en clave foránea. Si la relación tiene atributos se envían a la tabla del lado N.



Conversión del Modelo ER a Modelo Relacional

Relacion 1:N (entidades débiles)

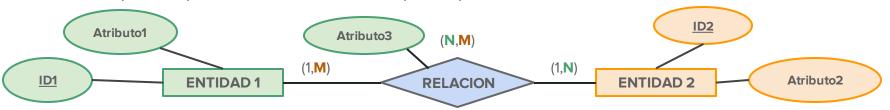
 <u>Caso 2 - entidad débil sin clave primaria:</u> se genera una tabla por cada entidad y se traslada la clave principal la tabla del lado 1 al lado N, formando clave primaria compuesta con el atributo discriminante. Si la relación tiene atributos se envían a la tabla del lado N.

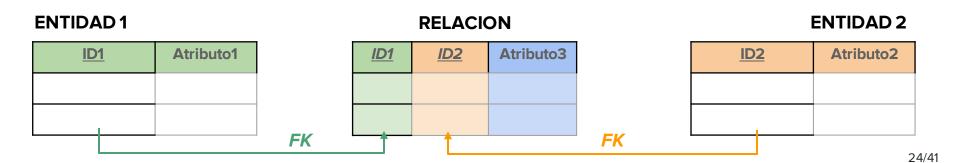




Relación N:M

 Se crea una nueva relación con los atributos propios (si los hubiese). La clave primaria estará compuesta por las PKs de las tablas participantes en la relación.





Conversión del Modelo ER a Modelo Relacional

Relación 1:1 (entidades fuertes)

• Se genera una tabla por cada entidad y se coloca la clave principal de una tabla en la otra tabla sólo como clave foránea (FK). Se recomienda llevar la PK a la tabla de la relación 0 (si la hay)

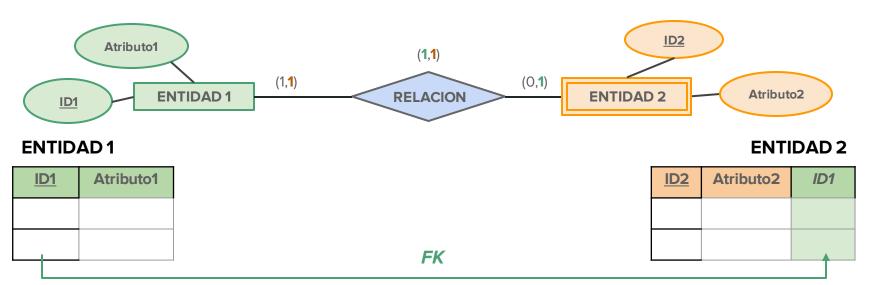


ENTIDAD 2 ID1 Atributo1 FK



Relación 1:1 (entidad débil)

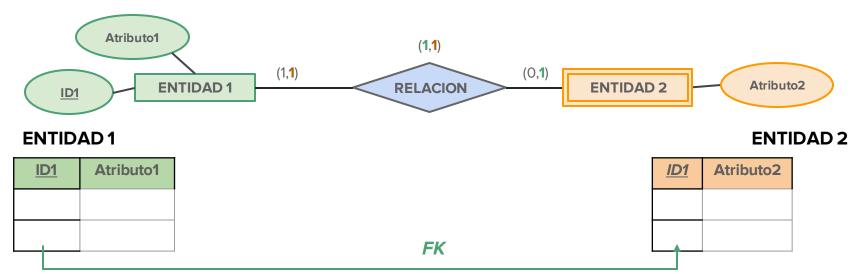
 Caso 1 - entidad débil con clave primaria: se genera una tabla por cada entidad y se coloca la clave principal de la entidad fuerte en la otra tabla sólo como clave foránea (FK).





Relación 1:1 (entidad débil)

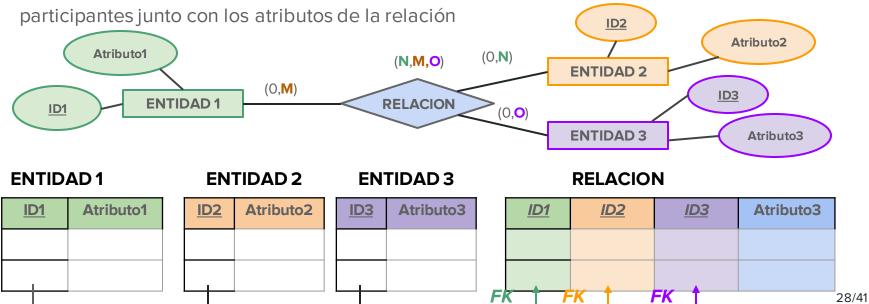
 <u>Caso 2 - entidad débil sin clave primaria:</u> se genera una tabla por cada entidad y se coloca la clave principal de la entidad fuerte en la de la entidad débil como clave primaria y foránea.





Relación N:M:O

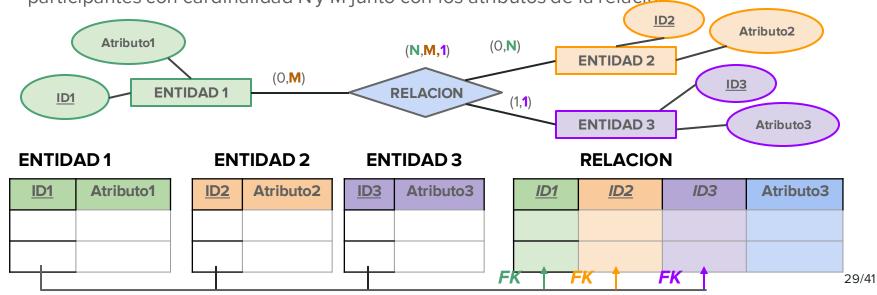
Se genera una tabla por cada entidad y otra para la relación ternaria. La tabla de la relación ternaria tendría una clave primaria compuesta por las claves primarias de las entidades





Relación 1:N:M

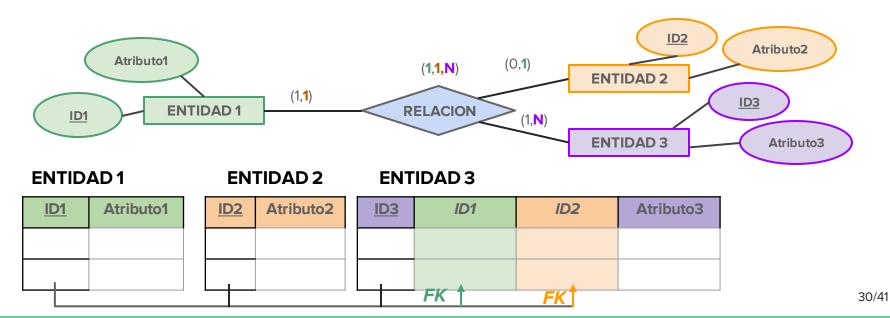
 Se genera una tabla por cada entidad y otra para la relación ternaria. La tabla de la relación ternaria tendría una clave primaria compuesta por las claves primarias de las entidades participantes con cardinalidad Ny M junto con los atributos de la relación





Relación 1:1:N

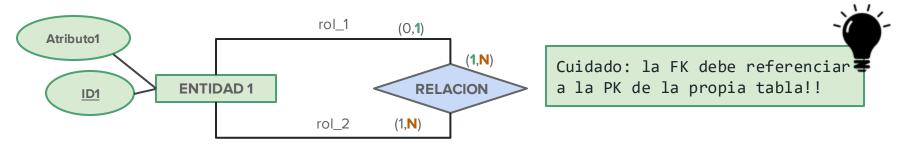
 Se genera una tabla por cada entidad. La tabla de la relación N tendría como claves foráneas las PKs de las otras tablas pero no serían PK en esa tabla.

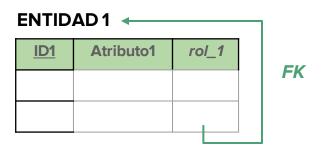


Conversión del Modelo ER a Modelo Relacional

Relación recursiva

 <u>Caso 1 - Relación 1:N:</u> Crear una tabla con todos los atributos replicando la PK con un nombre nuevo que es clave foránea de la propia tabla.

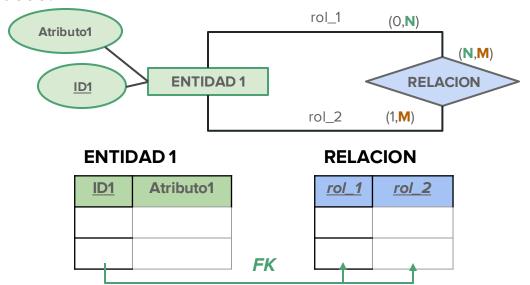






Relación recursiva

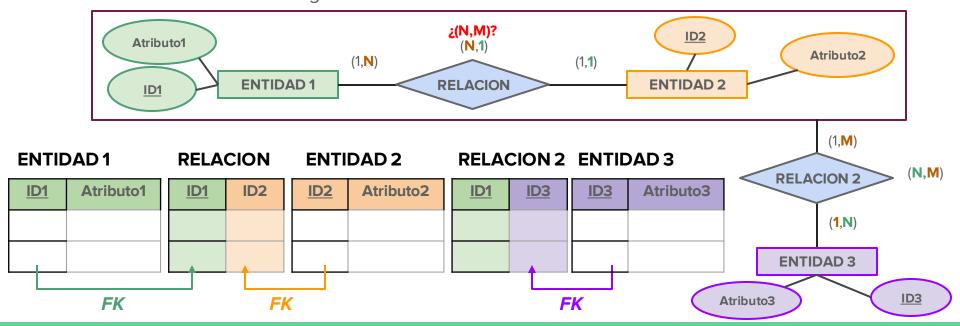
 <u>Caso 2 - Relación N:M:</u> Crear una tabla para la entidad y otro para la relación. La tabla de la relación tendrá como clave compuesta los atributos de los roles que a su vez serán clave foránea de la entidad.





Relación Agregación

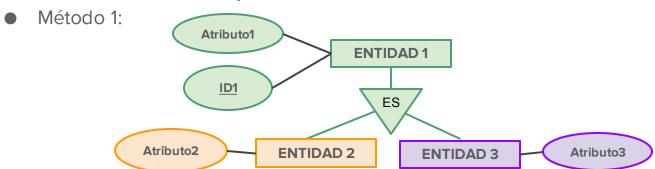
• Se trata la relación dentro de la categorización como si fuera una entidad (*E*). Las entidades que se relacionan con la categorización estarán relacionadas con *E*.

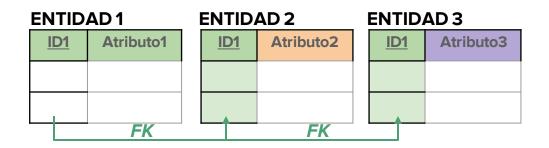




- Método 1: crear un esquema por <u>cada entidad</u>
 - Recomendado cuando:
 - Existen muchos atributos distintos entre los subtipos
 - Se quiere mantener de todas maneras los atributos comunes a todos en una relación
 - Es **solapada parcial**
 - Inconvenientes:
 - La obtención de información requiere el acceso a dos relaciones
 - Bajo nivel (subclases)
 - Alto nivel (superclase)
 - La opción más común.





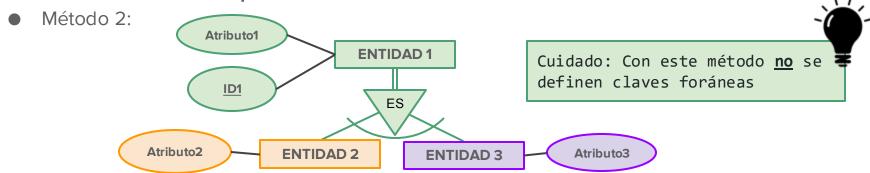




- Método 2: crear un esquema por cada <u>conjunto</u> de <u>entidades hijas.</u>
 - Recomendado cuando:
 - Es **total disjunta:** la entidad padre no requiere que se almacene información.
 - Muchos atributos distintos en las entidades hijas.
 - Inconvenientes:
 - Si es total solapada se repetirían atributos (redundancia).
 - Ejemplo: calle y ciudad se repetirían para personas que sean clientes y empleados.

Conversión del Modelo ER a Modelo Relacional

Relación Generalización/Especialización



ENTIDAD 2

<u>ID1</u>	Atributo1	Atributo2

ENTIDAD 3

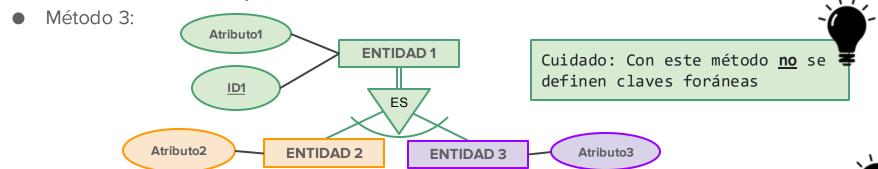
<u>ID1</u>	Atributo1	Atributo3



- Método 3: crear un esquema que contenga los atributos de la clase padre y todas las clases hijas.
 - Recomendado cuando:
 - Los subtipos se diferencian en muy pocos atributos (o ninguno).
 - Compatible con relaciones de participación total o parcial.
 - Inconvenientes:
 - No permite relaciones solapadas ya que se tendrían tuplas con la misma PK.

Conversión del Modelo ER a Modelo Relacional

Relación Generalización/Especialización



ENTIDAD1

<u>ID1</u>	Atributo1	Atributo2	Atributo3	tipo			

Si hay un atributo en la relación, se pone el de la relación. Sino, se añade uno nuevo

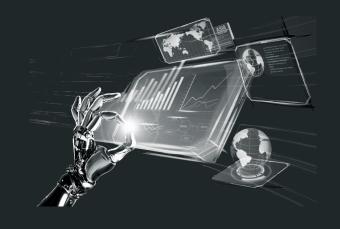




Ramez A. Elmasri, Shamkant B. Navathe. Fundamentos de Sistemas de Bases de Datos (5° edic.). Prentice-Hall. 2007, [Cap. 6]

de Miguel, A.; Piattini, M. Fundamentos y modelos de bases de datos (2º edic. Ra-Ma, 1999, [Cap. 5]





Gestión de Datos para Robótica

T1d - Modelo Relacional

Álvaro Vázquez Álvarez Departamento de Electrónica e Computación

alvaro.vazquez@usc.es

• Pabellón III - Despacho 4

Curso 2023-2024