

# Transformación de MER a Tablas

- Licenciatura e Ingeniería en Informática
- 2do. año

# Conceptos Generales

- Las estructuras consistirán en TABLAS
  - Sus columnas corresponden a ATRIBUTOS atómicos
  - Y sus filas serán los registros de datos.
- Un esquema de relación  $R(A_1, \dots, A_n)$ 
  - R será el nombre de la relación
  - $A_1 \dots A_n$  serán los atributos con dominios  $D_1 \dots D_n$
  - Manejado por el DDL
- $r(R)$ 
  - Será una instancia de un esquema de relación R.
  - Conjunto de tuplas en un cierto instante del tiempo del contenido de la Base de Datos.
  - Manejado por el DML

# Clave Primaria

- Dada una tabla  $T$  con atributos  $(a_1 \dots a_n)$ 
  - Diremos que un subconjunto de atributos es **CLAVE** de  $T$  si dada una combinación de datos  $a_i \dots a_m$  el resto de los atributos queda unívocamente determinado.
  - La clave que se utiliza para determinar una Entidad del mundo real se denomina **Clave Primaria** de  $T$
- Ej. Empleados (CI, nombre, apellido)

$Pk(T)$

- Instancias serán
  - $\langle \text{"1.723.458-2"}, \text{"Ana"}, \text{"López"} \rangle$
  - $\langle \text{"3.723.689-3"}, \text{"Beatriz"}, \text{"García"} \rangle$

# Claves Foráneas (Foreign Keys)

- Dado un esquema R, un conjunto de atributos X será una FK de R si:
  - Los atributos X coinciden en dominio con los de una clave Y de otro esquema S.
  - Los valores que tomará X en las tuplas de la instancia  $r(R)$  corresponden a valores de Y en la instancia  $s(S)$ .
- Se dice que B posee clave foránea hacia A si todo elemento de la tabla B **debe** tener su atributo clave dentro de un atributo clave de alguna tupla de la tabla A

$$Fk(B) \text{ referencia } Pk(A) \text{ y } Pk(A) = Fk(B)$$

# Integridad Referencial

- Reglas estáticas de definición de estructuras para garantizar su integridad.
- Si existe una Integridad Referencial entre R y S, donde R referencia a S, decimos que en R hay una FK sobre S.
- Ej.:
  - Todo Empleado pertenece a una Sección

*EMPLEADOS( CI, Nombre, Dirección, NroSecc)*

*SECCIONES( NroSecc, NomSecc)*

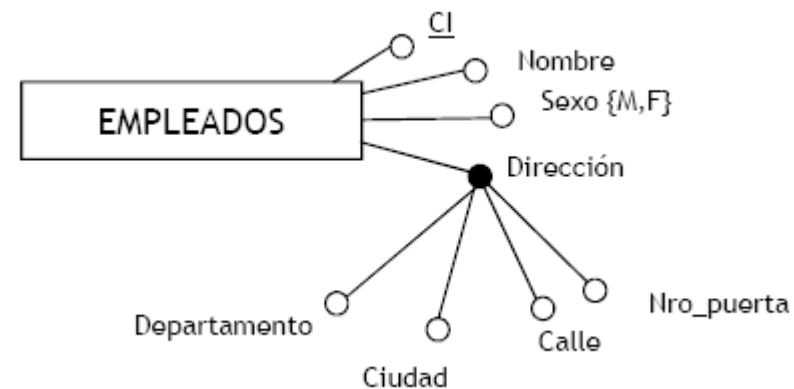
- Nrosecc debe ser clave en Secciones
- Empleados.Nrosecc referencia a Secciones.NroSecc (Toda tupla de empleados debe tener secciones existentes en Secciones)

# Operaciones de modificación

- Dados el esquema  $R(a_1..a_n)$  y su instancia  $r(R)$
- Insert
  - Insert  $\langle a_1 \dots a_n \rangle$  into R
  - Las tuplas insertadas deben cumplir la integridad referencial.
- Delete
  - Delete from R where condicion
  - Debo considerar las posibles violaciones de la integridad referencial que pueda causar un borrado.
- Update
  - Update R set  $\langle \text{atr} \rangle = \text{valor}, \dots$  where condicion
  - Debo considerar cuando las actualizaciones puedan violar la integridad referencial

# Entidades Fuertes (I)

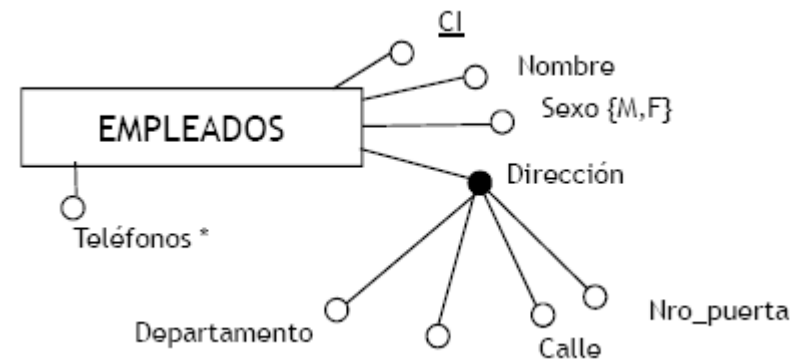
- Por cada **Entidad** se crea una Tabla
  - Cada atributo simple será un nuevo atributo de la tabla.
  - Cada atributo compuesto agregará nuevos atributos en la tabla por cada sub-atributo de la estructura.
  - El atributo determinante será clave e irá subrayada.



**EMPLEADOS( CI, Nombre, Sexo, Departamento, Ciudad, Calle, Nro\_puerta)**

## Entidades Fuertes (II)

- Los atributos multivaluados generan una nueva tabla.
- Tendrá un atributo por cada componente.
- Tendrá la clave de la entidad
- La clave serán todos sus atributos.

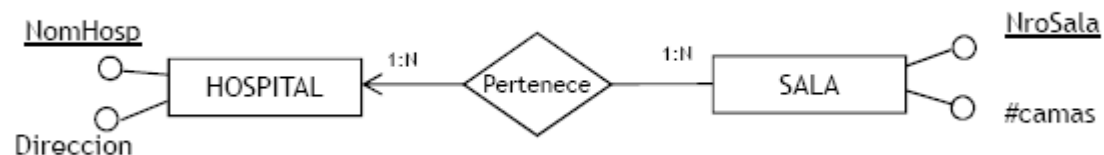


EMPLEADOS +  
EMP\_TELEFONOS( CI, nro\_telefono)



# Entidad Débil (I)

- Por cada **Entidad Débil** se crea una Tabla
  - Se incluye como atributos la clave primaria de la Tabla de la entidad fuerte.
  - No se crea una tabla para la relación
  - Debe haber una clave foránea desde la entidad débil hacia la fuerte.



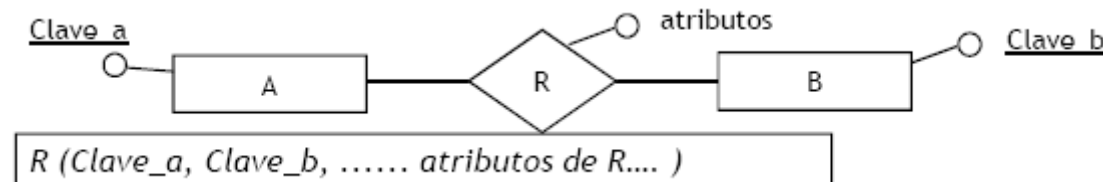
```
HOSPITAL( NomHosp, Direccion)
SALA( NomHosp, NroSala, #camas)
SALA.NomHosp REFERENCIA HOSPITAL.NomHosp
```

## Entidad Débil (II)

- En el ejemplo, toda tupla de SALAS debe tener una pareja Hospital-Sala en alguna tupla de HOSPITALES con ese dato de Hospital
  - Nomhosp es clave en HOSPITALES
  - Nomhosp,Nomsala es clave en SALAS

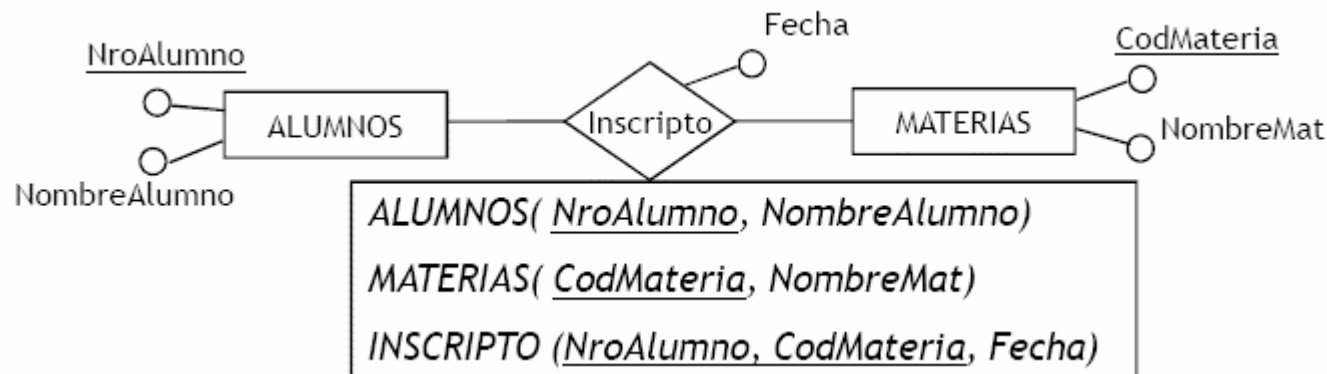
# Relaciones Binarias N:N

- Para cada Relación Binaria con cardinalidad N:N se crea una tabla.
  - Se colocan las claves primarias de las tablas que representan a cada una de las entidades participantes.
  - Los atributos de la relación se tratan como si fuera una entidad.
  - La clave dependerá de la realidad, por lo general será la pareja de claves de ambas entidades.



# Relaciones Binarias N:N

- Ejemplos: Un alumno se podrá inscribir a una materia varias veces.

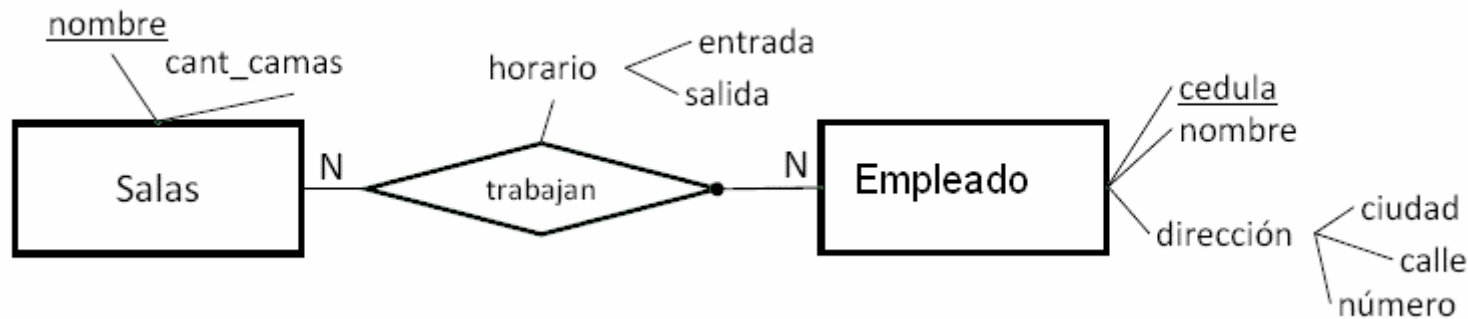


- Si tuviéramos la restricción de que se puede inscribir pero sólo una vez para cada fecha, entonces la relación **INSCRIPTO** sería:

*INSCRIPTO (NroAlumno, CodMateria, Fecha)*

# Relaciones Binarias N:N

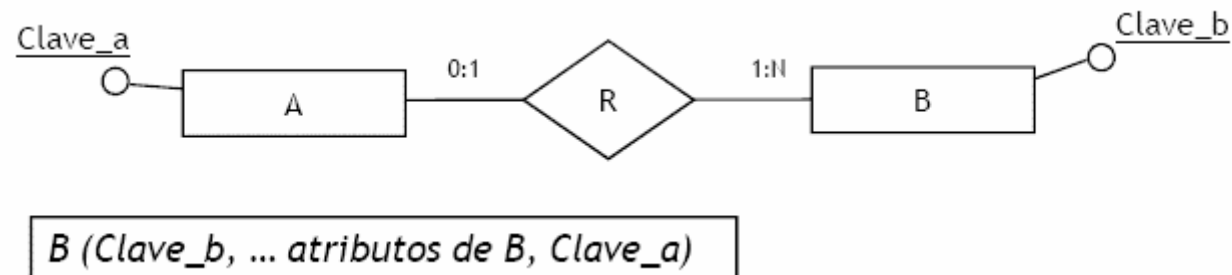
- Otro ejemplo:



- SALAS(nombre,cant\_camás)
- EMPLEADO(cedula,nombre,ciudad,calle,numero)
- TRABAJAN(nombreSala,cedula,entrada,salida)

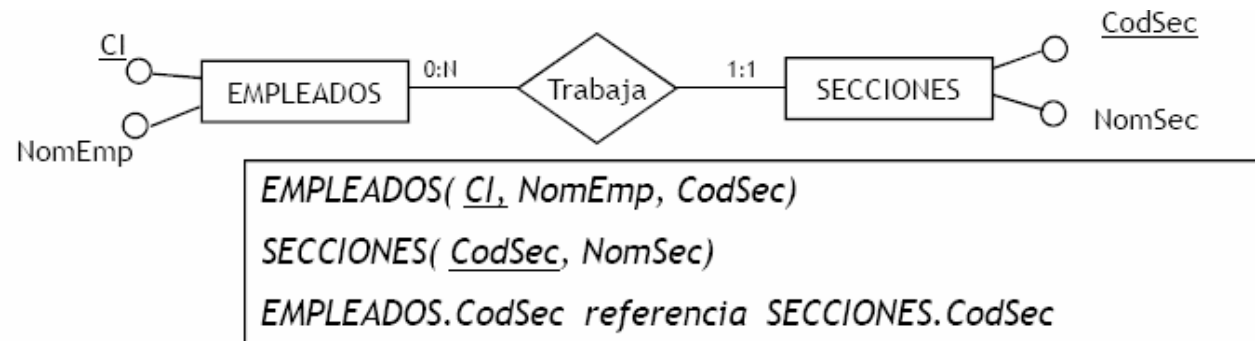
# Relaciones 1:N

- Si la relación es 1:N puede NO CREARSE una nueva tabla
  - Se puede representar la relación en la tabla que representa a la entidad con cardinalidad N.
  - Se agrega a dicha tabla los atributos que son clave primaria de la tabla que representa la otra entidad.
  - Se agregarán también sus atributos simples o estructurados.
- Si la relación es PARCIAL sobre B, cuando un elemento de B no esté relacionado con alguno de A clave\_a contendrá el valor null
- Si la relación es TOTAL sobre B, se debe definir una restricción de integridad referencial de B hacia A.

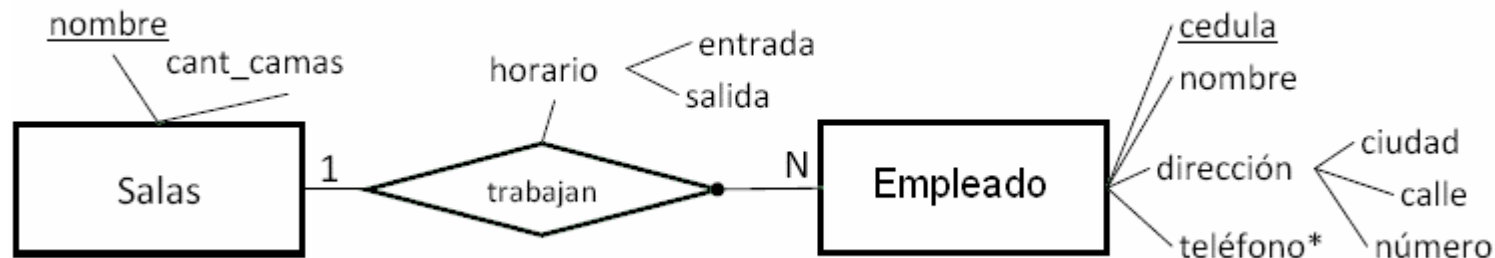


# Relaciones 1:N

- Ejemplos: Un empleado trabaja en una única sección



- N empleados trabajan en 1 sala



- SALAS(nombre,cant\_camras)
- EMPLEADOS(cedula,nombre,ciudad,calle,numero,  
**nombreSala,hEntrada,hSalida**)

# Relaciones

- Mínimos y máximos definidos
  - Cuando existen mínimos  $> 1$  o cotas superiores no se pueden definir mediante restricciones estáticas.
  - Deben ser definidas por código. Ej. Triggers.

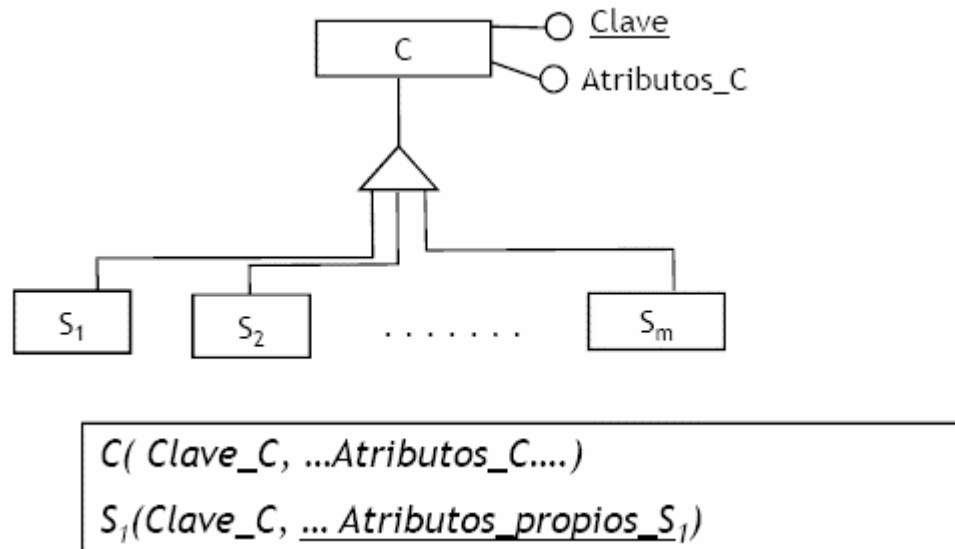


# Agregaciones

- Se tratan como una relación
- Independientemente de las cardinalidades se debe implementar como una nueva tabla (ya que se relacionará con alguna otra entidad).

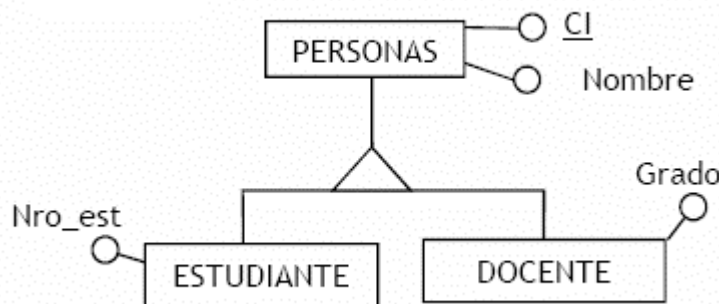
# Categorizaciones (I)

- Existen diferentes implementaciones, dependiendo de la cantidad de atributos, solapamiento y completitud.



## Categorizaciones (II)

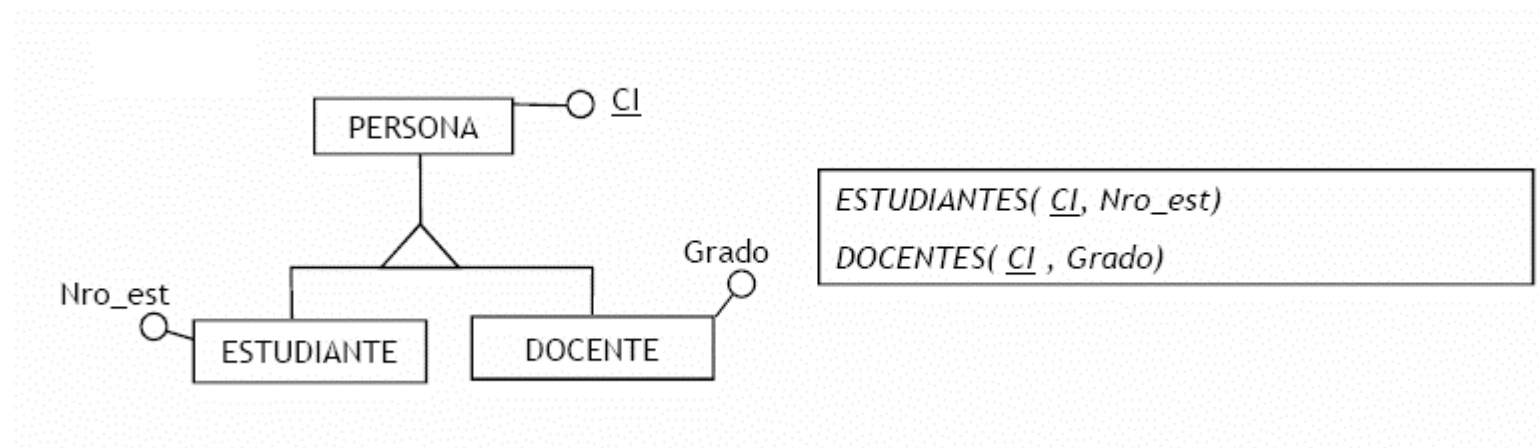
- Caso 1
  - Se crea una tabla para la super entidad.
  - Se crea una tabla por cada sub-entidad con referencia a la super entidad.
  - Debo considerar las restricciones de integridad referencial entre las tablas.



```
PERSONAS( CI, Nombre)
ESTUDIANTES( CI, Nro_est)
DOCENTES( CI, Grado)
ESTUDIANTES.CI referencia PERSONAS.CI
DOCENTES.CI referencia PERSONAS.CI
```

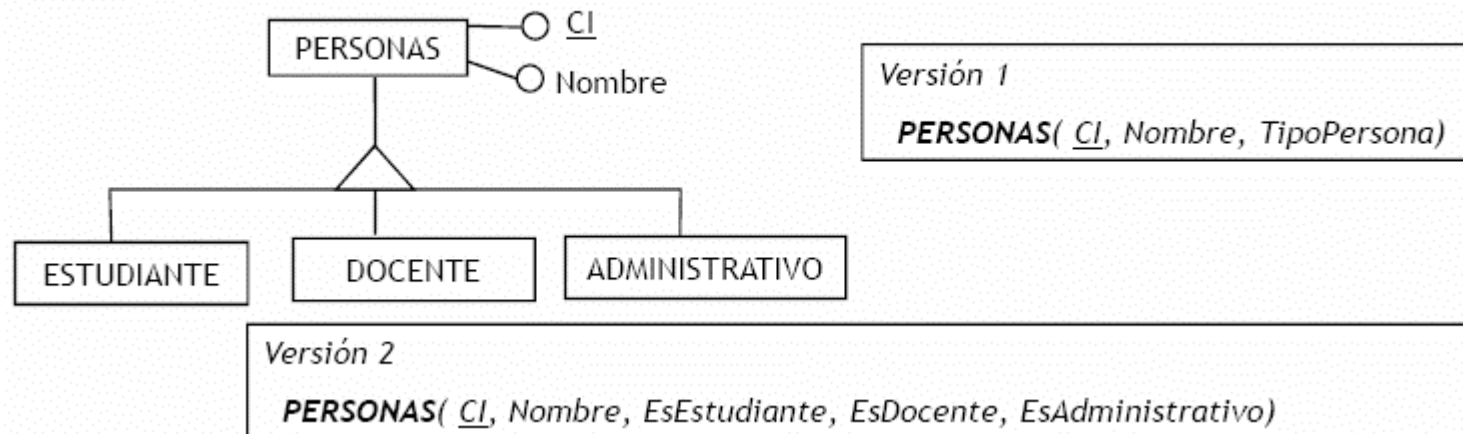
## Categorizaciones (III)

- Caso 2 (relación no total y la super entidad no posee atributos propios)
  - Se crea una tabla por cada sub entidad más la clave de la super entidad.
  - No se necesita crear una tabla para la super entidad.



# Categorizaciones (IV)

- Caso 3 (relación total y sub entidades sin atributos propios)
  - Dos posibles soluciones
    - Crear una tabla para la super entidad con un atributo extra de **tipo**.
    - Crear una tabla para la super entidad con atributos booleanos como sub entidades existan.



# Categorizaciones (V)

- Ventajas y desventajas de las diferentes opciones:
  - Versión 1
    - No permite implementar solapamiento
    - Permite fácil agregado de nuevas sub entidades.
  - Versión 2
    - Permite solapamiento
    - Agregar nuevas sub entidades implica modificar el esquema de la super entidad.

# Categorizaciones (VI)

- Caso 4 (todas las entidades poseen atributos propios)
  - Crear una única tabla conteniendo la unión de los atributos de la super entidad más las sub entidades (considerando tipo u atributos booleanos).  
Puede contener valores nulos y exige restricción sobre datos correctos respecto a atributos particulares de las sub entidades.
  - Crear tablas para las sub entidades como entidades independientes que tendrán los atributos de la super entidad. Cubre solapamiento y totalidad, puede generar redundancia.
  - Crear tabla para la super entidad y tablas para las subentidades con la clave de la super entidad incluyendo restricciones de integridad desde las sub entidades a la super entidad.  
Cubre solapamiento y totalidad, evita redundancia.