BASES DE DATOS

CLASE 3

Diseño lógico

- Esquema Conceptual: captación y representación clara de las necesidades definidas en la especificación de requerimientos
- Diseño lógico: conversión del esquema conceptual en un esquema lógico

Diseño lógico

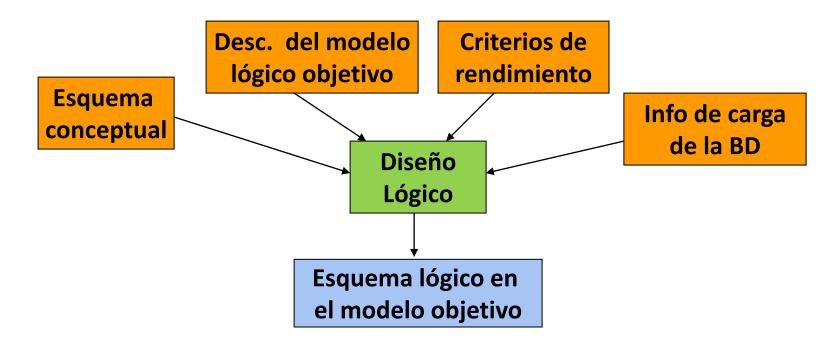
- El esquema lógico es independiente del SGBD en particular que se vaya a utilizar, pero se debe conocer su tipo, ya que de eso depende el tipo de estructuras que va a ser posible utilizar en la etapa de diseño físico.
- Es decir, es una representación abstracta de una posible implementación, sin estar vinculado a ninguna implementación específica.

Diseño lógico

- En el esquema lógico se traducen las vistas de alto nivel del esquema conceptual, agregando un nivel adicional de detalle.
- El esquema lógico puede ser considerado como un puente entre la visión de la información desde el punto de vista de la organización o empresa (esquema conceptual) y la visión desde el punto de vista del desarrollador (esquema físico).

Diseño lógico

 Enfoque global del diseño lógico (independientemente del modelo utilizado)

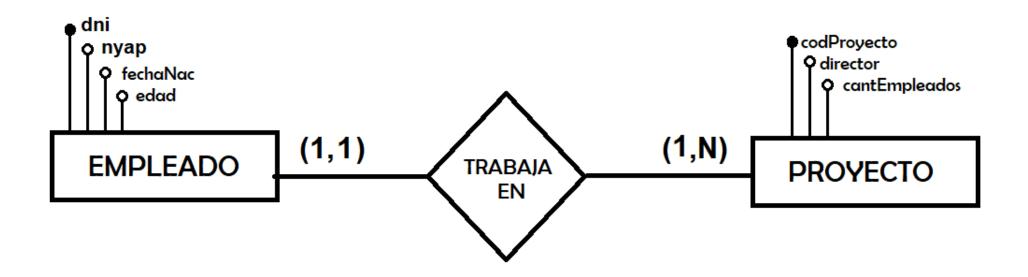


- Simplificación del esquema conceptual
 - → modelo relacional ←
 - Datos derivados y ciclos de relaciones
 - Eliminación de atributos polivalentes
 - Eliminación de atributos compuestos
 - Eliminación de jerarquías de generalización
 - Otras decisiones (no obligatorias)
 - Partición de Entidades / Interrelaciones
 - Fusión de Entidades / Interrelaciones

Datos derivados

- Ventajas
 - No se necesita calcular el valor → reduce el número de accesos a la BD
- Desventajas
 - Afecta minimalidad
 - Procesamiento adicional para mantener los datos derivados
 - Requiere más espacio de almacenamiento

- Datos derivados
 - Ej:

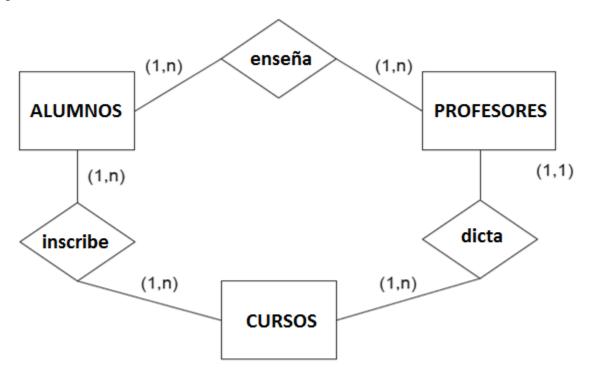


Ciclos de relaciones

- En algunos casos, un ciclo puede generar repetición de información
 - Identificar relaciones responsables de la redundancia
 - Eliminar redundancia: criterio del diseñador
 - Conservarlos → afecta minimalidad
 - Eliminarlos → afecta performance

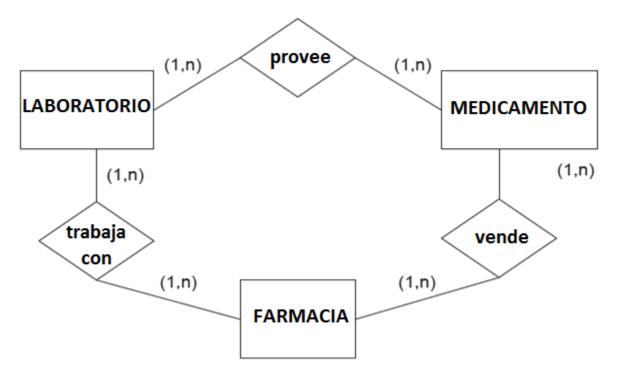
Ciclos de relaciones

• Ej. 1:



Ciclos de relaciones

• Ej. 2:

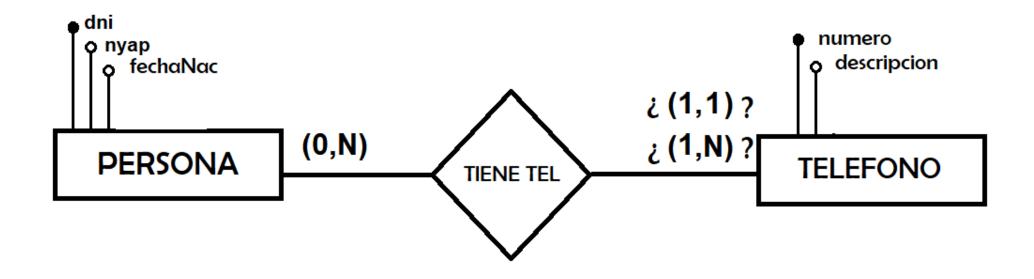


Eliminación de atributos polivalentes

• Los SGBD relacionales no permiten atributos con múltiples valores de una dimensión determinada dinámicamente

- Resolución
 - Quitar el atributo de la entidad
 - Generar una nueva entidad con ese atributo y establecer una nueva relación con la entidad a la cuál pertenecía

- Eliminación de atributos polivalentes
 - Ej: atributo teléfono(0,N)



• Eliminación de atributos compuestos

- Alternativas de resolución
 - Considerar el atributo compuesto entero como un solo atributo
 - Considerar todos sus componentes como atributos individuales
 - Generar una nueva entidad, la que representa el atributo compuesto, conformada por cada uno de los atributos simples que contiene

• Eliminación de jerarquías de generalización

- Los modelos lógicos relacionales no permiten representar jerarquías de generalización
- Se deben representar usando sólo entidades e interrelaciones
- A tener en cuenta:
- Tres casos

- Eliminación de jerarquías de generalización
 - Caso 1: integrar la jerarquía de generalización
 - La superentidad contendrá sus atributos y también los de todas las subentidades
 - Solución muy simple
 - Generan valores nulos de atributos → card (0,1)
 - Aplicable a cualquier caso de jerarquía de generalización

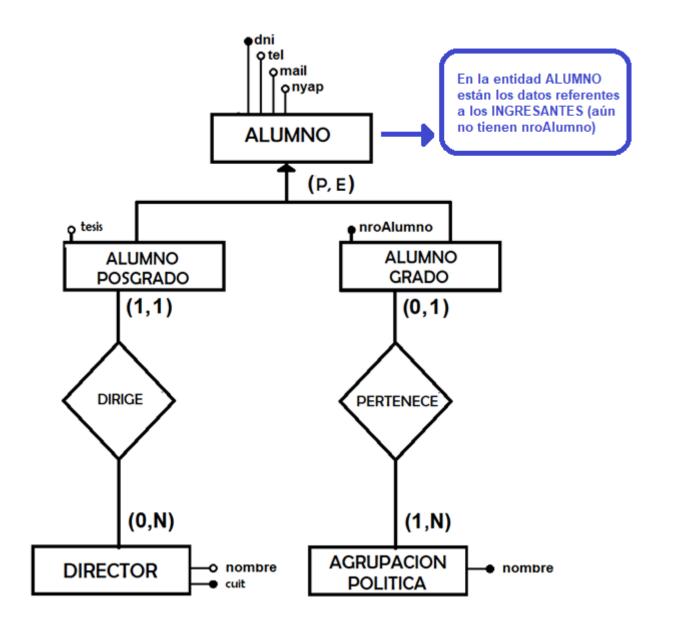
- Eliminación de jerarquías de generalización
 - Caso 2: eliminar la superentidad pero retener las subentidades
 - Desventajas
 - Repetición de atributos y operaciones de la superentidad
 - El uso repetitivo de la misma interrelación crea una redundancia no deseable
 - Aplicable en caso de cobertura total exclusiva
 - Inadecuado para cobertura superpuesta o parcial

• Eliminación de jerarquías de generalización

- Caso 3: retener todas las entidades
 - Se establecen explícitamente las interrelaciones entre las superentidades y subentidades
 - Es el caso más general y aplicable
 - Proporciona redundancia inherente (a nivel conceptual) al representar la relación ES_UN de la jerarquía a través de una interrelación explícita

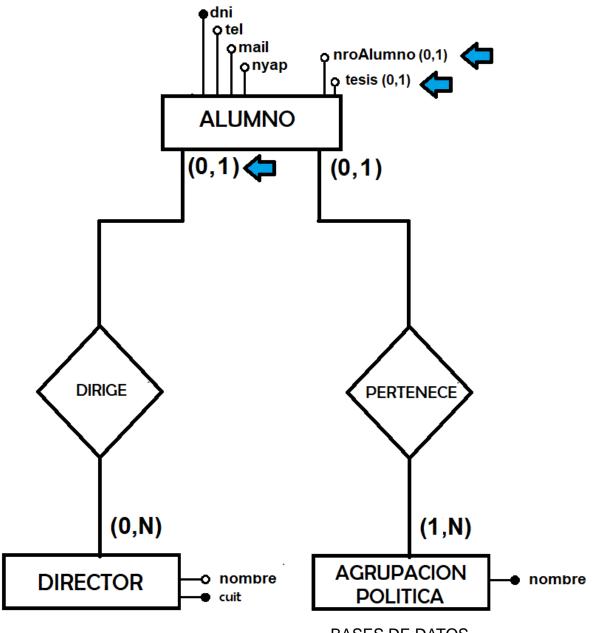
 Eliminación de jerarquías de generalización

• Ej:



 Eliminación de jerarquías de generalización

• Ej: Caso 1.

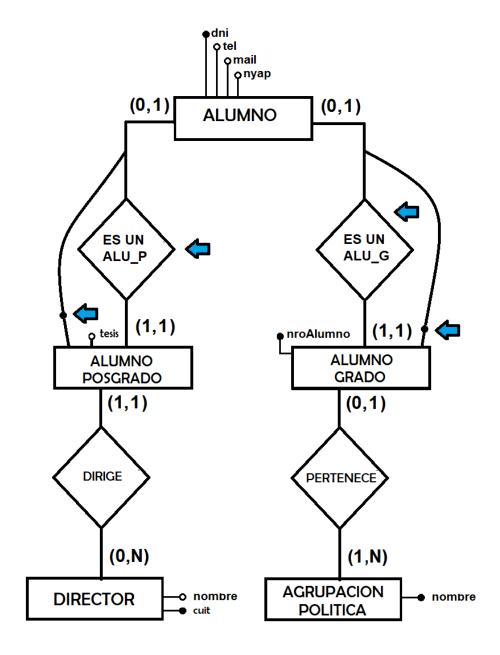


• Eliminación de jerarquías de generalización

- Ej: Caso 2.
 - En este ejemplo NO ES POSIBLE esta alternativa, ya que tiene cobertura PARCIAL
 - Si quitamos a la entidad ALUMNO, los alumnos ingresantes no tienen cabida en el esquema → se pierden datos

 Eliminación de jerarquías de generalización

• Ej: Caso 3.



Otras decisiones (no obligatorias)

- Partición de Entidades
 - Horizontal (entidades)
 - Vertical (atributos)
- Partición de Interrelaciones
 - En situaciones de relaciones de uno a muchos y de muchos a muchos
- Fusión de Entidades e Interrelaciones

- El Modelo Relacional es un modelo basado en registros ampliamente difundido y utilizado
 - Propuesto por Edgar F. Codd en 1970
 - Simple, potente y formal
 - Representa a la BD como una colección de archivos -> tablas

Modelo Relacional

- Tabla (o relación, de ahí el nombre del modelo): elemento básico del modelo
- Esquema de tabla: una agregación de atributos
- Dominio: conjunto de valores que puede tomar un atributo
- Esquema de BD → colección de definiciones de relaciones

Modelo Relacional

- Tabla: contiene los datos en filas y columnas
 - Filas de la tabla → tuplas
 - Columnas de la tabla → atributos
- Una tabla no puede tener tuplas duplicadas

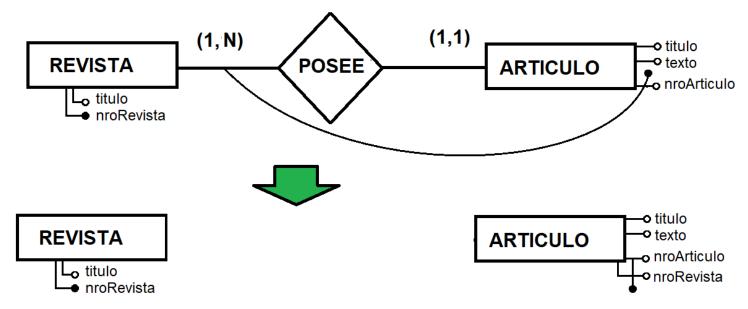
- Conversión del esquema lógico al físico
 - → modelo relacional ←
 - Eliminación de identificadores externos
 - Selección de claves
 - Candidatas
 - Primaria
 - Secundarias
 - Conversión de entidades
 - Conversión de relaciones

• Eliminación de identificadores externos

- Cada una de las entidades que conforman el esquema lógico, ahora debe poseer sus identificadores definidos en forma interna
 - Incorporación de atributos externos

 Si hay más de un identificador se debe elegir el más adecuado/representativo → selección de claves

- Eliminación de identificadores externos
 - Ej. de incorporación de atributo externo en una entidad
 - El dibujo es a modo de ejemplo, ya que el esquema físico NO ES GRÁFICO.



Claves

- Clave
 - Similar al concepto de identificador en el modelo ER
 - Un atributo o grupo de atributos de una tabla que identifica de manera unívoca cada tupla de la misma
 - El modelo relacional solo acepta identificación interna

Claves

Clave Candidata

 • Una tabla puede tener una o más claves que identifican sus tuplas → cada una se denomina clave candidata

Clave Primaria

Es la clave candidata elegida para identificar las tuplas de la tabla
 → se subraya en el esquema de la relación

Clave Foránea

 Es un atributo o grupo de atributos de una tabla, que es clave primaria en otra tabla

Claves

- Claves Primaria y Candidatas

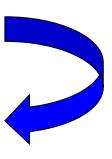
 importancia de su correcta elección
 - Considerar si es simple o compuesta, tamaño, etc.
 - Índices primarios y secundarios
 - Performance final de la BD

Claves

- Claves Primaria y Candidatas → importancia de su correcta elección
 - Dominios autoincrementales

PRODUCTO = (codigo, nombre, descripcion, precioUnitario)

PRODUCTO = (<u>idProducto</u>, codigo, nombre, descripcion, precioUnitario)



Integridad referencial

- La integridad referencial (IR) es una propiedad deseable, no obligatoria, de las BD relacionales
- Plantea restricciones entre tablas y sirve para mantener la consistencia entre las tuplas de dichas tablas
- Ejemplo:
 - FACTURAS = (nroFactura, fecha, monto, nroCliente)
 - CLIENTES = (nroCliente, nombre, dirección)

- Integridad referencial
 - Posibilidades de IR que permite un **SGBD**:
 - Restringir la operación
 - Realizar la operación "en cascada"
 - Establecer la clave foránea en nulo
 - No hacer nada → se delega responsabilidad

Conversión de entidades

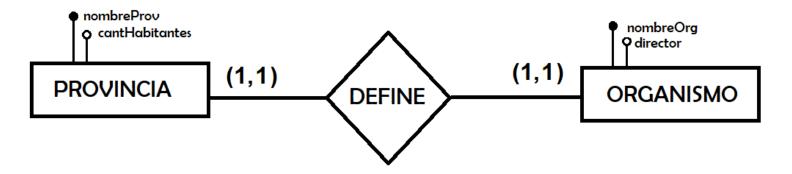
- Cada una de las entidades definidas se convierte en una tabla
 - Excepciones
- La clave primaria se indica <u>subrayada</u>
- Es posible agregar campos para índices autoincrementales

Conversión de relaciones

- Uno a uno
 - Participación total de ambos lados
 - Participación parcial de un lado
 - Participación parcial de ambos lados

Conversión de relaciones

• Uno a uno → Participación total de ambos lados (excepción)



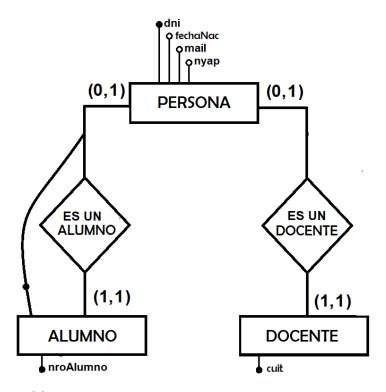
Provincia (nombreProv, nombreOrg, cantHabitantes, director)

ó

Organismo (nombreOrg, nombreProv, cantHabitantes, director)

Conversión de relaciones

• Uno a uno → Participación parcial de un lado



Persona (dni, fechaNac, mail, nyap)

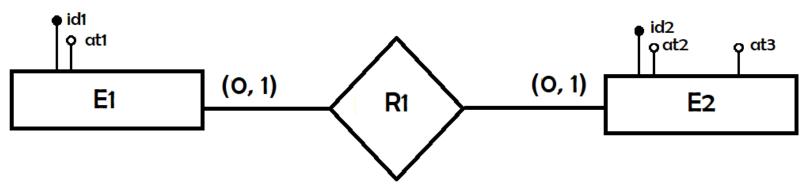
Alumno (nroAlumno, dni)

Docente (cuit, dni)

39

Conversión de relaciones

• Uno a uno → Participación parcial de ambos lados (muy atípico)



E1 (<u>id1</u>, at1)

E2 (<u>id2</u>, at2, at3)

R1 (<u>id1</u>, id2) ó **R1** (id1, <u>id2</u>)

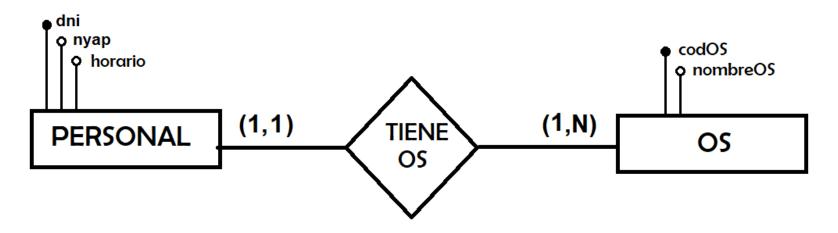
40

Conversión de relaciones

- Uno a muchos
 - Participación total de ambos lados
 - Participación parcial del lado de muchos
 - Participación parcial del lado de uno
 - Participación parcial de ambos lados

Conversión de relaciones

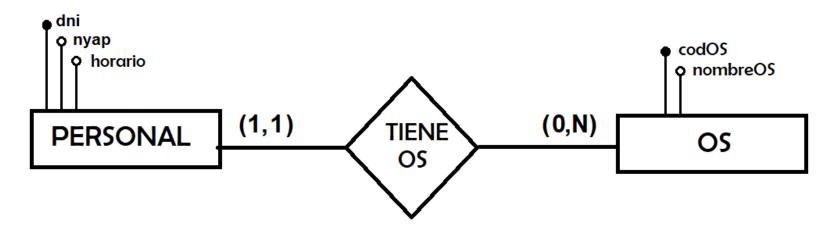
• Uno a muchos → Participación total de ambos lados



OS (codOS, nombreOS)
Personal (dni, nyap, horario, codOS)

Conversión de relaciones

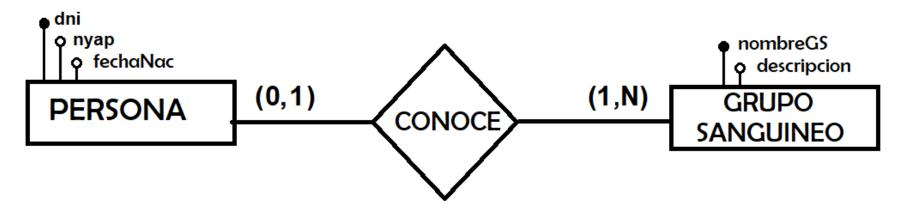
• Uno a muchos → Participación parcial del lado de muchos



OS (codOS, nombreOS)
Personal (dni, nyap, horario, codOS)

Conversión de relaciones

• Uno a muchos → Participación parcial del lado de uno

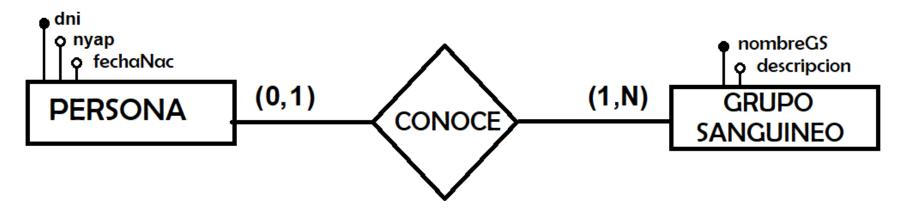


Solución 1:

Persona (<u>dni</u>, nyap, fechaNac, nombreGS) **GrupoSanguineo** (<u>nombreGS</u>, descripcion)

Conversión de relaciones

• Uno a muchos → Participación parcial del lado de uno

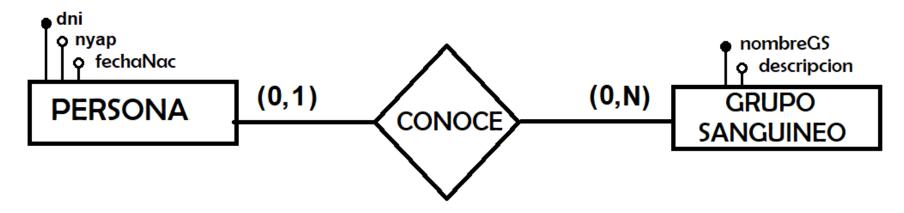


Solución 2:

Persona (<u>dni</u>, nyap, fechaNac)
GrupoSanguineo (<u>nombreGS</u>, descripcion)
Conoce (<u>dni</u>, nombreGS)

Conversión de relaciones

• Uno a muchos → Participación parcial de ambos lados



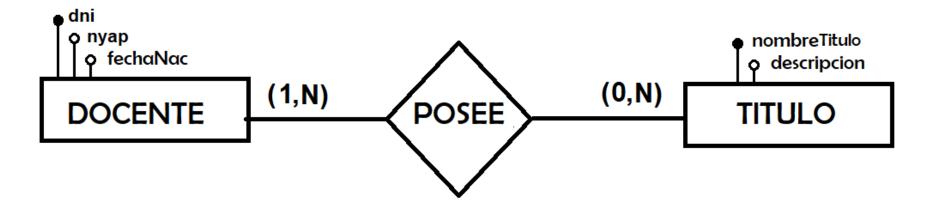
Idem anterior, es mejor la segunda alternativa.

Conversión de relaciones

- Muchos a muchos
- Recursivas
- N-arias

Conversión de relaciones

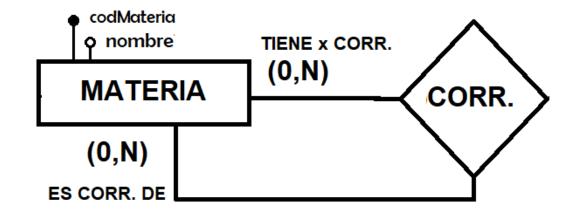
Muchos a muchos



Docente (<u>dni</u>, nyap, fechaNac) **Titulo** (<u>nombreTitulo</u>, descripcion) **Posee** (<u>dni</u>, <u>nombreTitulo</u>)

Conversión de relaciones

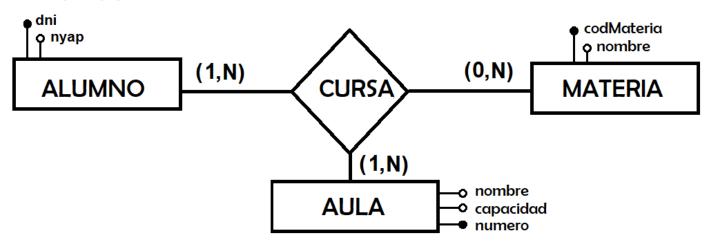
Recursivas



Materia (codMateria, nombre)
Correlativa (codMateriaOriginal, codMateriaCorrelativa)

Conversión de relaciones

N-arias



Alumno (dni, nyap)

Materia (codMateria, nombre)

Aula (<u>numero</u>, nombre, capacidad)

Cursa (dni, codMateria, numero)