# BASES DE DATOS

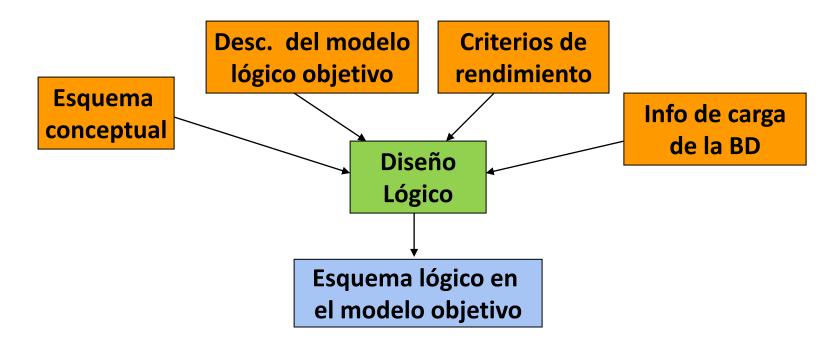
CLASE 3

### 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

 Enfoque global del diseño lógico (independientemente del modelo utilizado)



Simplificación del esquema conceptual

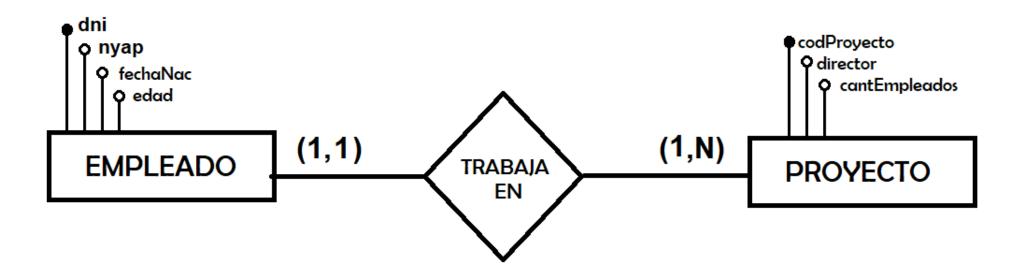
→ modelo relacional ←

- 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
  - Procesamiento adicional para mantener los datos derivados
  - Requiere más espacio de almacenamiento

- Datos derivados
  - Ej:

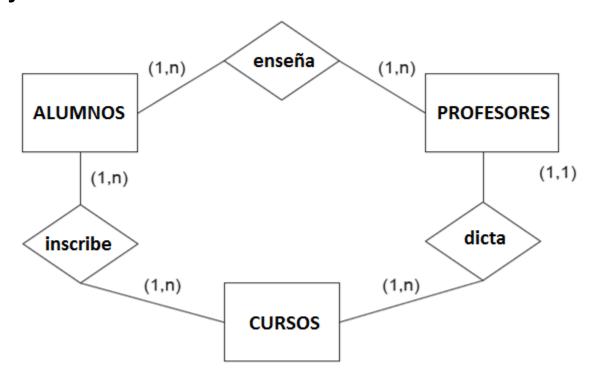


#### Ciclos de relaciones

- 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

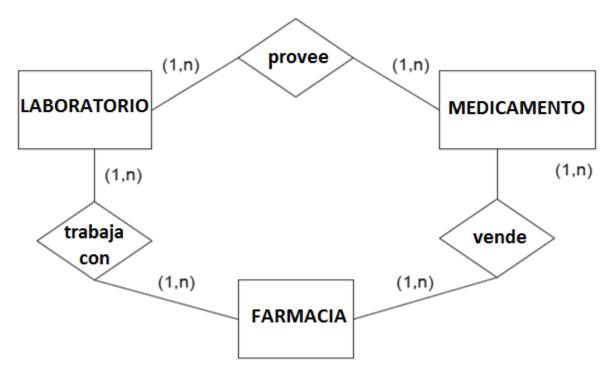
#### Ciclos de relaciones

• Ej. 1:



#### Ciclos de relaciones

• Ej. 2:



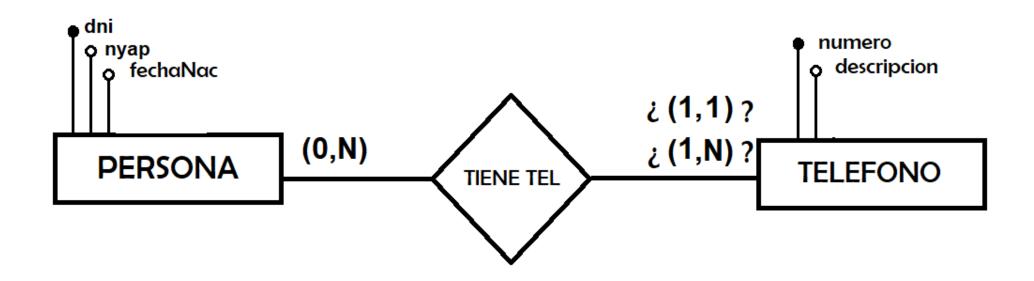
### Eliminación de atributos polivalentes

 Los SGBD 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:



### • 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:
  - La **herencia** de atributos se debe indicar explícitamente  $\rightarrow$  se debe captar la interrelación implícita **ES\_UN**
- 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

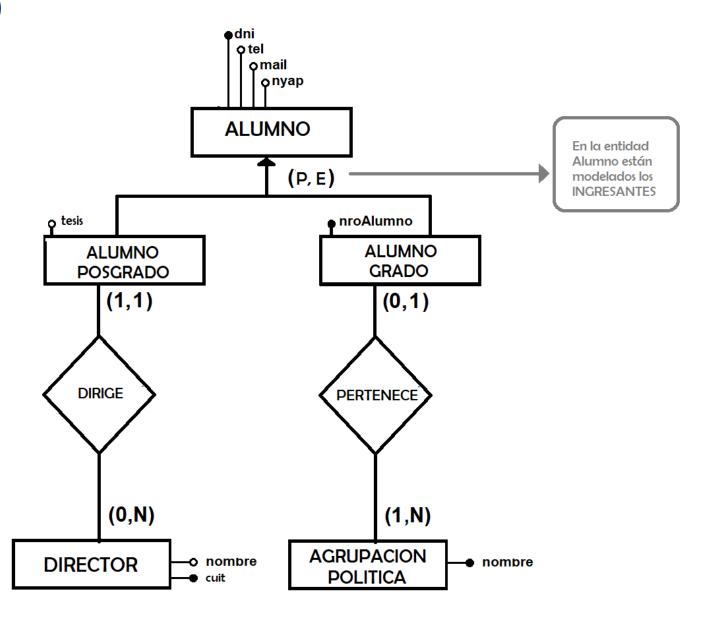
- Eliminación de jerarquías de generalización
  - Caso 2: eliminar la superentidad pero retener las subentidades
    - Desventajas
      - Repetición de atributos y operaciones de la superentidad
      - El uso repetitivo de la misma interrelación crea una redundancia no deseable
    - Aplicable en caso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

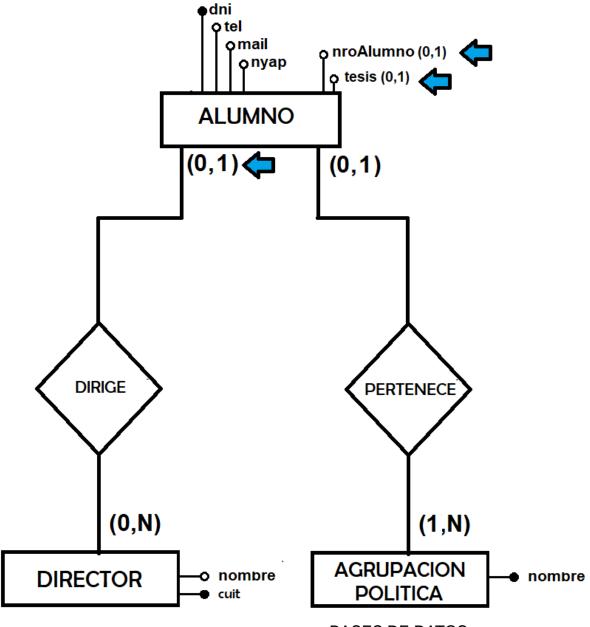
 Eliminación de jerarquías de generalización

• Ej:



 Eliminación de jerarquías de generalización

• Ej: Caso 1.



• Eliminación de jerarquías de generalización

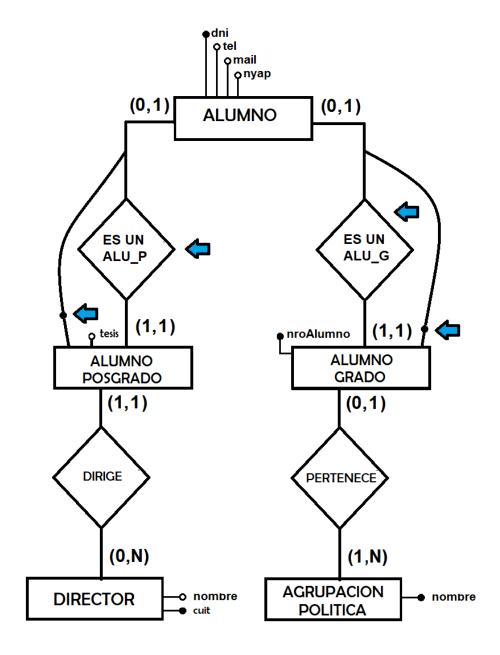
• Ej: Caso 2.

 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 (relación): 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

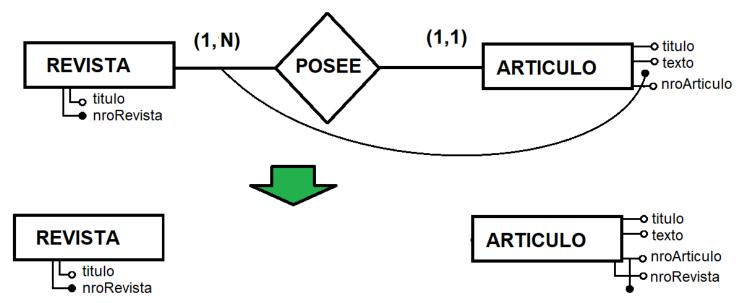
- Conversión del esquema lógico al físico
  - → modelo relacional ←
  - Eliminación de identificadores externos
  - Selección de claves
    - Candidatas
    - Primaria
    - Secundarias
  - Conversión de entidades
  - Conversión de relaciones

#### 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 → 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
  - Índices primarios y secundarios
  - Performance final de la BD
  - Dominios autoincrementales

### 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

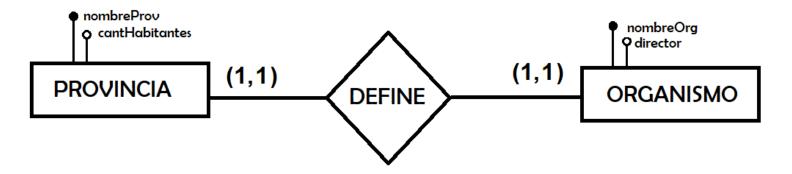
- Cada una de las entidades definidas se convierte en una tabla
  - Excepciones
- La clave primaria se indica <u>subrayada</u>
- Es posible agregar campos para índices autoincrementales

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)



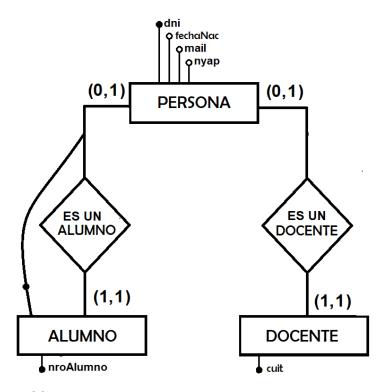
Provincia (nombreProv, nombreOrg, cantHabitantes, director)

ó

Organismo (nombreOrg, nombreProv, cantHabitantes, director)

Conversión de relaciones

• Uno a uno → Participación parcial de un lado



Persona (dni, fechaNac, mail, nyap)

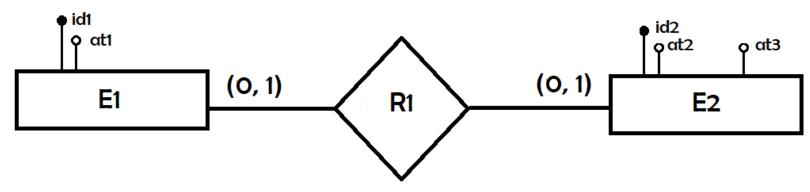
Alumno (nroAlumno, dni)

**Docente** (cuit, dni)

36

#### 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>)

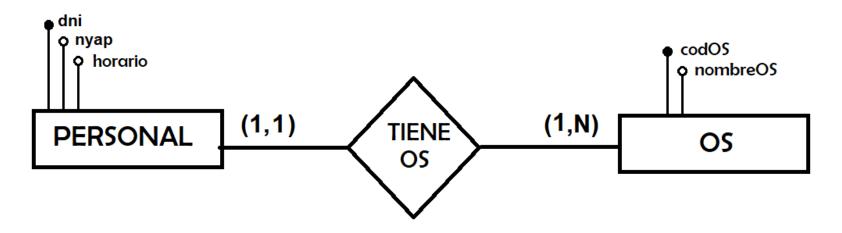
37

#### 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

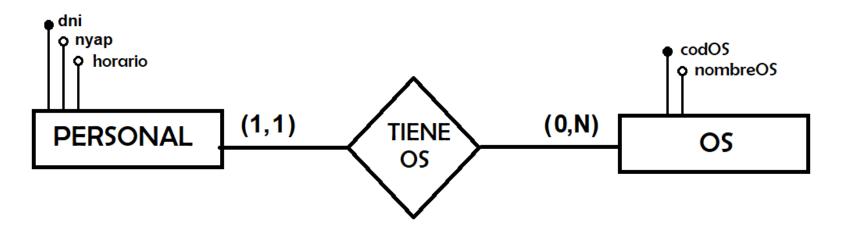
• Uno a muchos → Participación total de ambos lados



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

#### Conversión de relaciones

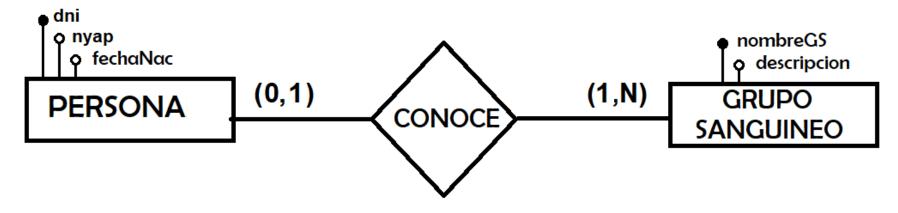
• Uno a muchos → Participación parcial del lado de muchos



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

Conversión de relaciones

• Uno a muchos → Participación parcial del lado de uno

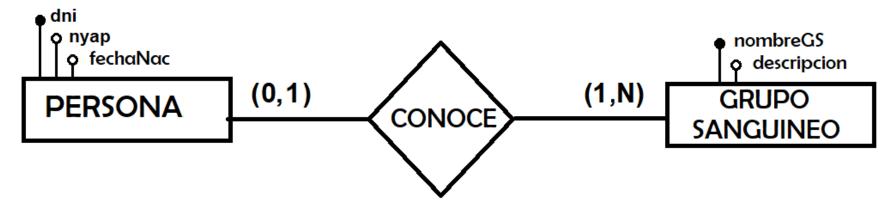


Solución 1:

Persona (dni, nyap, fechaNac, nombreGS)
GrupoSanguineo (nombreGS, descripcion)

Conversión de relaciones

• Uno a muchos → Participación parcial del lado de uno

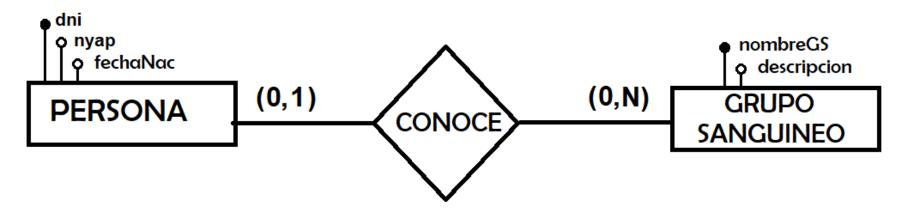


Solución 2:

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



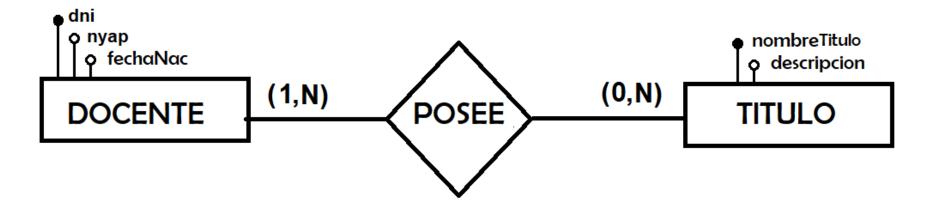
Idem anterior, es mejor la segunda alternativa.

Conversión de relaciones

- Muchos a muchos
- Recursivas
- N-arias

Conversión de relaciones

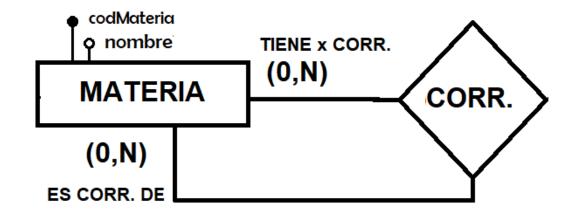
Muchos a muchos



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

Conversión de relaciones

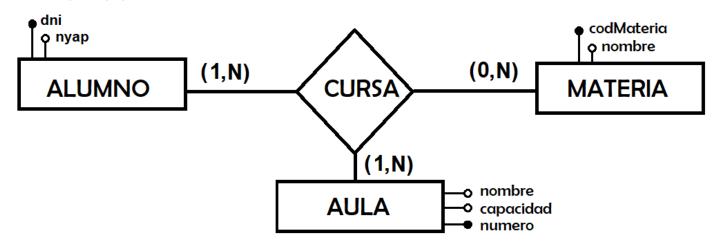
Recursivas



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)