# Diseño de Bases de Datos

Clase 1

## Agenda

Modelo físico

- Conversión de entidades
- Conversión de relaciones

Normalización

- Restricciones
- Dependencias
- Normallización

### Modelo físico

# El modelo físico (relacional) representa la BD como una colección de *relaciones*.

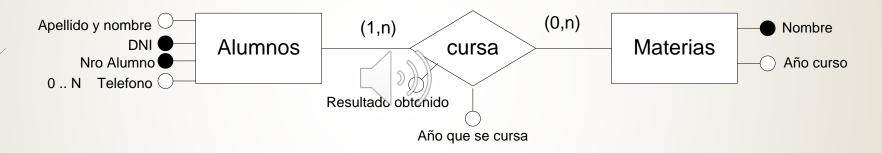
- En otros términos -> cada registros a una tabla de valores, o a un archivo plano de registros.
- Un registro o un elemento de una relación (tabla) se denomina tupla.
- Una atributo mantiene su nombre
- Cada tabla de valores resultante se denomina relación.
  - Cada relación se obtiene a partir de una entidad o una relación ER.
- El tipo de datos que describe los tipo de valores de un atributo se denomina dominio.

## Modelo físico

#### Pasos

- Eliminación de identificadores externos
- Selección de claves
  - Primaria
  - Candidata
- Conversión de entidades
- Relaciones

Que elemento del Modelo E-R es una tabla?



- Cada entidad del modelo E-R es una tabla!
- Alumnos = ( apellidoynombre, dni, nroalumno )
  - Recordar que telefono, al ser un polivalente fue modificado en el modelo logico
- Materias = (nombre, añocurso)

Selección de Claves



- Entidad → alumnos = (nombre y apellido, dni, nroalumno)
  - Dos identificadores
  - Cual elegimos como CP y cual CC?
- Autoincremental
  - ID\_alumno
  - Alumnos = (id alumno, nombreyapellido, dni, nroalumno)
  - Materias = (id materia, nombre, añocurso)



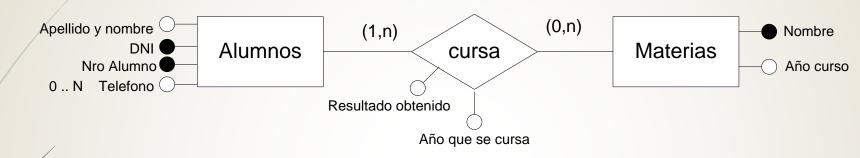
- Que pasa si no quiero usar una CP autoincremental?
  - No es obligatorio
  - Supongamos que en la entidad 1, tengo estos identificadores
    - Atr1 integer
    - Atr2 real
    - Atr3 string[20]
    - Atri4+atr5: integer+string
  - Cual elijo?
    - Porque?

#### Modelo físico

#### Relaciones

- Cardinalidad Muchos a muchos
- Cardinalidad Uno a Muchos
  - Clave foránea: atributo/s de una tabla que en otra tabla es/son CP y que sirven para establecer un nexo entre ambas estructuras
  - Cobertura total
  - Cobertura Parcial
- Relaciones recursivas
- Relaciones ternarias

Relaciones muchos a muchos



- Alumnos = ( <u>id\_alumno</u>, nombreyapellido, dni, nroalumno)
- Materias = ( id materias, nombre, añocurso )
- Cursa es una tabla!
  - Quien cursa: → un alumno → como identifico un alumno → id\_alumno
  - Que cursa: → una materia → como identifico una materia → id\_materia
  - Entonces CURSA = (id\_alumno, id\_materia, resultadoobtenido, añoquesecursa)
    - Cbššš → ID CRSVŠŠŠ
    - Cursa = (id\_cursa, id\_alumno, id\_materia, resultadoobtenido, añoquesecursa)





- Alumnos = (<u>id\_alumno</u>, nombreyapellido, dni, nroalumno)
- Materias = ( id materias, nombre, añocurso )
- Cursa = (id\_cursa, id\_alumno, id\_materia, resultadoobtenido, añoquesecursa)
- Es un buen nombre CURSA para una tabla????

Alumnos\_Materias = ( <u>id\_alumnomateria</u>, id\_alumno,id\_materia, resultadoobtenido, añoquesecursa )



- Clave Foranea e Integridad Referencial
  - Alumnos ( (id alumno ) nombreyapellido, dni, nroalumno)
  - Materias (id materio) nombre, añocurso
  - Alumnos\_Materias = (id\_alumnomaterial

umn (\_materia,) sultadoobtenido, añoquesecursa)

Clave foránea: atributo/s de una tabla que en otra tabla es/son CP y que sirven para establecer un nexo entre ambas estructuras

#### Integridad referencial

- Propiedad deseable de las BD
- Asegura que un valor que aparece para un atributo en una tabla, aparezca además en otra tabla

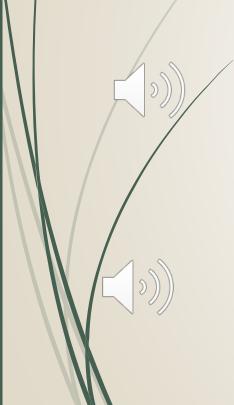
#### Modelo físico

#### Integridad referencial

- Propiedad deseable de las BD
- Asegura que un que aparece para un atributo en una tabla, aparezca además en otra tabla
- Como se inscribiria un alumno en una materia???
   (alta)
- Que otras operaciones podria haber??
  - Eliminación
  - Modificación



- Borrado
- Tipos de IR:
  - Restringir la operación
  - Realizar la operación en cascasda
  - Establecer la clave Foránea en nulo
  - No hacer nada
- QUE PASA CON LA MODIFICACIONSSS



- Relaciones uno a muchos (cobertura total)
  - La relación no se convierte en tabla.

(1,1) fecha\_nacimiento

pertenece

(1,n)

departamentos

nombre

empleados

- Empleados (id\_empleado, dni, legajo, fecha\_nacimiento, nombre, id\_departamento)
- Departamentos (id\_departamento, nombre)



- Relaciones uno a muchos
   (cobertura parcial del lado de muchos)
  - La relación no se convierte en tabla y no modifica el analisis.

- empleados legajo

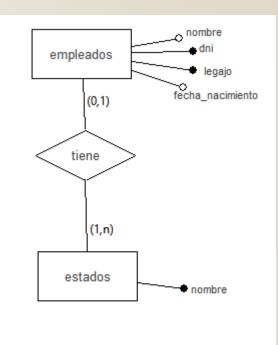
  (1,1) fecha\_nacimiento

  (0,n)

  localidades nombre
- Empleados = (id\_empleado, nombre, dni, legajo, fecha\_nacimiento, id\_localidad)
- Localidades = (id\_localidad, nombre)



- Relaciones uno a muchos (cobertura parcial del lado de uno)
  - Opcion 1: La relación no se convierte no de porte de la malisis.
    - Empleados = (id\_empleado, nombre, a ji, regajo, fecha\_nacimiento, id\_estado)
    - Estados=(id\_estado, nombre)
    - Genera un posible valor nulo para id\_estado → inconvenientes
  - Opcion 2: La relación se convierte en tabla.
    - Empleados = (id\_empleado, nombre, dni, legajo, fecha\_nacimiento,)
    - Estados=(id\_estado, nombre)
    - Tiene = (id\_tiene, id\_empleado, id\_estado)
    - No se generan atributos nulos → opiniones??



Relaciones ternarias

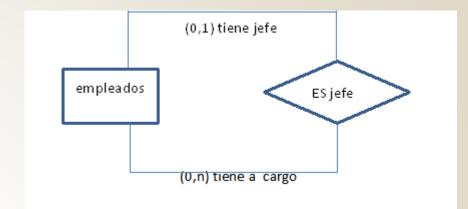
- nombre
  dni
  empleados
  (1,n)
  cursa
  (0,n)
  materias

  nombre

  aulas
- En general relaciones muchos a muchos
- Cada entidad general tabla, idem la relacion
  - Empleados (id\_empleado, nombre, dni, legajo, fecha\_nacimiento)
  - Aulas (id\_aula, nombre)
  - Materias (id\_materia, nombre)
  - Cursa (id\_cursa, id\_empleado, id\_aula, id\_materia)



- Relaciones recursivas
  - Se tratan igual que la binarias
  - Parcial del lado de uno en este ejemplo
    - Opcion 1 atributo nulo
      - Empleados (id\_empleado, nombre, dni, legajo, fecha\_nacimiento, id\_jefe)
    - Opcion 2 sin atributo nulo
      - Empleados (id\_empleado, nombre, dni, legajo, fecha\_nacimiento)
      - Esjefe (id\_empleado, id\_jefe)







- Relaciones uno a uno
  - Un elemento de remito solo existe a partir de una factura
  - Facturas = (id\_factura, tipo, numero, fecha, montototal, nro\_remito, fecharemito)
  - Los dos ultimos atributos deben aceptar valores nulos
  - Unico caso donde no se genera una tabla a partir de una entidad



#### Restricciones

#### Restricciones de dominio

• Especifican que el valor de c/atributo A debe ser un valor atómico del dominio de A.

# Restricciones de clave

• Evita que el valor del atributo clave genere valores repetidos

#### Restricciones sobre nulos

• Evita que un atributo tome nulo en caso de no ingresarle valor

#### Restricciones

#### Restricciones de integridad

Ningún valor de la clave primaria puede ser nulo.

# Restricción de integridad referencial

- Se especifica entre dos relaciones y sirve para mantener la consistencia entre tuplas de la dos relaciones
- Establece que una tupla en una relación que haga referencia a otra relación deberá referirse a una tupla existente en esa relación
- Clave foránea está representada por un atributo de una relación que en otra es clave primaria.

#### Restricciones

# Las operaciones de Alta, Baja y Modificación (ABM) pueden generar violaciones a las restricciones anteriores.

- Alta
  - Puede violar: valor nul para clave, repetición de la clave, integridad referencial, restricciones de dominio.
  - Si se viola la regla, la operación se rechaza
- Baja
  - Puede violar: integridad referencial (se procede como en el caso anterior)
- Modificación
  - Puede violar: cualquiera de las operaciones.