- En una relación hay que considerar siempre dos aspectos:
  - ESQUEMA: Conjunto de atributos A,....A, junto con sus dominios
  - INSTANCIA: Conjunto de tuplas  $r = \{t_1, ..., t_n\}$  tal que  $t_i = \{x_1^i, ..., x_n^i\}$ ,  $\forall i \in \{1, 2, ..., m\}$  con  $x_j^i \in D_j$
- Se denomina <u>cardinalidad</u> o <u>aridad</u> de una relación al número de atributos que hay en su esquema

#### ■ REGLAS O RESTRICCIONES DE INTEGRIDAD

- Restricciones sobre el valor de los atributos que mantienen los datos correctos
- Pueden estar asociadas a una tabla o a un atributo

 $0 \le cantidad \le 120$ 

 Pueden estar asociadas a la BD, por ejemplo, al involucrar a atributos de varias tablas

 $D_{MATRICULA DAS} \subseteq D_{acomorphis}$ 

## ■ ESOUEMA DE UNA BASE DE DATOS RELACIONAL

 Colección de esquemas de relación junto con una serie de restricciones de integridad

# ■ INSTANCIA o ESTADO DE UNA BASE DE DATOS

- Colección de instancias de relación
- Un estado de la base de datos se considera "válido" si sus instancias de relación verifican las reglas de integridad

#### ■ CLAVE CANDIDATA

- Consideremos una relación R(A,...,A<sub>s</sub>) y CC ⊆ {A<sub>1</sub>,...,A<sub>s</sub>}.
  CC se denomina clave candidata de R si verifica las siguientes propiedades:
- UNICIDAD: ∀r, instancia de R y ∀t,t, ∈ r;t,[CC'] ≠t,[CC]

# **CLAVE PRIMARIA**

- En una relación pueden existir varias claves candidatas, pero denominaremos <u>clave primaria</u> a la elegida por el diseñador.
- Es habitual que existan claves candidatas con uno o varios atributos
- Es habitual que se elija como clave primaria a una clave candidata mono-atributo y de fácil referencia

### RESTRICCIONES DE INTEGRIDAD

# ■ REGLAS ESPECÍFICAS

 Son aquellas que provienen de la semántica del atributo y son propias de cada base de datos concreta

#### ■ REGLAS GENÉRICAS

 Se aplican a los atributos en función del papel que desempeñan en la estructura de la base de datos: regla de integridad de entidad y la regla de integridad referencial

# ■ INTEGRIDAD DE ENTIDAD

 Los atributos que forman parte de una clave primeria no pueden tomar valores nulos, ni siquiera parcialmente

### ■ INTEGRIDAD REFERENCIAL

Si una relación incluye una clave externa conectada a una clave primaria, el valor de la clave externa debe ser igual a un valor ya existente en el dominio activo de la clave primeria o completamente nulo (si la semántica del problema lo permite)

# ■ DOMINIO ACTIVO de un conjunto de atributos

 Conjunto de valores que toman dichos atributos en esa instancia

### ■ CLAVE EXTERNA

Consideremos una relación R[A<sub>1</sub>,...,A<sub>n</sub>] cuya clave primaria es CP. Consideremos ahora otra relación S[B<sub>1</sub>,...,B<sub>p</sub>] y CE ⊆ {B<sub>1</sub>,...,B<sub>p</sub>} Decimos que CE es <u>clave externa</u> con respecto a CP si, ∀r instancia de R y ∀<sub>3</sub> instancia de S, el dominio activo de CE está incluido en el dominio activo de CP.