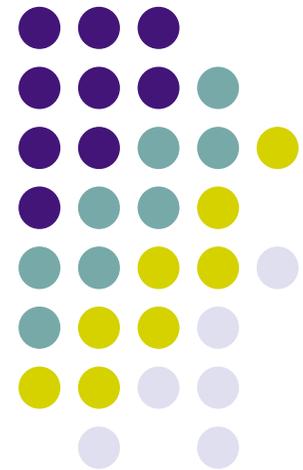


# Diseño de Bases de Datos

---

Normalización





# Un ejemplo

**Proveedores** (cod-proveedor, nom-proveedor, cod-insumo, precio)

<b>CodProv</b>	<b>NomProv</b>	<b>CodInsumo</b>	<b>Precio</b>
#1	Silva	100	200
#1	Silva	103	70
#2	Morales	201	200
#3	Gallardo	305	100
#3	Gallardo	390	70

Para la consulta: *“nombre del proveedor que vende el insumo del producto con código 103”*

<b>CodProv</b>	<b>NomProv</b>	<b>CodInsumo</b>	<b>Precio</b>
#1	Silva	103	70

# Un ejemplo

Proveedores (cod-proveedor, nom-proveedor, cod-insumo, precio)  
se divide en:

**DatosProveedor** (cod-proveedor, nom-proveedor)

**Suministros** (cod-proveedor, cod-insumo, precio)



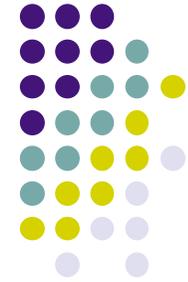
CodProv	NomProv	CodInsumo	Precio
#1	Silva	100	200
#1	Silva	103	70
#2	Morales	201	200
#3	Gallardo	305	100
#3	Gallardo	390	70

CodProv	NomProv
#1	Silva
#2	Morales
#3	Gallardo

CodProv	CodInsumo	Precio
#1	100	200
#1	103	70
#2	201	200
#3	305	100
#3	390	70

# Un ejemplo

Para la consulta: *“nombre del proveedor que vende el insumo del producto con código 103”*



- Unión entre **DatosProveedor** y **Suministros** teniendo en cuenta si hay atributos iguales

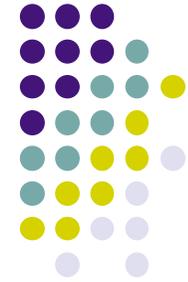
CodProv	NomProv
#1	Silva
#2	Morales
#3	Gallardo

CodProv	CodInsumo	Precio
#1	100	200
#1	103	70
#2	201	200
#3	305	100
#3	390	70

CodProv	NomProv	CodInsumo	Precio
#1	Silva	100	200
#1	Silva	103	70
#2	Morales	201	200
#3	Gallardo	305	100
#3	Gallardo	390	70

CodProv	NomProv	CodInsumo	Precio
#1	Silva	103	70

# Sin embargo ...



Una división mal hecha puede traer problemas:

**IP** (cod-insumo, precio)

**NDP** (cod-proveedor, nom-proveedor, precio)

CodProv	NomProv	CodInsumo	Precio
#1	Silva	100	200
#1	Silva	103	70
#2	Morales	201	200
#3	Gallardo	305	100
#3	Gallardo	390	70

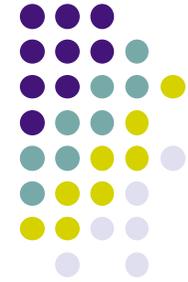
**PI**

CodInsumo	Precio
100	200
103	70
201	200
305	100
390	70

**NDP**

CodProv	NomProv	Precio
#1	Silva	200
#1	Silva	70
#2	Morales	200
#3	Gallardo	100
#3	Gallardo	70

# Quiero hacer la misma consulta...



**PI**

CodInsumo	Precio
100	200
103	70
201	200
305	100
390	70

**NDP**

CodProv	NomProv	Precio
#1	Silva	200
#1	Silva	70
#2	Morales	200
#3	Gallardo	100
#3	Gallardo	70

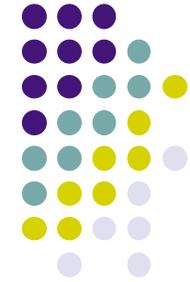
Unión entre IP  
y NDP  
considerando  
atributos con el  
mismo nombre

CodProv	NomProv	CodInsumo	Precio
#1	Silva	100	200
#1	Silva	201	200
#1	Silva	103	70
#1	Silva	390	70
#2	Morales	100	200
#2	Morales	201	200
#3	Gallardo	305	100
#3	Gallardo	103	70
#3	Gallardo	390	70

CodProv	NomProv	CodInsumo	Precio
#1	Silva	103	70
#3	Gallardo	103	70

Hay más información  
que en la tabla original

# Otro ejemplo: Proyección

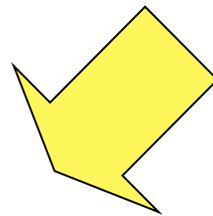


Auto

Patente	Marca	Modelo	Color
MBO34L	Ford	Ka	verde
LDA75K	Toyota	CorollaXL	blanco
ADA89A	Fiat	Siena	gris
LBF78G	Toyota	CorollaXL	blanco
XSA67D	Ford	Ka	rojo

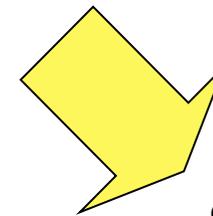
Genero una relación con patente y marca  
Genero una relación marca, modelo y color

Se eliminan todas salvo una de las tuplas repetidas (Ej, *<Toyota, corollaXL, blanco>*)



R

Patente	Marca
MBO34L	Ford
LDA75K	Toyota
ADA89A	Fiat
LBF78G	Toyota
XSA67D	Ford



Q

Marca	Modelo	Color
Ford	Ka	verde
Fiat	Siena	gris
Toyota	CorollaXL	blanco
Ford	Ka	rojo

# Regeneramos Auto



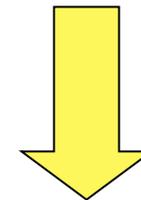
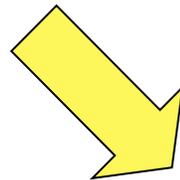
Auto = R \* Q con atributos del mismo nombre

**R**

Patente	Marca
MBO34L	Ford
LDA75K	Toyota
ADA89A	Fiat
LBF78G	Toyota
XSA67D	Ford

**Q**

Marca	Modelo	Color
Ford	Ka	verde
Fiat	Siena	gris
Toyota	CorollaXL	blanco
Ford	Ka	rojo



$$\text{Auto} = \sigma_{(R.\text{marca}=Q.\text{marca})}(R \times Q)$$

o bien:

$$\text{Auto} = R * Q$$

**Auto**

Patente	Marca	Modelo	Color
MBO34L	Ford	Ka	verde
MBO34L	Ford	Ka	rojo
LDA75K	Toyota	CorollaXL	blanco
ADA89A	Fiat	Siena	gris
LBF78G	Toyota	CorollaXL	blanco
XSA67D	Ford	Ka	verde
XSA67D	Ford	Ka	rojo

# Descomposición



- Es el reemplazo de una relación  $R(A_1, A_2, \dots, A_n)$ , por una colección de relaciones  $R_1, R_2, \dots, R_n$  obtenidas de las **proyecciones** de  $R$  y tal que la relación resultado de los productos naturales de  $R_1 * R_2 * \dots * R_n$  tiene el mismo esquema que  $R$ .

- Ej: Si tenemos:

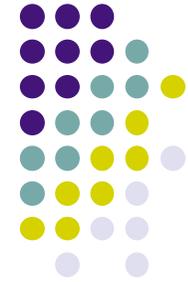
$R_1$  = Una relación de Auto con patente, modelo y marca

$R_2$  = Un relación de Auto con modelo y marca

...resulta que:

$R_1 * R_2 = \text{Auto} ?$

# R \* Q ≠ Auto



¿¿¿ Auto = R \* Q ???

Auto

Patente	Marca	Modelo	Color
MBO34L	Ford	Ka	verde
MBO34L	Ford	Ka	rojo
LDA75K	Toyota	CorollaXL	blanco
ADA89A	Fiat	Siena	gris
LBF78G	Toyota	CorollaXL	blanco
XSA67D	Ford	Ka	verde
XSA67D	Ford	Ka	rojo

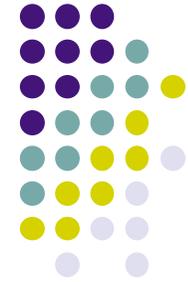
La relación original

¿Qué sucedió aquí?

Auto

Patente	Marca	Modelo	Color
MBO34L	Ford	Ka	verde
LDA75K	Toyota	CorollaXL	blanco
ADA89A	Fiat	Siena	gris
LBF78G	Toyota	CorollaXL	blanco
XSA67D	Ford	Ka	rojo

# R \* Q ≠ Auto



¿¿¿ Auto = R \* Q ???

Auto

Patente	Marca	Modelo	Color
MBO34L	Ford	Ka	verde
MBO34L	Ford	Ka	rojo
LDA75K	Toyota	CorollaXL	blanco
ADA89A	Fiat	Siena	gris
LBF78G	Toyota	CorollaXL	blanco
XSA67D	Ford	Ka	verde
XSA67D	Ford	Ka	rojo

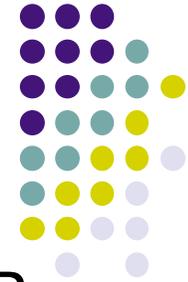
La relación original

...En el fondo, se perdió información...

Auto

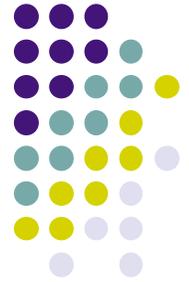
Patente	Marca	Modelo	Color
MBO34L	Ford	Ka	verde
LDA75K	Toyota	CorollaXL	blanco
ADA89A	Fiat	Siena	gris
LBF78G	Toyota	CorollaXL	blanco
XSA67D	Ford	Ka	rojo

# Descomposición sin Pérdida



- Es la descomposición de una relación  $R$  en  $R_1, R_2, \dots, R_n$  tal que ***para toda extensión de  $R$***  se tiene que  $R = R_1 * R_2 * \dots * R_n$ .
- El problema de la concepción de bases de datos relacionales se reduce a la descomposición sin pérdida de las relaciones universales con todos sus atributos, en subrelaciones que no tengan anomalías

# Descomposición sin Pérdida



¿A dónde nos puede llevar una mala descomposición?

¿Y una descomposición insuficiente?



# Anomalías de Actualización

DNI	Nombre_Prof	Fecha_Nac	Cod_Depto	Nombre_Depto
9.980.623	Pedro Perez	1/6/73	01	Computación
10.334.890	Maria Lopez	1/6/76	02	Control
12.334.222	Mario Lobo	1/6/77	01	Computación
13.434.122	Laura Gonzalez	1/6/78	03	Investigación
13.566.002	Josefina Garcia	1/12/78	NULL	NULL
17.544.672	Miguel Bravo	1/6/84	02	Control
18.244.670	Andres Leon	1/6/85	01	Computación

¿Qué problemas o anomalías se pueden producir en esta relación?

¿Qué “cosas malas” pueden ocurrir?



# Anomalías de Actualización

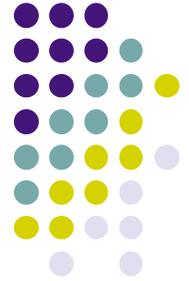
DNI	Nombre_Prof	Fecha_Nac	Cod_Depto	Nombre_Depto
9.980.623	Pedro Perez	1/6/73	01	Computación
10.334.890	Maria Lopez	1/6/76	02	Control
12.334.222	Mario Lobo	1/6/77	01	Computación
13.434.122	Laura Gonzalez	1/6/78	03	Investigación
13.566.002	Josefina Garcia	1/12/78	NULL	NULL
17.544.672	Miguel Bravo	1/6/84	02	Control
18.244.670	Andres Leon	1/6/85	01	Computación

**Anomalías de Inserción:** Cada vez que se inserta un profesor es necesario repetir los datos del departamento

**Anomalías de Modificación:** Cada vez se actualiza un departamento es necesario hacer los cambios en cada una de las tuplas correspondientes a ese departamento

**Anomalías de Eliminación:** Si se elimina a “Laura Gonzalez” asociado a un departamento se pierde la información del departamento

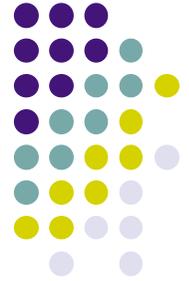
# Normalización



## *¿Qué es normalizar una base de datos?*

Es encontrar una descomposición adecuada de la “relación universal” de la base de datos que nos permite cumplir con los criterios de eficacia, ausencia de redundancia, evolución, comprensión, flexibilidad enunciados anteriormente

# Normalización



NUEVAMENTE:

¿Qué es normalizar una base de datos?

Es llevar el esquema de la base de datos a alguna de las formas normales . . . .

. . . y para eso, necesitamos conocer y comprender el concepto de “formas normales” y “dependencia funcional”

# Formas Normales Basadas en Clave Primaria



- Superclave, clave, clave candidata, atributo primo
- Formas normales sin DFs
  - 1 FN
- Formas normales con DFs
  - Dependencias Funcionales
  - 2 FN
  - 3 FN
  - 4 FN

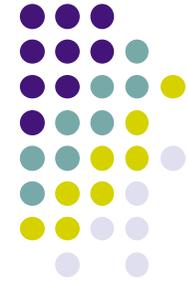


# Primera Forma Normal (1NF)

Una relación  $\mathcal{R}$  está en 1NF si los dominios utilizados sólo contienen valores atómicos o escalares

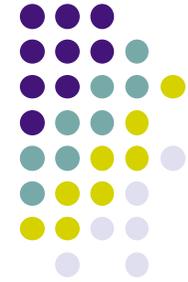
nss	apellido	puesto	salario	emails
111	Juan Perez	Jefe	3000	<a href="mailto:juanp@ecn.es">juanp@ecn.es</a> , <a href="mailto:jefe2@ecn.es">jefe2@ecn.es</a>
222	José Sanchez	Administrativo	1500	<a href="mailto:jsanchez@ecn.es">jsanchez@ecn.es</a>
333	Ana Diaz	Administrativo	1500	<a href="mailto:adiaz@ecn.es">adiaz@ecn.es</a> , <a href="mailto:ana32@gmail.com">ana32@gmail.com</a>
...	...	...	...	...

# Primera Forma Normal (1NF)



nss	apellido	puesto	salario	email
111	Juan Perez	Jefe	3000	<a href="mailto:juanp@ecn.es">juanp@ecn.es</a>
111	Juan Perez	Jefe	3000	<a href="mailto:jefe2@ecn.es">jefe2@ecn.es</a>
222	José Sanchez	Administrativo	1500	<a href="mailto:jsanchez@ecn.es">jsanchez@ecn.es</a>
333	Ana Diaz	Administrativo	1500	<a href="mailto:adiaz@ecn.es">adiaz@ecn.es</a> ,
333	Ana Diaz	Administrativo	1500	<a href="mailto:ana32@gmail.com">ana32@gmail.com</a>
...	...	...	...	...

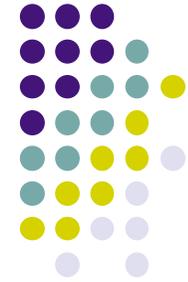
# Primera Forma Normal (1NF)



nss	apellido	puesto	salario
111	Juan Perez	Jefe	3000
222	José Sanchez	Administrativo	1500
333	Ana Diaz	Administrativo	1500
...	...	...	...

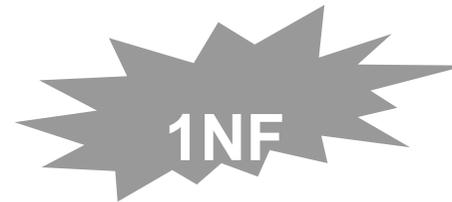
nss	email
111	<a href="mailto:juanp@ecn.es">juanp@ecn.es</a>
111	<a href="mailto:jefe2@ecn.es">jefe2@ecn.es</a>
222	<a href="mailto:jsanchez@ecn.es">jsanchez@ecn.es</a>
333	<a href="mailto:adiaz@ecn.es">adiaz@ecn.es</a> ,
333	<a href="mailto:ana32@gmail.com">ana32@gmail.com</a>
...	...

# Otro ejemplo: Clientes con deudas



rut_cliente	deuda
1111-1	(10.000,30/4/93) , (10.000,30/5/93) , (10.000,30/6/93)
9999-9	(20.000,30/4/93) , (10.000,30/5/93)

rut_cliente	monto	fecha_vencimiento
1111-1	10.000	30/4/93
1111-1	10.000	30/5/93
1111-1	10.000	30/6/93
9999-9	20.000	30/4/93
9999-9	20.000	30/5/93



# Otro Ejemplo: Una biblioteca



<i>CodLibro</i>	<i>Titulo</i>	<i>Autor</i>	<i>Editorial</i>	<i>NombreLector</i>	<i>FechaDev</i>
1001	Variable compleja	Murray Spiegel	McGraw Hill	Pérez Gómez, Juan	15/04/2005
1004	Visual Basic 5	E. Petroustsos	Anaya	Ríos Terán, Ana	17/04/2005
1005	Estadística	Murray Spiegel	McGraw Hill	Roca, René	16/04/2005
1006	Oracle University	Nancy Greenberg y Priya Nathan	Oracle Corp.	García Roque, Luis	20/04/2005
1007	Clipper 5.01	Ramalho	McGraw Hill	Pérez Gómez, Juan	18/04/2005

# Otro Ejemplo: Una biblioteca



INF

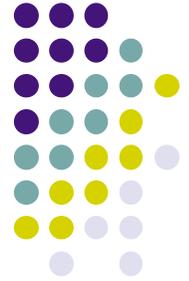
<i>CodLibro</i>	<i>Titulo</i>	<i>Autor</i>	<i>Editorial</i>	<i>Paterno</i>	<i>Materno</i>	<i>Nombres</i>	<i>FechaDev</i>
1001	Variable compleja	Murray Spiegel	McGraw Hill	Pérez	Gómez	Juan	15/04/2005
1004	Visual Basic 5	E. Petroustsos	Anaya	Ríos	Terán	Ana	17/04/2005
1005	Estadística	Murray Spiegel	McGraw Hill	Roca		René	16/04/2005
1006	Oracle University	Nancy Greenberg	Oracle Corp.	García	Roque	Luis	20/04/2005
1006	Oracle University	Priya Nathan	Oracle Corp.	García	Roque	Luis	20/04/2005
1007	Clipper 5.01	Ramalho	McGraw Hill	Pérez	Gómez	Juan	18/04/2005

# Formas Normales Basadas en Clave Primaria



- Superclave, clave, clave candidata, atributo primo
- Formas normales sin DFs
  - 1 FN
- Formas normales con DFs
  - Dependencias Funcionales
  - 2 FN
  - 3 FN
  - 4 FN

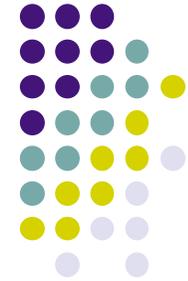
# Dependencias Funcionales



- Son ***restricciones de integridad*** que permiten conocer que ***relaciones*** existen entre dos o más atributos del mundo real.
- Son propiedades ***inherentes*** al ***contenido semántico*** de los datos, que se han de cumplir para cualquier extensión del esquema de relación.
- Informalmente, Y **depende funcionalmente** de X si ***cada valor*** de X tiene asociado ***siempre el mismo*** valor de Y en una relación R que contiene a X y Y como atributos.

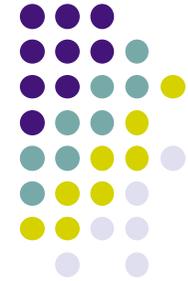
# Dependencias Funcionales

Supongamos que un profesor puede trabajar para varios deptos . . .



<b>DNI</b>	<b>Nombre_Prof</b>	<b>Fecha_Nac</b>	<b>Sexo</b>	<b>Cod_Depto</b>	<b>Nombre_Depto</b>
9.980.623	Pedro Perez	1/6/73	M	01	Computación
10.334.890	Maria Lopez	1/6/76	F	01	Computación
18.244.670	Andres Leon	1/6/85	M	03	Investigación
12.334.222	Mario Lobo	1/6/77	M	02	Control
13.566.002	Josefina Garcia	1/12/78	F	02	Control
10.334.890	Maria Lopez	1/6/76	F	02	Control
12.334.222	Mario Lobo	1/6/77	M	01	Computación
13.434.122	Laura Gonzalez	1/6/78	F	03	Investigación
13.566.002	Josefina Garcia	1/12/78	F	03	Investigación
17.544.672	Miguel Bravo	1/6/84	M	02	Control
18.244.670	Andres Leon	1/6/85	M	01	Computación

# Dependencias Funcionales



DNI	Nombre_Prof	Fecha_Nac	Sexo	Cod_Depto	Nombre_Depto
9.980.623	Pedro Perez	1/6/73	M	01	Computación
10.334.890	Maria Lopez	1/6/76	F	01	Computación
18.244.670	Andres Leon	1/6/85	M	03	Investigación
12.334.222	Mario Lobo	1/6/77	M	02	Control
13.566.002	Josefina Garcia	1/12/78	F	02	Control
10.334.890	Maria Lopez	1/6/76	F	02	Control
12.334.222	Mario Lobo	1/6/77	M	01	Computación
13.434.122	Laura Gonzalez	1/6/78	F	03	Investigación
13.566.002	Josefina Garcia	1/12/78	F	03	Investigación
17.544.672	Miguel Bravo	1/6/84	M	02	Control
18.244.670	Andres Leon	1/6/85	M	01	Computación

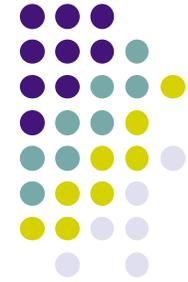
¿Qué características destacan en la información de los profesores?

¿Se repite la información de los profesores?

¿Que sucede con los atributos Fecha\_Nac y Sexo con respecto al DNI?

¿Qué relaciones existen?

# Otra forma de ver ...



DNI	Nombre_Prof	Fecha_Nac	Sexo	Cod_Depto	Nombre_Depto
10.334.890	Maria Lopez	1/6/76	F	01	Computación
10.334.890	Maria Lopez	1/6/76	F	02	Control
12.334.222	Mario Lobo	1/6/77	M	02	Control
12.334.222	Mario Lobo	1/6/77	M	01	Computación
13.434.122	Laura Gonzalez	1/6/78	F	03	Investigación
13.566.002	Josefina Garcia	1/12/78	F	02	Control
13.566.002	Josefina Garcia	1/12/78	F	03	Investigación
17.544.672	Miguel Bravo	1/6/84	M	02	Control
18.244.670	Andres Leon	1/6/85	M	03	Investigación
18.244.670	Andres Leon	1/6/85	M	01	Computación
9.980.623	Pedro Perez	1/6/73	M	01	Computación

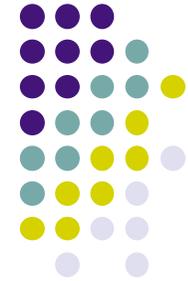
¿Qué características destacan en la información de los profesores?

¿Se repite la información de los profesores?

¿Que sucede con los atributos Fecha\_Nac y Sexo con respecto al DNI?

¿Qué relaciones existen?

# Dependencias Funcionales



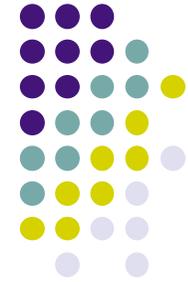
DNI	Nombre_Prof	Fecha_Nac	Sexo	Cod_Depto	Nombre_Depto
9.980.623	Pedro Perez	1/6/73	M	01	Computación
10.334.890	Maria Lopez	1/6/76	F	01	Computación
18.244.670	Andres Leon	1/6/85	M	03	Investigación
12.334.222	Mario Lobo	1/6/77	M	02	Control
13.566.002	Josefina Garcia	1/12/78	F	02	Control
10.334.890	Maria Lopez	1/6/76	F	02	Control
12.334.222	Mario Lobo	1/6/77	M	01	Computación
13.434.122	Laura Gonzalez	1/6/78	F	03	Investigación
13.566.002	Josefina Garcia	1/12/78	F	03	Investigación
17.544.672	Miguel Bravo	1/6/84	M	02	Control
18.244.670	Andres Leon	1/6/85	M	01	Computación

¿Y con respecto a la información de los departamentos?

¿Se repite?

¿Qué ocurre con los atributos de las distintas filas?

# Otra forma de ver ...



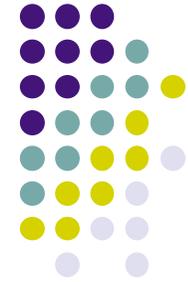
DNI	Nombre_Prof	Fecha_Nac	Sexo	Cod_Depto	Nombre_Depto
10.334.890	Maria Lopez	1/6/76	F	01	Computación
12.334.222	Mario Lobo	1/6/77	M	01	Computación
18.244.670	Andres Leon	1/6/85	M	01	Computación
9.980.623	Pedro Perez	1/6/73	M	01	Computación
10.334.890	Maria Lopez	1/6/76	F	02	Control
12.334.222	Mario Lobo	1/6/77	M	02	Control
13.566.002	Josefina Garcia	1/12/78	F	02	Control
17.544.672	Miguel Bravo	1/6/84	M	02	Control
13.434.122	Laura Gonzalez	1/6/78	F	03	Investigación
13.566.002	Josefina Garcia	1/12/78	F	03	Investigación
18.244.670	Andres Leon	1/6/85	M	03	Investigación

¿Y con respecto a la información de los departamentos?

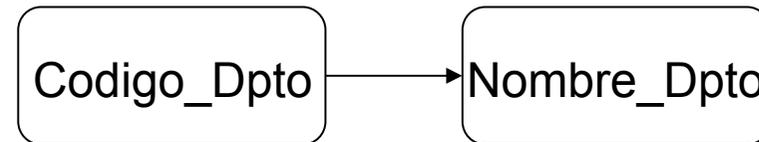
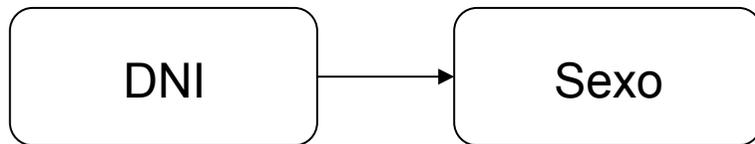
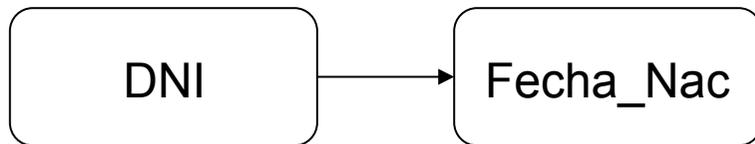
¿Se repite?

¿Qué ocurre con los atributos de las distintas filas?

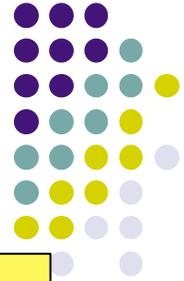
# Dependencias Funcionales



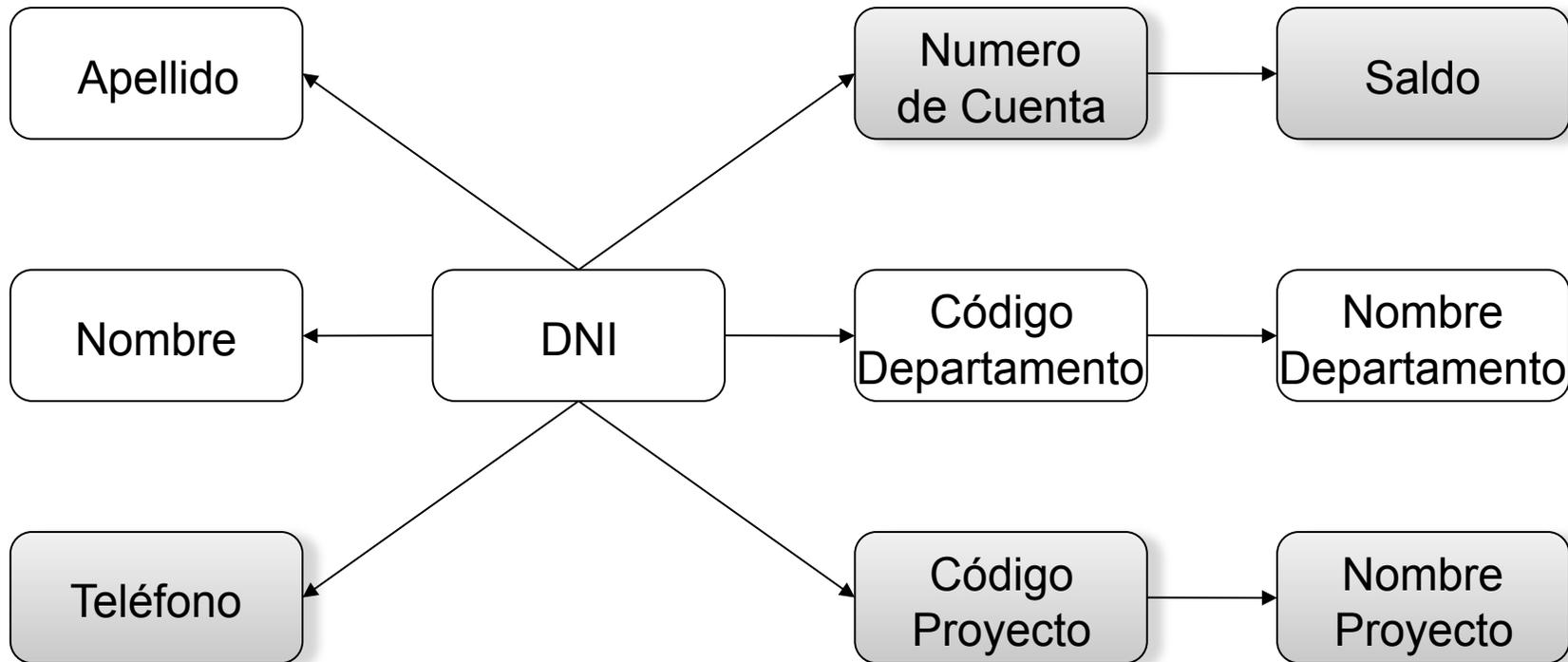
DNI	Nombre_Prof	Fecha_Nac	Sexo	Cod_Depto	Nombre_Depto
9.980.623	Pedro Perez	1/6/73	M	01	Computación
10.334.890	Maria Lopez	1/6/76	F	01	Computación
18.244.670	Andres Leon	1/6/85	M	03	Investigación
12.334.222	Mario Lobo	1/6/77	M	02	Control
13.566.002	Josefina Garcia	1/12/78	F	02	Control
10.334.890	Maria Lopez	1/6/76	F	02	Control
12.334.222	Mario Lobo	1/6/77	M	01	Computación
13.434.122	Laura Gonzalez	1/6/78	F	03	Investigación
13.566.002	Josefina Garcia	1/12/78	F	03	Investigación
17.544.672	Miguel Bravo	1/6/84	M	02	Control
18.244.670	Andres Leon	1/6/85	M	01	Computación



# Dependencias Funcionales



Son restricciones de integridad que permiten conocer que interrelaciones existen entre los atributos del mundo real



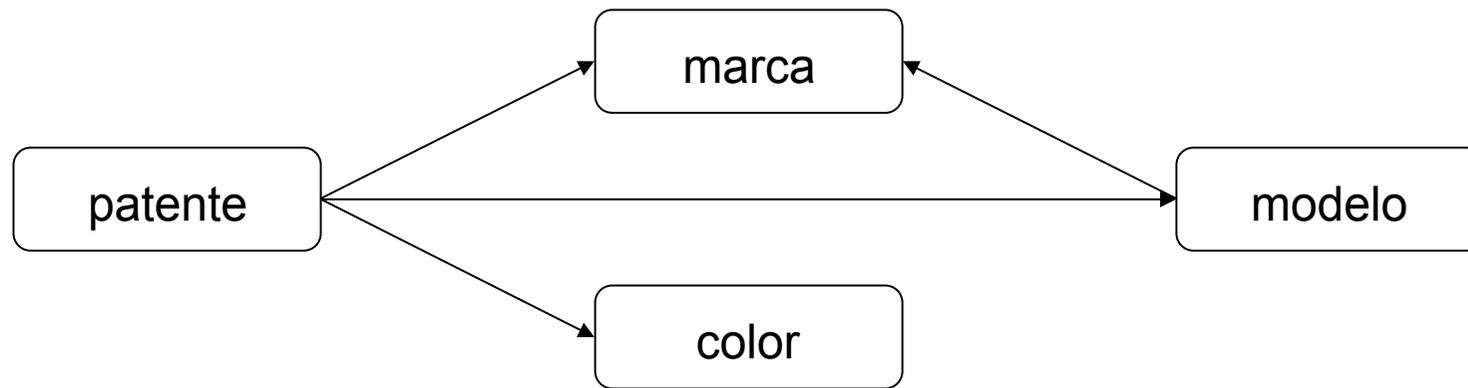
(Lo marcado en gris no aparece en los ejemplos)

# Otra vez, el Auto



Auto

Patente	Marca	Modelo	Color
MBO34L	Ford	Ka	verde
LDA75K	Toyota	CorollaXL	blanco
ADA89A	Fiat	Siena	gris
LBF78G	Toyota	CorollaXL	blanco
XSA67D	Ford	Ka	rojo



patente → marca  
patente → modelo  
patente → color  
modelo → marca

# Las DFs de casos de Auto

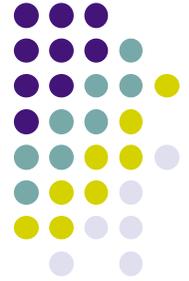


Auto

Patente	Marca	Modelo	Color
<b>MBO34L</b>	Ford	Ka	<b>verde</b>
<b>MBO34L</b>	Ford	Ka	<b>rojo</b>
LDA75K	Toyota	CorollaXL	blanco
ADA89A	Fiat	Siena	gris
LBF78G	Toyota	CorollaXL	blanco
<b>XSA67D</b>	Ford	Ka	<b>verde</b>
<b>XSA67D</b>	Ford	Ka	<b>rojo</b>

Se viola la dependencia funcional  
*patente* → *color*

# Las DFs de casos de Auto



Auto

Patente	Marca	Modelo	Color
MBO34L	Ford	Ka	verde
LDA75K	Toyota	CorollaXL	blanco
ADA89A	Fiat	Siena	gris
LBF78G	Toyota	CorollaXL	blanco
XSA67D	Ford	Ka	rojo

Se cumplen todas las dependencias funcionales

# Las DFs de casos de Auto



Auto

Patente	Marca	Modelo	Color
MBO34L	<b>Ford</b>	<b>Ka</b>	verde
XXR34L	<b>Chrysler</b>	<b>Ka</b>	rojo
LDA75K	<b>Toyota</b>	<b>CorollaXL</b>	blanco
ADA89A	Fiat	Siena	gris
LBF78G	<b>Toyota</b>	<b>CorollaXL</b>	blanco

Se viola la dependencia funcional  
*modelo* → *marca*



# Dependencia Funcional

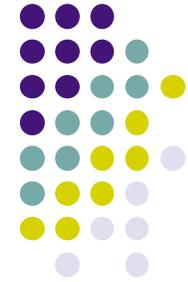
Sea  $\mathcal{R}$  una relación con atributos  $(a_1, a_2, \dots, a_n)$ , y sean  $\mathcal{X}$  e  $\mathcal{Y}$  dos subconjuntos de los atributos  $a_i$ . Se dice que  $\mathcal{Y}$  depende funcionalmente de  $\mathcal{X}$  y se anota

$$\mathcal{X} \rightarrow \mathcal{Y}$$

Si para todo par de tuplas  $t_1$  y  $t_2$  se cumple

$$t_1[\mathcal{X}] = t_2[\mathcal{X}] \Rightarrow t_1[\mathcal{Y}] = t_2[\mathcal{Y}]$$

# Otra vez, los proveedores ...



CodProv	NomProv	CodInsumo	Precio
#1	Silva	100	200
#1	Silva	103	70
#2	Morales	201	200
#3	Gallardo	305	100
#3	Gallardo	390	70

cod-proveedor → nom-proveedor  
(cod-proveedor, cod-insumo) → precio

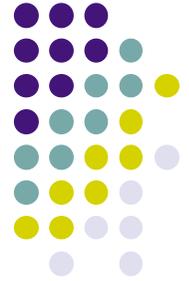
## Otra interpretación? Es válido?

cod-proveedor → nom-proveedor  
cod-insumo → precio

## Las dependencias funcionales

- sirven para capturar propiedades del mundo real
- dan semántica a las tablas
- definen restricciones

# Clave



Un subconjunto  $\mathcal{K}$  de los atributos  $(a_1, a_2, \dots, a_n)$ , de una relación  $\mathcal{K}$  es **clave** si:

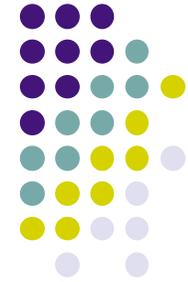
- $\mathcal{K} \rightarrow (a_1, a_2, \dots, a_n)$ , y
- no existe  $\mathcal{Y} \subset \mathcal{K}$  tal que  $\mathcal{Y} \rightarrow (a_1, a_2, \dots, a_n)$

Nota: si existe  $\mathcal{K} \subset \mathcal{X}$  y  $\mathcal{X} \rightarrow (a_1, a_2, \dots, a_n)$  y

$$\mathcal{K} \rightarrow (a_1, a_2, \dots, a_n),$$

entonces  $\mathcal{X}$  es superclave o clave candidata

# Superclave, clave, clave candidata, clave primaria

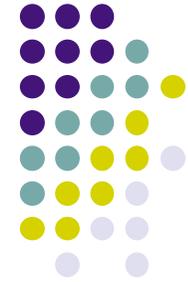


$$R = \{A_1, A_2, \dots, A_n\}$$

Una clave  $K$  es superclave y además si se le quita un atributo cualquiera deja de ser clave

- *Clave primaria* es un clave elegida arbitrariamente entre las *claves candidatas*
- *Atributo primo*, es un atributo que pertenece a alguna clave *candidata*

# Propiedades Deseables de la Descomposición



- No pérdida de información
- Conservar las dependencias funcionales
- Perder dependencias funcionales significa perder restricciones.