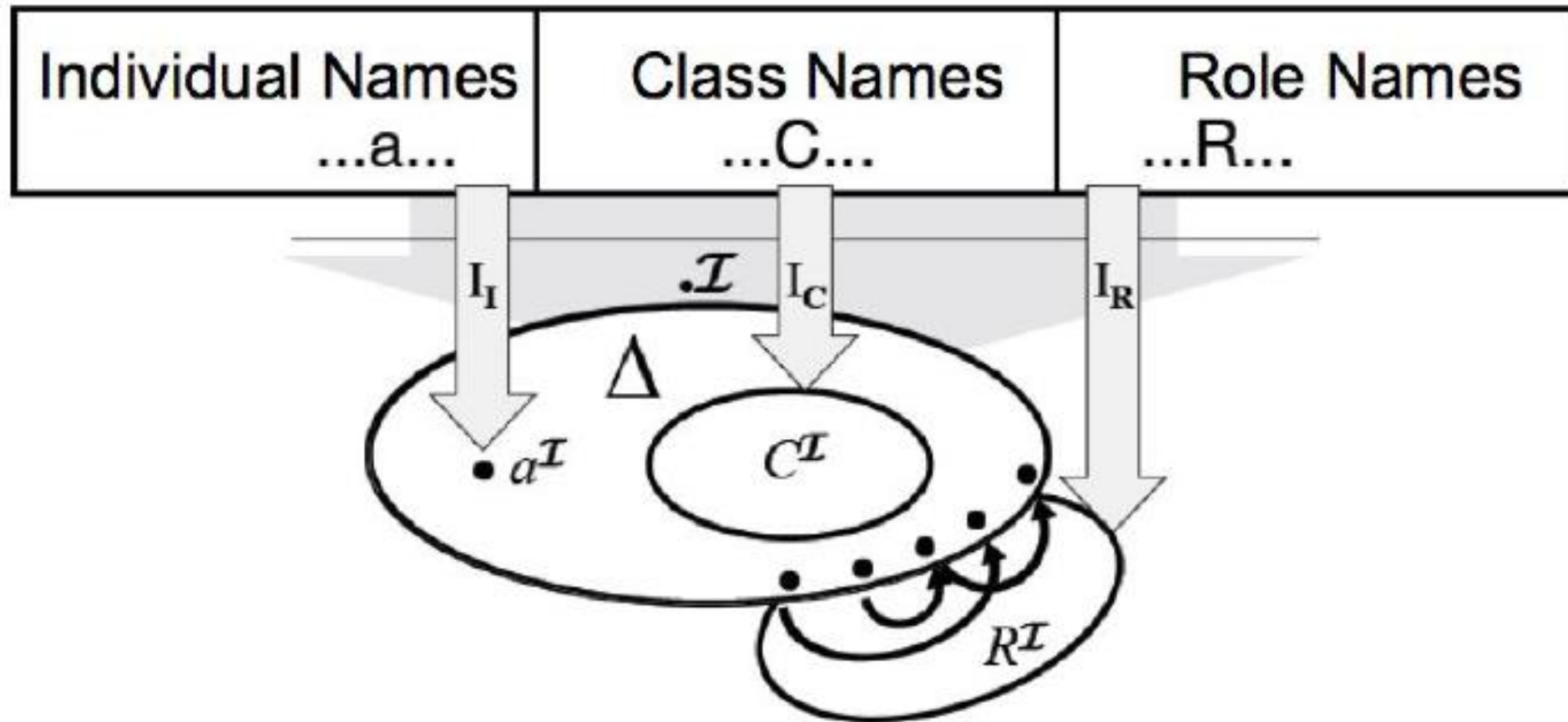


Lógica Descriptiva (\mathcal{ALC}): Semántica

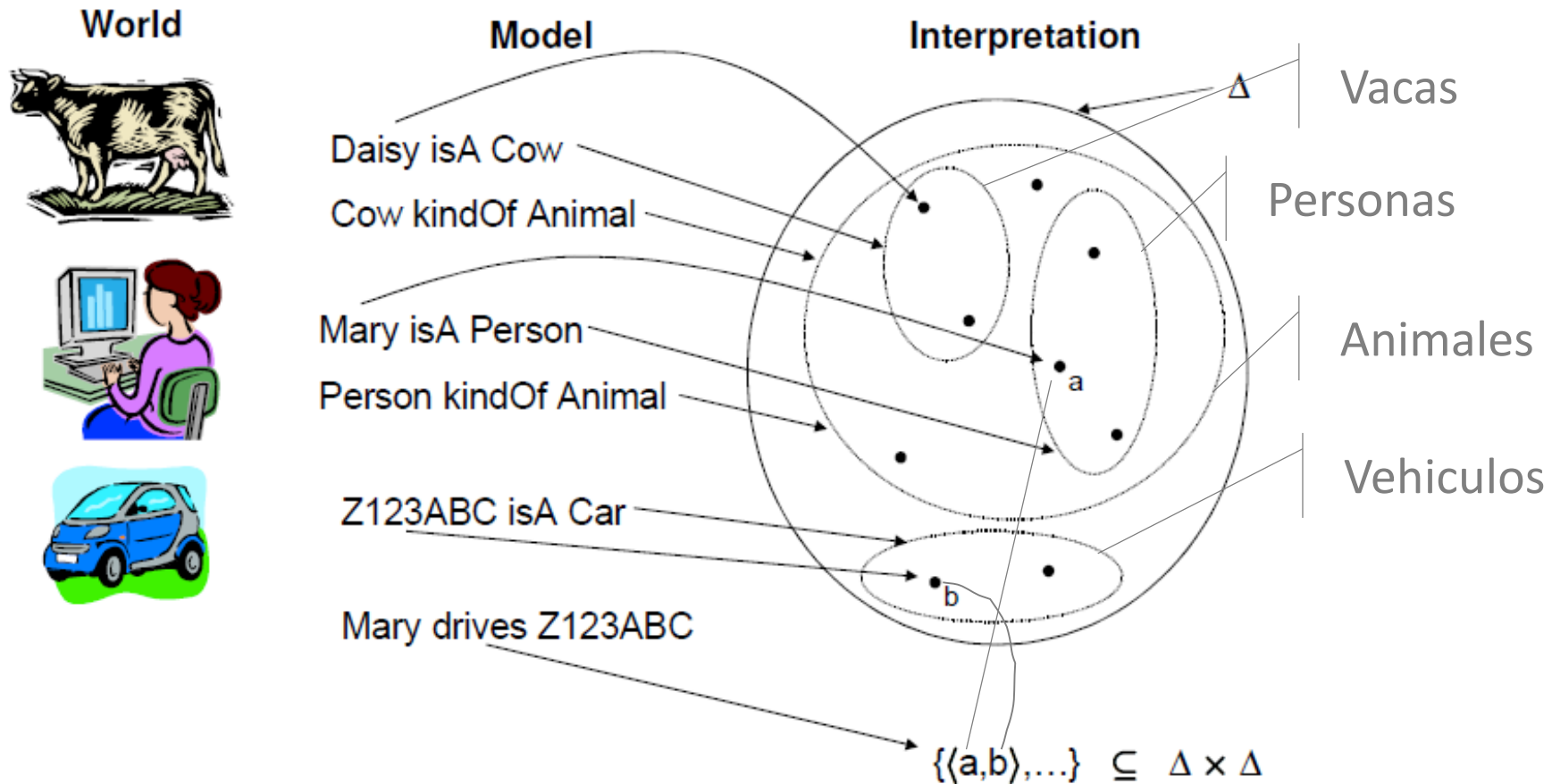
- La semántica de \mathcal{ALC} se define a través de **interpretaciones**
- Una **interpretación** $I = (\Delta^I, \cdot^I)$ contiene
 - un conjunto Δ^I (dominio) de individuos
 - una función de interpretación \cdot^I que mapea
 - Nombres individuos a a los elementos de dominio $a^I \in \Delta^I$
 - Todo concepto C a un conjunto de elementos de dominio $C^I \subseteq \Delta^I$
 - Todo rol R a una relación binaria $R^I \subseteq \Delta^I \times \Delta^I$

Lógicas Descriptivas (\mathcal{ALC}): Semántica



Lógicas Descriptivas (*ALC*): Semántica

Ejemplo.



Lógicas Descriptivas (\mathcal{ALC}): Semántica

Extensión (de Interpretación I) para clases complejas:

- $\top^I = \Delta^I = (C \sqcup \neg C)^I$
- $\perp^I = \emptyset = (C \sqcap \neg C)^I$
- $(C \sqcup D)^I = C^I \cup D^I$ y $(C \sqcap D)^I = C^I \cap D^I$
- $(\neg C)^I = \Delta^I \setminus C^I$
- $\neg\neg C^I = C^I$
- $\neg(C \sqcup D)^I = (\neg C \sqcap \neg D)^I$
- $\neg(C \sqcap D)^I = (\neg C \sqcup \neg D)^I$

Lógicas Descriptivas (\mathcal{ALC}): Semántica

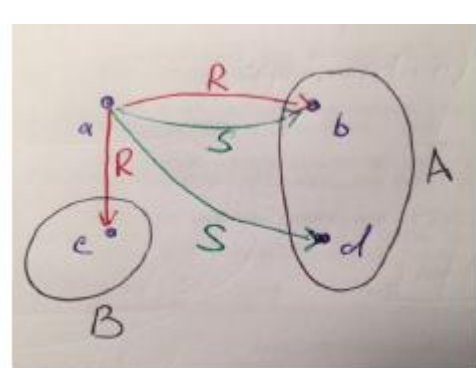
Extensión (de Interpretación I) para clases complejas:

- $\forall R.C^I = \{a \in \Delta^I \mid (\forall b \in \Delta^I)((a,b) \in R^I \rightarrow b \in C^I)\}$

Ejemplo

- $(\forall R.A)^I = \{?\}$ es el conjunto de todos los objetos x en Δ^I tal que
 - o bien x no tiene ninguna flecha R saliente
 - existen tales flechas y sus extremos pertenecen todos a A

- $\Delta^I = \{a; b; c; d\}$
- $A^I = \{b; d\}$
- $B^I = \{c\}$
- $R^I = \{(a,b); (a,c)\}$
- $S^I = \{(a,b); (a,d)\}$



Lógicas Descriptivas (\mathcal{ALC}): Semántica

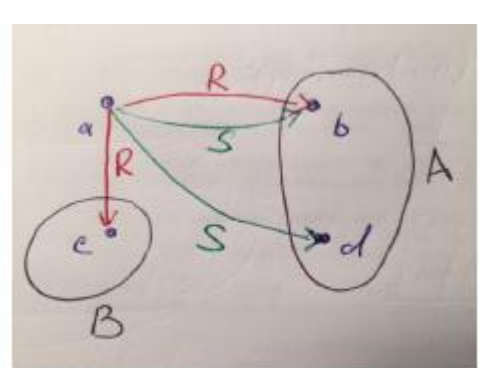
Extensión (de Interpretación I) para clases complejas:

- $\forall R.C^I = \{a \in \Delta^I \mid (\forall b \in \Delta^I)((a,b) \in R^I \rightarrow b \in C^I)\}$

Ejemplo

- $(\forall R.A)^I = \{b, c, d\}$ es el conjunto de todos los objetos x en Δ^I tal que
 - o bien x no tiene ninguna flecha R saliente
 - existen tales flechas y sus extremos pertenecen todos a A

- $\Delta^I = \{a; b; c; d\}$
- $A^I = \{b; d\}$
- $B^I = \{c\}$
- $R^I = \{(a,b); (a,c)\}$
- $S^I = \{(a,b); (a,d)\}$



Lógicas Descriptivas (\mathcal{ALC}): Semántica

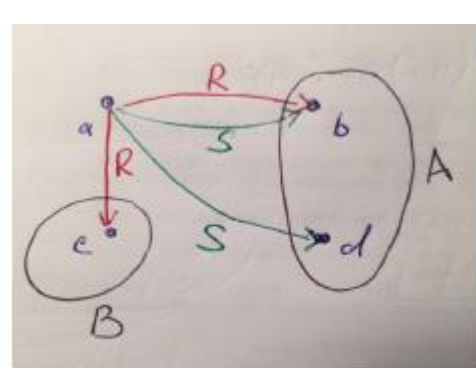
Extensión (de Interpretación I) para clases complejas:

- $\exists R.C^I = \{a \in \Delta^I \mid (\exists b \in \Delta^I)((a,b) \in R^I \wedge b \in C^I)\}$

Ejemplo

- $(\exists R.A)^I = \{?\}$ es el conjunto de todos los objetos x en Δ^I tal que
 - existe alguna flecha R saliente y sus extremos pertenecen a A

- $\Delta^I = \{a; b; c; d\}$
- $A^I = \{b; d\}$
- $B^I = \{c\}$
- $R^I = \{(a,b); (a,c)\}$
- $S^I = \{(a,b); (a,d)\}$



Lógicas Descriptivas (\mathcal{ALC}): Semántica

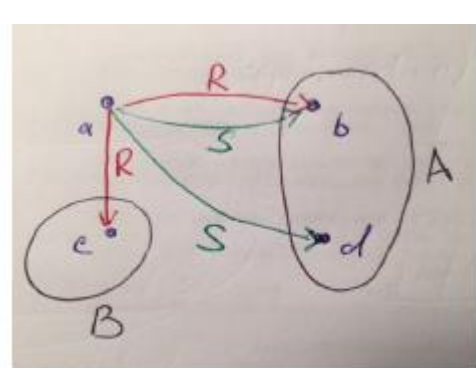
Extensión (de Interpretación I) para clases complejas:

- $\exists R.C^I = \{a \in \Delta^I \mid (\exists b \in \Delta^I)((a,b) \in R^I \wedge b \in C^I)\}$

Ejemplo

- $(\exists R.A)^I = \{a\}$ es el conjunto de todos los objetos x en Δ^I tal que
 - existe alguna flecha R saliente y sus extremos pertenecen a A

- $\Delta^I = \{a; b; c; d\}$
- $A^I = \{b; d\}$
- $B^I = \{c\}$
- $R^I = \{(a,b); (a,c)\}$
- $S^I = \{(a,b); (a,d)\}$



Lógicas Descriptivas (\mathcal{ALC}): Semántica

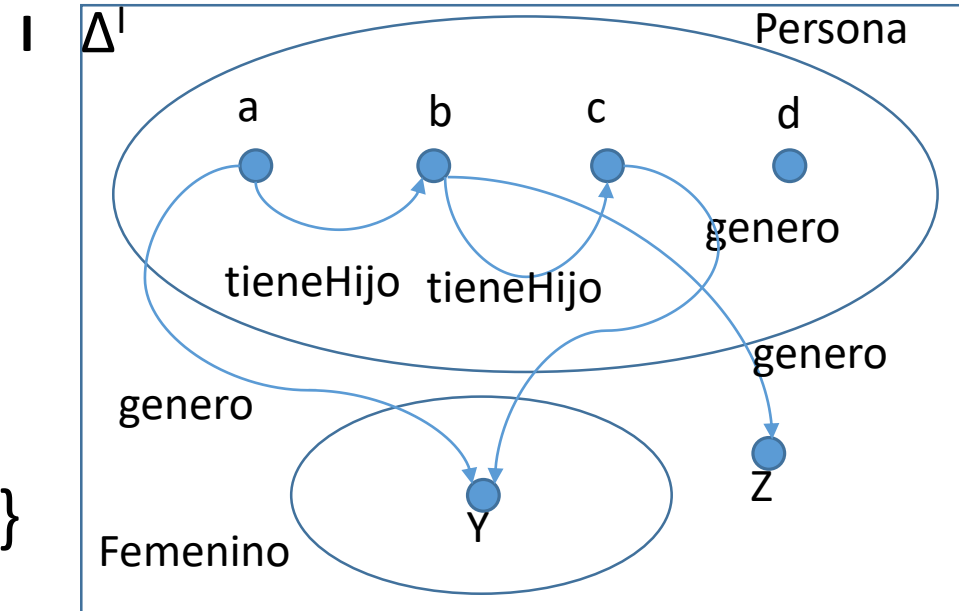
Extensión (de Interpretación I) para clases complejas:

- $(\neg(\exists r.C))^I = (\forall r.\neg C)^I$
- $(\neg(\forall r.C))^I = (\exists r.\neg C)^I$

Lógicas Descriptivas (\mathcal{ALC}): Semántica - ejemplo

Sea $I = (\Delta^I, \cdot^I)$ donde

- $\Delta^I = \{a; b; c; d; Y; Z\}$
- $\text{Persona}^I = \{a; b; c; d\}$
- $\text{Femenino}^I = \{Y\}$
- $\text{tieneHijo}^I = \{(a; b); (b; c)\}$
- $\text{genero}^I = \{(a; Y); (b; Z); (c; Y)\}$



Defina el valor de los siguientes axiomas:

$(\text{Persona} \sqcap \exists \text{genero}.\top)^I$

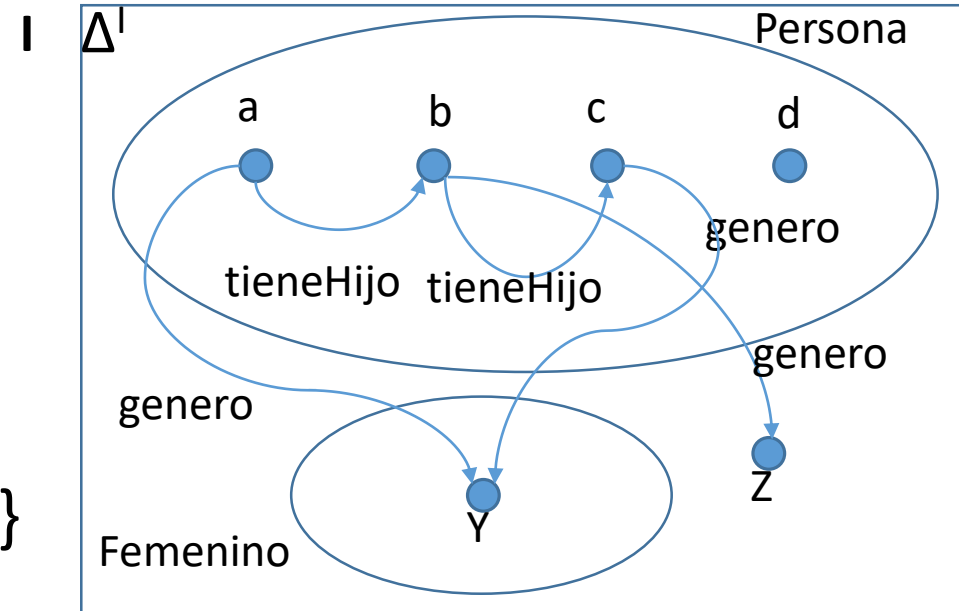
$= \{a, b, c\}$ como

$\text{Persona}^I = \{a; b; c; d\}, (\exists \text{genero}.\top)^I = \{a; b; c\}$

Lógicas Descriptivas (\mathcal{ALC}): Semántica - ejemplo

Sea $I = (\Delta^I, \cdot^I)$ donde

- $\Delta^I = \{a; b; c; d; Y; Z\}$
- $\text{Persona}^I = \{a; b; c; d\}$
- $\text{Femenino}^I = \{Y\}$
- $\text{tieneHijo}^I = \{(a; b); (b; c)\}$
- $\text{genero}^I = \{(a; Y); (b; Z); (c; Y)\}$



Defina el valor de los siguientes axiomas:

$(\text{Persona} \sqcap \exists \text{genero.Femenino})^I$

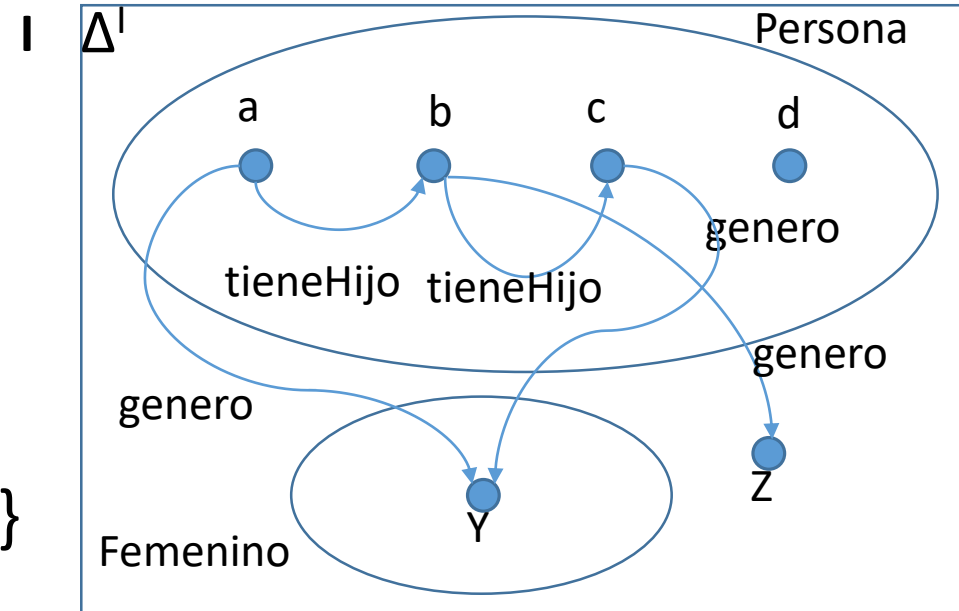
$= \{a, c\}$ como

$\text{Persona}^I = \{a; b; c; d\}, (\exists \text{genero.Femenino})^I = \{a; c\}$

Lógicas Descriptivas (\mathcal{ALC}): Semántica - ejemplo

Sea $I = (\Delta^I, \cdot^I)$ donde

- $\Delta^I = \{a; b; c; d; Y; Z\}$
- $\text{Persona}^I = \{a; b; c; d\}$
- $\text{Femenino}^I = \{Y\}$
- $\text{tieneHijo}^I = \{(a; b); (b; c)\}$
- $\text{genero}^I = \{(a; Y); (b; Z); (c; Y)\}$



Defina el valor de los siguientes axiomas:

$(\text{Persona} \sqcap \exists \text{tieneHijo}.\text{Persona})^I$

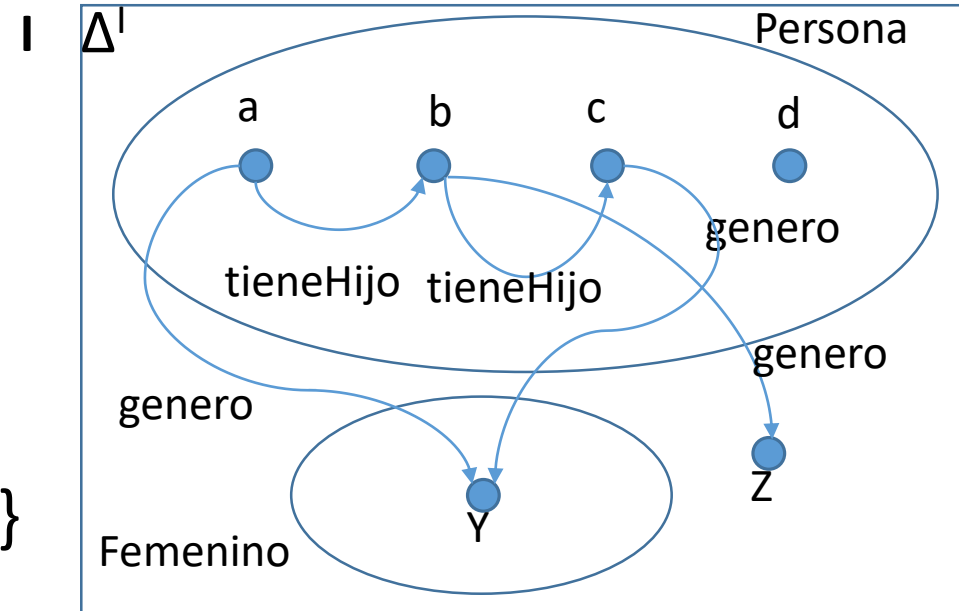
$= \{a, b\}$ como

$\text{Persona}^I = \{a; b; c; d\}, (\exists \text{tieneHijo}.\text{Persona})^I = \{a; b\}$

Lógicas Descriptivas (\mathcal{ALC}): Semántica - ejemplo

Sea $I = (\Delta^I, \cdot^I)$ donde

- $\Delta^I = \{a; b; c; d; Y; Z\}$
- $\text{Persona}^I = \{a; b; c; d\}$
- $\text{Femenino}^I = \{Y\}$
- $\text{tieneHijo}^I = \{(a; b); (b; c)\}$
- $\text{genero}^I = \{(a; Y); (b; Z); (c; Y)\}$



Defina el valor de los siguientes axiomas:

$(\text{Persona} \sqcap \exists \text{tieneHijo}.\exists \text{genero}.\text{Femenino})^I$

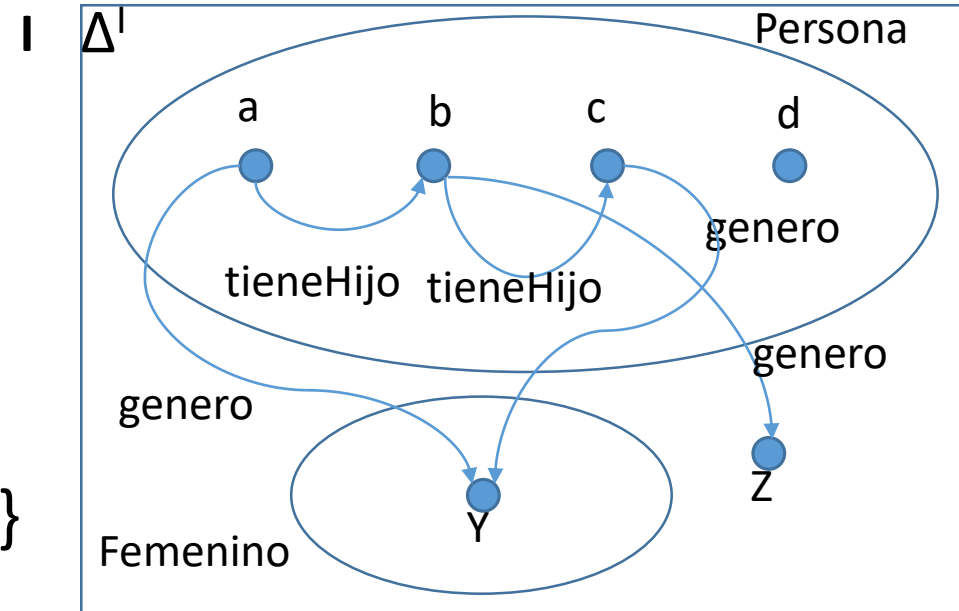
$= \{b\}$ como

$\text{Persona}^I = \{a; b; c; d\}$, $(\exists \text{tieneHijo}.\exists \text{genero}.\text{Femenino})^I = \{b\}$

Lógicas Descriptivas (\mathcal{ALC}): Semántica - ejemplo

Sea $I = (\Delta^I, \cdot^I)$ donde

- $\Delta^I = \{a; b; c; d; Y; Z\}$
- $\text{Persona}^I = \{a; b; c; d\}$
- $\text{Femenino}^I = \{Y\}$
- $\text{tieneHijo}^I = \{(a; b); (b; c)\}$
- $\text{genero}^I = \{(a; Y); (b; Z); (c; Y)\}$



Defina el valor de los siguientes axiomas:

$(\text{Persona} \sqcap \exists \text{tieneHijo}.\text{tieneHijo}.\top)^I$

$= \{a\}$ como

$\text{Persona}^I = \{a; b; c; d\}, (\exists \text{tieneHijo}.\text{tieneHijo}.\top)^I = \{a\}$

Lógicas Descriptivas (*ALC*): Sintaxis y Semántica BC

Un TBox *ALC* contiene axiomas de la forma:

$$C \sqsubseteq D \text{ y } C \equiv D$$

donde C, D son clases complejas.

- $C \sqsubseteq D$ se mantiene, sii $C^I \subseteq D^I$
- $C \equiv D$ se mantiene, sii $C^I = D^I$

Un ABox *ALC* contiene axiomas de la forma

$$C(a) \text{ y } R(a, b),$$

donde C es una clase compleja, R un rol y a, b Individuos

- $C(a)$ se cumple, sii $a^I \in C^I$
- $R(a, b)$ se cumple, sii $(a^I, b^I) \in R^I$

Lógicas Descriptivas (\mathcal{ALC}): Sintaxis y Semántica BC

Una interpretación \mathcal{I} que satisface todos los axiomas de una TBox \mathcal{T} se denomina un modelo de \mathcal{T} .

Una interpretación \mathcal{I} que satisface todos los axiomas de una ABox \mathcal{A} se denomina modelo de \mathcal{A} .

Lógicas Descriptivas (\mathcal{ALC}): Ejemplo BC

Dado el siguiente Tbox $T = \{\text{Libro} \sqsubseteq \text{autor.Persona}\}$ y la interpretación I

- $\Delta^I = \{\text{G.G. Marquez}; \text{Cien años de soledad}\}$
- $\text{Libro}^I = \{\text{Cien años de soledad}\}$
- $\text{Persona}^I = \{\text{G.G. Marquez}\}$
- $\text{autor}^I = \{(\text{Cien años de soledad}; \text{G.G. Marquez})\}$

Determine que

- **$I \models T$ (I satisface T ó I es un modelo T)**
- **$I \not\models \text{Libro} \sqsubseteq \text{Persona}$ (I no satisface $A \sqsubseteq B$)**

\therefore

- $\text{Libro}^I = \{\text{Cien años de soledad}\} \subseteq \{\text{Cien años de soledad}\} = (\text{autor.Persona})^I, \therefore I \models T$
- $\{\text{Cien años de soledad}\} = \text{Libro}^I \not\subseteq \text{Persona}^I = \{\text{G.G. Marquez}\}, \therefore I \not\models A \sqsubseteq B$

Lógicas Descriptivas (\mathcal{ALC}): Ejemplo BC

Dado el siguiente Tbox $T = \{A \subseteq R.B\}$ y la interpretación I

- $\Delta^I = \{a; b\}$
- $A^I = \{a\}$
- $B^I = \{b\}$
- $R^I = \{(a; b)\}$

Determine que

- **$I \models T$ (I satisface T ó I es un modelo T)**
- **$I \not\models A \subseteq B$ (I no satisface $A \subseteq B$)**

Entonces

- **$A^I = \{a\} \subseteq \{a\} = (R.B)^I, \therefore I \models T$**
- **$\{a\} = A^I \not\subseteq B^I = \{b\}, \therefore I \not\models A \subseteq B$**

Práctica 5

Más allá de \mathcal{ALC} : Otros constructores

Operator/Constructor	Syntax	Language			
Conjunction	$A \sqcap B$	\mathcal{FL}	\mathcal{S}^*		
Value Restriction	$\forall R.C$				
Existential Quantifier	$\exists R$				
Top	\top	\mathcal{AL}^*		\mathcal{S}^*	
Bottom	\perp				
Negation	$\neg A$				
Disjunction	$A \sqcup B$				
Existential Restriction	$\exists R.C$				
Number Restriction	$(\leq nR) (\geq nR)$				
Set of Individuals	$\{a_1, \dots, a_2\}$				
Role Hierarchy	$R \sqsubseteq S$	\mathcal{H}			\mathcal{S}^*
inverse Role	R^{-1}				
Qualified Number Restriction	$(\leq nR.C) (\geq nR.C)$	\mathcal{Q}			

Más allá de *ALC*: Otros constructores

- *Restricciones numéricas para roles:*
 - ≥ 3 *tieneHijos*, ≤ 1 *tieneMadre*
- *Restricciones de número calificado para roles:*
 ≥ 2 *tieneHijos.Mujer*, ≤ 1 *tieneHijos.Masculino*
- *Nominales (definición por extensión):*
{Italia, Francia, España}
- *Dominios concretos (tipos de datos):*
tieneEdad (≥ 21)
- *Funciones inversas:*
 $\textit{tieneHijo} \equiv \textit{tienePadres}$

Algunas guías de modelado básicas en LD

X debe ser Y, X es un Y que ...

$$X \subseteq Y$$

X es exactamente Y, X es la Y que ...

$$X \equiv Y$$

X e Y son disjuntos

$$X \cap Y \subseteq \perp$$

X es Y o Z

$$X \subseteq Y \cup Z$$

X es Y para la cual la propiedad P tiene solo instancias de Z como valores

$$X \subseteq Y \cap (\forall P.Z)$$

X es Y para la cual la propiedad P tiene al menos una instancia de Z como valor

$$X \subseteq Y \cap (\exists P.Z)$$

X es Y para la cual la propiedad P tiene a lo mucho 2 valores

$$X \subseteq Y \cap (\leq 2.P)$$

El individuo x es un Y

$$x \in Y$$

Ejercicio Clase 1

Preguntas?

