Langage du premier ordre : Syntaxe

$$\mathcal{L} = \mathcal{C} \ \cup \ \mathcal{P}$$
 avec

• 
$$\mathcal{C} \cap \mathcal{P} = \emptyset$$

$$\mathcal{L} = \mathcal{C} \ \cup \ \mathcal{P}$$
 avec

- $\mathcal{C} \cap \mathcal{P} = \emptyset$
- $\bullet$   $\mathcal C$  est l'ensemble des *constantes*
- ullet est l'ensemble des symboles de *prédicats*

$$\{P, Q, R, \ldots\}$$

$$\mathcal{L} = \mathcal{C} \ \cup \ \mathcal{P}$$
 avec

- $\mathcal{C} \cap \mathcal{P} = \emptyset$
- ullet C est l'ensemble des *constantes*
- $\mathcal{P}$  est l'ensemble des symboles de *prédicats* avec une arité associée  $\{P_1, Q_2, R_2...\}$

$$\mathcal{L} = \mathcal{C} \ \cup \ \mathcal{P}$$
 avec

- $\mathcal{C} \cap \mathcal{P} = \emptyset$
- ullet C est l'ensemble des *constantes*
- $\mathcal{P}$  est l'ensemble des symboles de *prédicats* avec une arité associée  $\{P_1, Q_2, R_2...\}$
- $\mathcal{V}$  est l'ensemble des *variables*

$$\mathcal{L} = \mathcal{C} \ \cup \ \mathcal{P}$$
 avec

- $\mathcal{C} \cap \mathcal{P} = \emptyset$
- ullet C est l'ensemble des *constantes*
- $\mathcal{P}$  est l'ensemble des symboles de *prédicats* avec une arité associée  $\{P_1, Q_2, R_2...\}$
- $\mathcal{V}$  est l'ensemble des *variables*  $\{x, y, z \ldots\}$

$$\mathcal{L} = \mathcal{C} \ \cup \ \mathcal{P}$$
 avec

- $\mathcal{C} \cap \mathcal{P} = \emptyset$
- ullet C est l'ensemble des *constantes*
- $\mathcal{P}$  est l'ensemble des symboles de *prédicats* avec une arité associée  $\{P_1, Q_2, R_2...\}$
- $\mathcal{V}$  est l'ensemble des *variables*  $\{x, y, z \ldots\}$
- $\mathcal{V} \ \cup \ \mathcal{C}$  est l'ensemble des  $\mathsf{termes}$  du langage

$$\mathcal{L} = \mathcal{C} \ \cup \ \mathcal{P}$$
 avec

- $\mathcal{C} \cap \mathcal{P} = \emptyset$
- $\bullet$   $\mathcal C$  est l'ensemble des *constantes*
- $\mathcal{P}$  est l'ensemble des symboles de *prédicats* avec une arité associée  $\{P_1, Q_2, R_2...\}$

V est l'ensemble des *variables*  $\{x, y, z \ldots\}$ 

 $\mathcal{V} \ \cup \ \mathcal{C}$  est l'ensemble des  $\mathsf{termes}$  du langage

Un terme est une expression désignant un objet du domaine modélisé.

$$\mathcal{L} = \mathcal{C} \ \cup \ \mathcal{P}$$
 avec

- $\mathcal{C} \cap \mathcal{P} = \emptyset$
- ullet C est l'ensemble des *constantes*
- $\mathcal{P}$  est l'ensemble des symboles de *prédicats* avec une arité associée  $\{P_1, Q_2, R_2...\}$

 $\mathcal{V}$  est l'ensemble des *variables*  $\{x, y, z \ldots\}$ 

 $\mathcal{V} \; \cup \; \mathcal{C}$  est l'ensemble des  $\mathsf{termes}$  du langage

Un terme est une expression désignant un objet du domaine modélisé.

- Les constantes désignent des objets précis du domaine
- Les variables désignent des objets indéfinis du domaine



Soit  $\mathcal{L} = \mathcal{C} \ \cup \ P$  un langage,  $\mathcal{V}$  un ensemble infini de variables

On définit

 $FBF(\mathcal{L})$ ,

Soit  $\mathcal{L} = \mathcal{C} \ \cup \ P$  un langage,  $\mathcal{V}$  un ensemble infini de variables

On définit  $FBF(\mathcal{L})$ ,

l'ensemble des formules bien formées, construites sur  $\ensuremath{\mathcal{L}}$  :

Soit  $\mathcal{L} = \mathcal{C} \ \cup \ P$  un langage,  $\mathcal{V}$  un ensemble infini de variables

On définit par induction  $FBF(\mathcal{L})$ ,

l'ensemble des formules bien formées, construites sur  $\ensuremath{\mathcal{L}}$  :

ullet base :  $FBF(\mathcal{L})$  contient

induction :

Soit  $\mathcal{L} = \mathcal{C} \ \cup \ P$  un langage,  $\mathcal{V}$  un ensemble infini de variables

On définit **par induction**  $FBF(\mathcal{L})$ ,

l'ensemble des formules bien formées, construites sur  $\ensuremath{\mathcal{L}}$  :

- ullet base :  $FBF(\mathcal{L})$  contient
  - ① l'ensemble des atomes  $\{ p(t_1, \ldots, t_n) \mid p \in \mathcal{P} \text{ est un prédicat n-aire et } t_1, \ldots, t_n \in \mathcal{T} \text{ sont } n \text{ termes } \}$

induction :

Soit  $\mathcal{L} = \mathcal{C} \ \cup \ P$  un langage,  $\mathcal{V}$  un ensemble infini de variables

On définit **par induction**  $FBF(\mathcal{L})$ ,

l'ensemble des formules bien formées, construites sur  $\ensuremath{\mathcal{L}}$  :

- base :  $FBF(\mathcal{L})$  contient
  - ① l'ensemble des atomes  $\{ p(t_1, \ldots, t_n) \mid p \in \mathcal{P} \text{ est un prédicat n-aire et } t_1, \ldots, t_n \in \mathcal{T} \text{ sont } n \text{ termes } \}$
  - $\{\top,\bot\}$  dans la mesure où ces symboles sont admis.
- induction :

Soit  $\mathcal{L} = \mathcal{C} \cup P$  un langage,  $\mathcal{V}$  un ensemble infini de variables

On definit par induction  $FBF(\mathcal{L})$ ,

l'ensemble des formules bien formées, construites sur  $\mathcal L$  :

- base : FBF(L) contient
  - l'ensemble des atomes  $\{ p(t_1,\ldots,t_n) \mid p \in \mathcal{P} \text{ est un prédicat n-aire et } t_1,\ldots,t_n \in \mathcal{T} \}$ sont *n* termes }
  - $\{\top,\bot\}$  dans la mesure où ces symboles sont admis.
  - le cas spécial du symbole d'égalité =

induction :

Soit  $\mathcal{L} = \mathcal{C} \ \cup \ P$  un langage,  $\mathcal{V}$  un ensemble infini de variables

On définit par induction  $FBF(\mathcal{L})$ ,

- base :  $FBF(\mathcal{L})$  contient
  - ① l'ensemble des atomes  $\{ p(t_1, \ldots, t_n) \mid p \in \mathcal{P} \text{ est un prédicat n-aire et } t_1, \ldots, t_n \in \mathcal{T} \text{ sont } n \text{ termes } \}$
  - $\{\top,\bot\}$  dans la mesure où ces symboles sont admis.
  - 3 l'ensemble des formules  $\{t_1 = t_2 \text{ avec } t_1 \text{ et } t_2 \in \mathcal{C}_{ste} \cup \mathcal{V}\}$  le cas spécial du symbole d'égalité =
- induction :

Soit  $\mathcal{L} = \mathcal{C} \ \cup \ P$  un langage,  $\mathcal{V}$  un ensemble infini de variables

On définit **par induction**  $FBF(\mathcal{L})$ ,

l'ensemble des formules bien formées, construites sur  $\ensuremath{\mathcal{L}}$  :

- base :  $FBF(\mathcal{L})$  contient
  - ① l'ensemble des atomes  $\{ p(t_1, \ldots, t_n) \mid p \in \mathcal{P} \text{ est un prédicat n-aire et } t_1, \ldots, t_n \in \mathcal{T} \text{ sont } n \text{ termes } \}$
  - $\{\top,\bot\}$  dans la mesure où ces symboles sont admis.
  - 3 l'ensemble des formules  $\{t_1 = t_2 \text{ avec } t_1 \text{ et } t_2 \in \mathcal{C}_{ste} \cup \mathcal{V}\}$  le cas spécial du symbole d'égalité =
- induction : soit A et  $B \in FBF(\mathcal{L})$  et soit  $x \in \mathcal{V}$  :

Soit  $\mathcal{L} = \mathcal{C} \ \cup \ P$  un langage,  $\mathcal{V}$  un ensemble infini de variables

On définit par induction  $FBF(\mathcal{L})$ ,

- base :  $FBF(\mathcal{L})$  contient
  - ① l'ensemble des atomes  $\{ p(t_1, \ldots, t_n) \mid p \in \mathcal{P} \text{ est un prédicat n-aire et } t_1, \ldots, t_n \in \mathcal{T} \text{ sont } n \text{ termes } \}$
  - $\{T,\bot\}$  dans la mesure où ces symboles sont admis.
  - 3 l'ensemble des formules  $\{t_1 = t_2 \text{ avec } t_1 \text{ et } t_2 \in \mathcal{C}_{ste} \cup \mathcal{V}\}$  le cas spécial du symbole d'égalité =
- induction : soit A et  $B \in FBF(\mathcal{L})$  et soit  $x \in \mathcal{V}$  :
  - $\neg A \in FBF(\mathcal{L})$

Soit  $\mathcal{L} = \mathcal{C} \ \cup \ P$  un langage,  $\mathcal{V}$  un ensemble infini de variables

On définit par induction  $FBF(\mathcal{L})$ ,

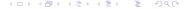
l'ensemble des formules bien formées, construites sur  $\ensuremath{\mathcal{L}}$  :

- base :  $FBF(\mathcal{L})$  contient
  - ① l'ensemble des atomes  $\{ p(t_1, \ldots, t_n) \mid p \in \mathcal{P} \text{ est un prédicat n-aire et } t_1, \ldots, t_n \in \mathcal{T} \text{ sont } n \text{ termes } \}$
  - $\{\top,\bot\}$  dans la mesure où ces symboles sont admis.
  - 3 l'ensemble des formules  $\{t_1 = t_2 \text{ avec } t_1 \text{ et } t_2 \in \mathcal{C}_{\mathsf{ste}} \cup \mathcal{V}\}$  le cas spécial du symbole d'égalité =
- induction : soit A et  $B \in FBF(\mathcal{L})$  et soit  $x \in \mathcal{V}$  :
  - $\neg A \in FBF(\mathcal{L})$
  - $(A \wedge B) \in FBF(\mathcal{L})$

Soit  $\mathcal{L} = \mathcal{C} \ \cup \ P$  un langage,  $\mathcal{V}$  un ensemble infini de variables

On définit par induction  $FBF(\mathcal{L})$ ,

- base :  $FBF(\mathcal{L})$  contient
  - ① l'ensemble des atomes  $\{ p(t_1, \ldots, t_n) \mid p \in \mathcal{P} \text{ est un prédicat n-aire et } t_1, \ldots, t_n \in \mathcal{T} \text{ sont } n \text{ termes } \}$
  - $\{\top,\bot\}$  dans la mesure où ces symboles sont admis.
  - 3 l'ensemble des formules  $\{t_1 = t_2 \text{ avec } t_1 \text{ et } t_2 \in \mathcal{C}_{\mathsf{ste}} \cup \mathcal{V}\}$  le cas spécial du symbole d'égalité =
- induction : soit A et  $B \in FBF(\mathcal{L})$  et soit  $x \in \mathcal{V}$  :
  - $\neg A \in FBF(\mathcal{L})$
  - $(A \land B) \in FBF(\mathcal{L})$  (idem avec  $(A \lor B)$ ,  $(A \to B)$ ,  $(A \leftrightarrow B)$ )



Soit  $\mathcal{L} = \mathcal{C} \ \cup \ P$  un langage,  $\mathcal{V}$  un ensemble infini de variables

On définit par induction  $FBF(\mathcal{L})$ ,

- base :  $FBF(\mathcal{L})$  contient
  - ① I'ensemble des atomes  $\{ p(t_1, \ldots, t_n) \mid p \in \mathcal{P} \text{ est un prédicat n-aire et } t_1, \ldots, t_n \in \mathcal{T} \text{ sont } n \text{ termes } \}$
  - $\{\top,\bot\}$  dans la mesure où ces symboles sont admis.
  - 3 l'ensemble des formules  $\{t_1 = t_2 \text{ avec } t_1 \text{ et } t_2 \in \mathcal{C}_{ste} \cup \mathcal{V}\}$  le cas spécial du symbole d'égalité =
- induction : soit A et  $B \in FBF(\mathcal{L})$  et soit  $x \in \mathcal{V}$  :
  - $\neg A \in FBF(\mathcal{L})$
  - $(A \land B) \in FBF(\mathcal{L})$  (idem avec  $(A \lor B)$ ,  $(A \to B)$ ,  $(A \leftrightarrow B)$ )
  - $\forall x A \in FBF(\mathcal{L})$



Soit  $\mathcal{L} = \mathcal{C} \ \cup \ P$  un langage,  $\mathcal{V}$  un ensemble infini de variables

On définit par induction  $FBF(\mathcal{L})$ ,

- base :  $FBF(\mathcal{L})$  contient
  - ① l'ensemble des atomes  $\{ p(t_1, \ldots, t_n) \mid p \in \mathcal{P} \text{ est un prédicat n-aire et } t_1, \ldots, t_n \in \mathcal{T} \text{ sont } n \text{ termes } \}$
  - $\{\top,\bot\}$  dans la mesure où ces symboles sont admis.
  - 3 l'ensemble des formules  $\{t_1 = t_2 \text{ avec } t_1 \text{ et } t_2 \in \mathcal{C}_{ste} \cup \mathcal{V}\}$  le cas spécial du symbole d'égalité =
- induction : soit A et  $B \in FBF(\mathcal{L})$  et soit  $x \in \mathcal{V}$  :
  - $\neg A \in FBF(\mathcal{L})$
  - $(A \land B) \in FBF(\mathcal{L})$  (idem avec  $(A \lor B)$ ,  $(A \to B)$ ,  $(A \leftrightarrow B)$ )
  - $\forall xA \in FBF(\mathcal{L})$  (idem avec  $\exists xA$ )

