## Logique propositionnelle

## épisode précédent

Formules: ensemble inductif...

Modèle : interprétation dans algèbre de Boole

Démonstration sémantique : tout modèle des hypothèses modèle du but

Séquents prouvables : ensemble inductif... (surprise ?)

... Déduction naturelle correcte et complète

On continue: des inductifs (toujours), « selon la forme »?

XU - UCBL1 - LC 2019/2020

UN JEU DE SLIDES N'EST PAS UN POLY DE RÉFÉRENCE 51

Un jeu de slides n'est pas un poly de référence 53

## Premier ordre

signature

Signature :  $(\mathcal{F}, \tau)$ 

monosortée

•  $\mathcal{F}$ : ensemble de symboles

•  $\tau$  : fonction  $\mathcal{F} \to \mathbb{N}$ 

Notation :  $\{f : \tau(f), g : \tau(g) \dots \}$ 

 $\tau(f)$ : arité de f

Lorsque  $\tau(f) = 0$ , f une constante

Qq. exemples

XU - UCBL1 - LC 2019/2020

Un jeu de slides n'est pas un poly de référence 52

## Premier ordre

termes

 $(\mathcal{F}, \tau)$  une signature X ensemble de variables

 $\mathcal{T}(\mathcal{F},X)$  défini inductivement par :

- $x \in X$  terme
- $f \in \mathcal{F}$  avec  $\tau(f) = n$ ,  $t_1, \dots, t_n$  termes alors  $f(t_1, \dots, t_n)$  terme

 $\mathcal{T}(\mathcal{F},\varnothing)$  termes clos

Qq. exemples Peano/Presburger/binaires, comme arbres

Premier ordre

termes

Substitution: application  $X \to \mathcal{T}(\mathcal{F}, X)$ 

Notation postfixée :  $\sigma(x) \rightsquigarrow x\sigma$ 

Étendue aux termes...

abus de notation  $\sigma: \mathcal{T}(\mathcal{F}, X) \to \mathcal{T}(\mathcal{F}, X)$ 

- $\sigma(x) = x \text{ si } x \notin \text{domaine de } \sigma$  $\sigma(x) = x\sigma \text{ si } x \in \text{domaine de } \sigma$
- $\sigma(f(t_1,\ldots,t_n))=f(\sigma(t_1),\ldots,\sigma(t_n))$  quand  $f(t_1,\ldots,t_n)\in\mathcal{T}(\mathcal{F},X)$

Notation  $\sigma = \{x \mapsto s, \dots, y \mapsto t \dots \}$ 

Renommage  $\sigma = \{x_1 \mapsto y_1, \dots, x_k \mapsto y_k \dots\}$   $y_i$  distincts deux à deux

XU - UCBL1 - LC 2019/2020

Un jeu de slides n'est pas un poly de référence 54

Premier ordre termes

Filtrage (match···with) pour s t termes  $\rightarrow \sigma$  telle que  $s\sigma = t$ 

Unification pour s t termes  $\rightarrow \sigma$  telle que  $s\sigma$  =  $t\sigma$ 

Premier ordre

formules

 $\mathcal{T}(\mathcal{F},X)$  termes

Symboles de relation  $(S, \rho)$ 

Formules ensemble défini inductivement par:

- $P \in \mathcal{S}, \rho(P) = n, t_1, \dots, t_n \text{ termes} \rightarrow P(t_1, \dots, t_n) \text{ formule (atomique)}$
- F formule  $\rightarrow \neg F$  formule
- F et G formules  $\rightarrow F \diamond G$  formule où  $\diamond \in \{\Rightarrow, \lor, \land\}$
- F formule,  $x \in X \to \forall x, F$  formule,  $\exists x, F$  formule

∀ et ∃ quantificateurs

priorité minimale

XU - UCBL1 - LC 2019/2020

Un jeu de slides n'est pas un poly de référence 55

XU - UCBL1 - LC 2019/2020

Un jeu de slides n'est pas un poly de référence 56