# HOCore en Coq : résumé

#### Aurèle Barrière

### 27 janvier 2016

## Table des matières

1	Introduction à HOCore			
	1.1	Pi-calcul		
	1.2	Pi-calcul		
	1.3	HOCore		
2	Formalisation en Coq			
	2.1	axiomatisation		
	2.2	axiomatisation		
3	Équivalence décidable			
	$3.1^{-}$	alpha-conversion		
	3.2	alpha-conversion		
4	Biss	similarités		

## 1 Introduction à HOCore

#### 1.1 Pi-calcul

Le  $\pi$ -calcul est un langage formel utilisé pour décrire, en particulier, les éxécutions distribuées de processus. Sa syntaxe, très simple, décrit simplement l'éxécution en parallèle.

En  $\pi$ -calcul , on manipule des processus, qui peuvent s'éxécuter séquentiellement ou parallèlement et terminer ou non. Des canaux sont également disponibles pour la réception et l'émission de messages ou de variables.

Le  $\pi$ -calcul utilise donc la grammaire suivante :

P = 0	fin du processus
!P	répéter le processus
P  P	lancer les deux processus en parallèle
x(y).P	lire un message sur le canal $x$ pour remplacer $y$ , puis lancer $P$
$ \bar{x}(y).P $	envoyer le message $y$ sur le canal $x$ , puis lancer $P$
$ (\nu x)P $	réserver le nom $x$ pour le processus $P$

Il s'agit d'un calcul Turing Complet.

## 1.2 Pi-calcul d'ordre supérieur : HOPi

Pour l'ordre supérieur, on se permet de communiquer par les canaux aussi bien des noms (variables) que des processus.

Dans la grammaire proposée plus haut, x et y peuvent donc désigner des processus.

#### 1.3 HOCore

Il s'agit d'une restriction qui conserve le caractère Turing Complet du  $\pi\text{-}$  calcul d'ordre supérieur.

La grammaire utilisée est la suivante :

$$P = 0$$

$$|x$$

$$|P||P$$

$$|x(y).P$$

$$|\bar{x}(P)$$

- 1.4 Réductions
- 2 Équivalence décidable
- 2.1 alpha-conversion
- 2.2 Indices de De Bruijn
- 3 Bissimilarités
- 4 Formalisation en Coq
- 4.1 axiomatisation
- 4.2 Correction de preuves