

# Module Sémantique

## TD 4 : Points fixes et CPO

Soit  $P$  un ensemble ordonné.

Un sous-ensemble  $S$  de  $P$  est une *chaîne* de  $P$  si pour tous  $x, y \in S$ , soit  $x \leq y$ , soit  $y \leq x$ .

L'ensemble  $P$  est appelé *CPO* (*complete partially ordered set*) si toute chaîne  $S$  de  $P$  a un plus petit majorant (appelé borne supérieure) dans  $P$ . On notera  $\sqcup S$  cette borne supérieure.

Soit  $F : P \rightarrow P$ , on note  $\text{Fix}(F)$  l'ensemble des points fixes de  $F$ , et  $\mu(F)$  le plus petit élément de  $\text{Fix}(F)$ , s'il existe.  $F$  est dite continue si, pour toute chaîne  $S$  de  $P$ ,  $F(S)$  est une chaîne, et  $F(\sqcup S) = \sqcup F(S)$ .

Notez que tout CPO admet un plus petit élément  $\perp$  (à démontrer si vous avez le temps).

1. Montrer que toute application  $F$ , continue sur un CPO  $P$ , est croissante :

$$\forall x, y \in P, x \leq y \Rightarrow F(x) \leq F(y)$$

2. Nous allons démontrer le théorème suivant :

**Théorème du point fixe sur les CPO :**

Toute fonction  $F$  continue sur un CPO admet un plus petit point fixe  $\mu(F)$  et

$$\mu(F) = \bigsqcup \{F^n(\perp) \mid n \geq 0\}$$

Soit  $P$  un CPO, et  $F$  une application de  $P \rightarrow P$ . On pose

$$\alpha = \bigsqcup \{F^n(\perp) \mid n \geq 0\}$$

2. 1. Montrer que si  $F$  est continue, alors  $\alpha \in \text{Fix}(F)$ .

2. 2. En déduire que  $\alpha = \mu(F)$ . Conclure.

3. Soit  $(\mathbb{P}, \leq)$  un CPO.

On considère maintenant l'espace  $\mathbb{P}'$  des applications continues de  $\mathbb{P}$  dans  $\mathbb{P}$ .

On définit sur  $\mathbb{P}'$  une relation **réflexive**  $\trianglelefteq$  telle que :

$$f \trianglelefteq g \iff \forall x \in \mathbb{P}, f(x) \leq g(x)$$

Le but de cette question est de montrer que  $(\mathbb{P}', \trianglelefteq)$  est un CPO.

3. 1. Vérifier que  $\trianglelefteq$  est bien une relation d'ordre partielle.

On considère une chaîne  $S$  de  $\mathbb{P}'$ .

3. 2. Soit  $x \in \mathbb{P}$ , on note  $S(x) = \{f(x) \mid f \in S\}$ . Montrer que  $S(x)$  est une chaîne.

On définit l'application  $f_0 : \mathbb{P} \rightarrow \mathbb{P}$  de la manière suivante :

$$f_0(x) = \bigsqcup S(x)$$

3. 3. Montrer que  $f_0$  est bien définie et que c'est un majorant de  $S$ .

3. 4. Montrer que  $f_0$  est la borne supérieure de  $S$ . Conclure.

4. On appelle  $(\mathbb{N}_\perp, \preceq)$  le *lift* des entiers dans un CPO :

$$\mathbb{N}_\perp = \mathbb{N} \cup \{\perp\}$$

$$\forall n \in \mathbb{N}, \perp \preceq n$$

$$\forall n \neq p \in \mathbb{N}, n \text{ et } p \text{ ne sont pas comparables}$$

On notera  $\mathbb{D}'$  l'ensemble des applications continues de  $\mathbb{N}_\perp$  dans  $\mathbb{N}_\perp$  et on définit sur  $\mathbb{D}'$  la relation  $\trianglelefteq$  suivante :

$$f \trianglelefteq g \iff \forall n \in \mathbb{N}_\perp, f(n) \leq g(n)$$

4. 1. Vérifier que  $(\mathbb{N}_\perp, \preceq)$  est bien un CPO. Que dire de  $(\mathbb{D}', \trianglelefteq)$  ?

Soit la fonction  $\Phi : \mathbb{D}' \rightarrow \mathbb{D}'$  suivante :

$$(\Phi(f))(n) = \begin{cases} 1 & \text{si } n = 0 \text{ ou } n = \perp \\ n \times f(n-1) & \text{si } f(n-1) \neq \perp \\ \perp & \text{sinon} \end{cases}$$

4. 2. Soit  $S$  une chaîne de  $\mathbb{D}'$ , montrer que  $\Phi(S)$  est une chaîne.

4. 3. Montrer que  $\Phi(\bigsqcup S) = \bigsqcup \Phi(S)$ , en déduire que  $\Phi$  est continue.

4. 4. Appliquer le théorème du point fixe sur les CPO à  $\Phi$ . A quoi correspond le plus petit point fixe de  $\Phi$  ?

5. On considère le programme  $P$  suivant :

```
while (n>0) do
  p := p * n;
  n := n - 1;
end
```

**5. 1.** Ecrire la sémantique dénotationnelle de ce programme comme point fixe d'une fonction  $\theta$  (à déterminer).

$$\theta : (\text{Env} \rightarrow \text{Env}) \rightarrow (\text{Env} \rightarrow \text{Env})$$

On considère que l'environnement est réduit à 2 variables dans  $\mathbb{N}_\perp$ . On note donc  $\mathbb{E} = \mathbb{N}_\perp \times \mathbb{N}_\perp$ . La sémantique dénotationnelle de  $P$  est donc une fonction de  $\mathbb{E}' = \mathbb{E} \rightarrow \mathbb{E}$ .

**5. 2.** Exprimer  $\theta$  comme une fonction de  $\mathbb{E}' \rightarrow \mathbb{E}'$ .

**5. 3.** Utiliser le même raisonnement que dans la question précédente pour montrer que  $\theta$  est continue, et calculer son plus petit point fixe  $f_0$ . Que vaut  $f_0$  dans l'environnement  $(p = 1, n = k)$  ?  $(p = k, n = 1)$  ?

**6.** Calculez de la même manière les points fixes pour les programmes correspondant à la suite de Fibonacci et à l'algorithme d'Euclide pour le calcul du PGCD.