Sémantique dénotationnelle

Environnements

Nom des variables	Valeur
X	4
У	5

$$\begin{split} \sigma,\sigma' & \sigma \left[x{\to}4\right] \\ \llbracket x*x-4*y+z \rrbracket(\sigma) = \llbracket x*x \rrbracket(\sigma) - \llbracket 4*y*z \rrbracket(\sigma) \\ \text{liste de variables x y z} \\ & = \llbracket x \rrbracket(\sigma)*\llbracket x \rrbracket(\sigma) - \llbracket 4 \rrbracket \sigma * \llbracket y \rrbracket \sigma * \llbracket z \rrbracket \sigma \\ & = \sigma(x)*\sigma(x) - 4*\sigma(y)*\sigma(z) \end{split}$$

$$x,y,z
ightarrow \qquad t,u,v,w$$

$$\sigma
ightarrow \qquad \sigma \qquad \text{approche impérative}$$

$$\sigma
ightarrow \quad int*int*int * int * approche fonctionnelleil à tout effacé ce con!$$

Soit e une expression :

$$\begin{split} & \text{aff } \ \|x := e\|(\sigma) = \sigma[x \to [\![e]\!](\sigma)] \\ & \text{seq } \ \|I,J\|(J) = [\![J]\!]o[\![I]\!](\sigma) = [\![J]\!]([\![I]\!](\sigma)) \\ & \text{condition } \ \|if \ bthen \ i1else \ i2]\!](\sigma) = \begin{cases} [\![i1]\!](\sigma) & si \ [\![b]\!](\sigma) = true \\ [\![i2]\!](\sigma) & sinon \end{cases} \\ & \text{while } \ \|while \ bdo \ S]\!](\sigma) = \begin{cases} [\![S; while \ bdo \ S]\!](\sigma)si \ [\![b]\!](\sigma) = true \\ \sigma sinon \end{cases} \end{split}$$

1 Expressions, instructions

1.1 Question 2

```
[tmp := x; x := y;] demander a dedele
```

1.2 Question bonus!!

- 1) Écrire l'échange de 2 variables entières sans utiliser de variables intermédiaires, uniquement avec des additions et des soustractions.
 - 2) Vérifier en calculant la sémantique que c'est bien un échange.

2 variable x et y
$$x_0, y_0$$

$$x := x + y;$$

$$y := x - y;$$

$$x := x - y;$$

$$\begin{split} \sigma(x) &= x_0 \\ \sigma(y) &= y_0 \end{split}$$

$$[\![x := x + y; y := x - y; x := x - y]\!](\sigma) = [\![y := x - y; x := x - y]\!]([\![x := x + y]\!](\sigma))$$

3) Variante : on peut faire la même chose avec la multiplication et la division

1.3 Question 5

Rappel:

$$\llbracket if \ b \ then \ i1 \ else \ i2 \rrbracket(\sigma) = \begin{cases} \llbracket i1 \rrbracket(\sigma)si \ \llbracket b \rrbracket(\sigma) = true \\ \llbracket i2 \rrbracket(\sigma)sinon \end{cases}$$

 $max: int \rightarrow int \rightarrow int$

$$[\![max(x,y)]\!](\sigma) = \begin{cases} \sigma(x) \ si \ \sigma(x) > \sigma(y) \\ \sigma(y) \ sinon \end{cases}$$

2 Question plus ouverte

3 Fonctionnelles simples

Listing 1 - ?

3.1 Point fixe de F

$$F^{2}(\bot)(x) = F(F(\bot))(x)$$

$$= if \ x = 0 \ then \ 0$$

$$else \ x + F(\bot)(x - 1)$$

. . . .

$$F^{3}(\bot)(x) = F(F^{2}(\bot))(x)$$

$$= if \ x = 0 \ then \ 0$$

$$= lse \ x + F^{2}(\bot)(x - 1)$$

$$= \begin{cases} 0 \ si \ x = 0 \\ x + F^{2}(\bot)(x - 1) \ sinon \end{cases}$$

$$= \begin{cases} 0 \ si \ x = 0 \\ 1 + 1 \ si \ x = 2 \\ 1 + 1 \ si \ x = 2 \\ 1 + 1 + 1 \ si \ x = 2 \\ 1 + 1 + 1 \ si \ x = 2 \\ 1 + 1 + 1 \ si \ x = 2 \\ 1 + 1 + 1 \ si \ x = 2 \\ 1 + 1 + 1 \ si \ x = 2 \\ 1 + 1 + 1 \ si \ x = 2 \\ 1 + 1 + 1 \ si \ x = 3 \\ 1 + 1 + 1 \ si \ x = 3 \\ 1 + 1 + 1 \ si \ x = 1 \end{cases}$$

$$= \begin{cases} 0 \ si \ x = 0 \\ 1 + 1 \ si \ x = 1 \\ 2 + 1 + 1 \ si \ x = 1 \\ 2 + 1 + 1 \ si \ x = 2 \\ 1 + 1 \ si \ si = 1 \\ 2 + 1 + 1 \ si \ x = 2 \\ 1 + 1 \ si \ si = 1 \\ 1 + 1 \ si \ si = 3 \\ 1 + 1 \ si \ si = 3 \\ 1 + 1 \ si \ si = 3 \\ 1 + 1 \ si \ si = 3 \\ 1 + 1 \ si \ si = 3 \\ 1 + 1 \ si \ si = 3 \\ 1 + 1 \ si \ si = 3 \end{cases}$$

$$F^{4}(\bot)(x) = \begin{cases} 0 \text{ si } x = 0 \\ 1 + 0 \text{ si } x = 1 \\ 2 + 1 + 0 \text{ si } x = 2 \\ 3 + 2 + 1 + 0 \text{ si } x = 3 \\ \bot \text{ sinon} \end{cases}$$

$$F^{p}(\bot)(x) = \begin{cases} 0 \text{ si } x = 0 \\ 1 + 0 \text{ si } x = 1 \\ 2 + 1 + 0 \text{ si } x = 2 \\ 3 + 2 + 1 + 0 \text{ si } x = 3 \\ \vdots \\ (p - 1) + \dots + 0 \text{ si } x = p - 1 \\ \bot \text{ sinon} \end{cases}$$

3.2 Conjecture

$$F^{p}(\bot)(x) = \begin{cases} \sum_{i=0}^{x} i \ si \ x < p, \ x \in \mathbb{N} \\ \bot \ sinon \end{cases}$$

Montrons par récurrence sur p que cette propriété est bien vérifiée.

$$F^{(p+1)}(\bot)(x) = F(F^{(p)}(\bot))(x)$$

$$= if \ x = 0 \ then \ 0$$

$$= lse \ x + F^{p}(\bot)(x - 1)$$

$$= if \ x = 0 \ then \ 0$$

$$= lse \ x + \begin{cases} \sum_{i=0}^{x-1} i \ si \ x - 1
$$= \begin{cases} 0 \ si \ x = 0 \\ x + \sum_{i=0}^{x-1} i \ si \ x - 1
$$= \begin{cases} 0 \ si \ x = 0 \\ \sum_{i=0}^{x} i \ si \ x - 1
$$= \begin{cases} \sum_{i=0}^{x} i \ si \ x - 1
$$F^{(p+1)}(\bot)(x) = \begin{cases} \sum_{i=0}^{x} i \ si \ x$$$$$$$$$$

F est continue monotone, donc on peut appliquer le théorème de Scott.

$$\lim \uparrow F^p(x) = \begin{cases} \sum_{i=0}^x i \ si \ x \geqslant 0 \\ \bot \ sinon \end{cases}$$

4 Boucles

4.1 a)

Quand
$$\sigma(y) = 1$$
,
$$while \ x - y > 0 \ do$$

$$y = 2 * y$$

Calcule dans y la plus petit puissance de 2 sup ou égale à $\sigma(x)$ et laisse x inchangé.

Remarque