

**Sémantique et Analyse de programmes**

Durée : 3h.

Documents : tous documents autorisés.

---

**Exercice 1 (4 points) Calcul d'intervalles**

Soit le programme suivant :

$y = x + 3;$

$z = x - y;$

▷ **Question 1** (1 points) Donnez les bornes  $[l_z, u_z]$  du plus petit intervalle contenant  $z$ , en fonction des bornes  $[l_x, u_x]$  sur  $x$ .

▷ **Question 2** (4 points)

(a) En ne vous intéressant qu'à la première ligne du programme, donnez les bornes  $[l_y, u_y]$  du plus petit intervalle contenant  $y$ , en fonction des bornes  $[l_x, u_x]$  sur  $x$ .

(b) En ne vous intéressant qu'à la deuxième ligne du programme (donc, en ignorant ce que fait la première), donnez les bornes  $[l_z, u_z]$  du plus petit intervalle contenant  $z$ , en fonction des bornes  $[l_y, u_y]$  sur  $y$ .

(c) En ne vous basant que les bornes obtenues aux points a et b, donnez les bornes d'un intervalle contenant  $z$ , en fonction des bornes  $[l_x, u_x]$  sur  $x$ .

(d) Commentez les éventuelles différences avec les bornes obtenues à la question 1.

▷ **Question 3** (2 points)

Soit la boucle suivante, où  $n$  est une constante entière ( $\mathbb{Z}$ ) :

$x = 0;$

**while**( $x \geq n$ ) {  $x = x - 1;$  }

Donnez, en fonction de  $n$ , le plus petit intervalle invariant (inductif) de boucle  $[l_x, u_x]$ . Nous vous rappelons qu'un tel invariant doit contenir les valeurs initiales des variables à l'entrée dans la boucle, et être stable par passage à l'itération suivante.

**Exercice 2 (5 points) Sémantique concrète par relation entrée-sortie**

Soit un programme  $P$  dont l'ensemble des états des variables est  $X$  ; par exemple, si  $P$  calcule sur 3 variables entières,  $X$  sera  $\mathbb{Z}^3$ . Soit  $\llbracket P \rrbracket$  la relation entre les entrées et les sorties du programme : il s'agit donc d'un sous-ensemble de  $X \times X$ . Autrement dit,  $(x, x') \in \llbracket P \rrbracket$  si et seulement si le programme peut arriver dans l'état final  $x'$  en étant lancé dans l'état initial  $x$ .

Nous supposons dans cette partie que les opérations des programmes sont des opérations entières idéales, c'est-à-dire que  $+$ ,  $-$  etc. ont leur sens mathématique habituel sur  $\mathbb{Z}$ .

▷ **Question 1** Soit  $x \in X$  tel qu'il n'y a aucun  $x' \in X$  tel que  $(x, x') \in \llbracket P \rrbracket$ . Interprétez ce comportement : qu'est-ce que cela veut dire sur l'exécution du programme sur cette entrée, en termes simples et intuitifs ?

▷ **Question 2** Soit  $x \in X$  tel qu'il y a  $x'_1, x'_2 \in X$  tels que  $x_1 \neq x_2$ ,  $(x, x'_1) \in \llbracket P \rrbracket$  et  $(x, x'_2) \in \llbracket P \rrbracket$ . Interprétez ce comportement : que dire du déterminisme du programme ?

▷ **Question 3** Pour cette question uniquement, prenons le programme suivant, avec trois variables  $(x, y, z) \in \mathbb{Z}^3$  :

Listing 1 – Programme  $P_1$

```
y = x ;
z = x - y ;
```

1. Calculez l'ensemble défini par :

$$\{x \in \mathbb{Z} \mid (x, x, 1) \in \llbracket P_1 \rrbracket\} \quad (1)$$

2. Calculez l'ensemble défini par :

$$\{x \in \mathbb{Z} \mid (x, x, 0) \in \llbracket P_1 \rrbracket\} \quad (2)$$

▷ **Question 4** Soit  $X_0 \subseteq X$  un ensemble d'états initiaux. Nous définissons :

$$\phi(X_1) = X_0 \cup \{x' \mid \exists x \in X_1 (x, x') \in \llbracket P \rrbracket\} \quad (3)$$

Montrez que, quelle que soit  $\llbracket P \rrbracket$ , la fonction  $\phi$  définie ci-dessus est toujours monotone (c'est-à-dire que si  $X \subseteq Y$ ,  $\phi(X) \subseteq \phi(Y)$ ).

▷ **Question 5** Soient  $P_1$  et  $P_2$  deux programmes. Soit  $P_1; P_2$  le programme exécutant d'abord  $P_1$ , puis  $P_2$ . Définissez  $\llbracket P_1; P_2 \rrbracket$  à l'aide de  $\llbracket P_1 \rrbracket$  et  $\llbracket P_2 \rrbracket$ .

Considérons une boucle :

```
while (condition) {
  P
}
```

Nous supposons que `condition` ne peut produire d'effets de bord. Nous noterons alors  $\llbracket \text{condition} \rrbracket$  l'ensemble des éléments de  $X$  tels que la condition est réalisée. Pour  $Y \subseteq X$ , nous noterons  $X \setminus Y$  le complémentaire de  $Y$  dans  $X$ .

▷ **Question 6** Exprimez l'ensemble des états accessibles à la sortie de la boucle à l'aide de l'ensemble  $X_0$  des états initiaux, de  $\llbracket \text{condition} \rrbracket$ , de  $\llbracket P \rrbracket$ .

(Nous rappelons que toute fonction monotone  $f$  a un plus petit point fixe, noté  $\text{lfp } f$ .)

### Exercice 3 (7 points) Preuve de programmes

On s'intéresse au tri par sélection d'un tableau  $t$  défini sur l'intervalle  $1..n$  avec  $n > 0$ . Soit le programme suivant :

```
i:= 1;
while i<n do
  j:=i+1 ;
  while j < n+1 do
    if t[j]< t[i] then
      tmp := t[i] ;
      t[i] := t[j] ;
      t[j] := tmp ;
    end ;
    j:=j+1 ;
  variant ...                --1
  invariant ...              --2
end
-- assertion 1
  i:=i+1
variant ...                  --3
invariant ...                --4
end
```

▷ **Question 1** (2 points) Donner une expression entière (dans  $\mathbb{N}$ ) qui permet d'établir la terminaison de la boucle la plus imbriquée (variant 1). Compléter les invariants (2 et 4) permettant de prouver cette terminaison. On posera clairement toutes les formules à établir et on justifiera leur validité.

▷ **Question 2** (2 points) On note  $P(u)$  le prédicat suivant :

$$\forall k . (k \in i..u \Rightarrow t[i] \leq t[k])$$

Montrer que la formule  $P(j - 1)$  est un invariant de la boucle la plus imbriquée (invariant 2). En déduire que l'on peut établir après cette boucle (assertion 1) la formule :  $P(n)$ .

On supposera ici qu'on peut établir que les cases  $t[i]$  et  $t[j]$  sont disjointes. On pourra donc considérer dans les formules et les affectations que  $t[i]$  et  $t[j]$  sont représentées par des variables.

▷ **Question 3** (2 points) On note  $P(u_1, u_2)$  le prédicat suivant :

$$\forall k, l . (k \in 1..u_1 \wedge j \in 1..u_2 \wedge l < k \Rightarrow t[l] \leq t[k])$$

Montrer que la formule  $P(i, j)$  est un invariant de la boucle la plus imbriquée (invariant 2).

▷ **Question 4** (2 points)

Et on veut établir la postcondition  $P(n, n)$ . Compléter l'invariant 4 permettant d'établir cette postcondition. Justifier en quoi la formule proposée est bien un invariant.

Comment faudrait-il compléter la postcondition pour garantir que le programme proposé effectue bien un tri du tableau ? On pourra utiliser la notation  $t_0$  pour désigner la valeur initiale du tableau.

**Exercice 4 (4 points)** Vérification et test ?