

Cours Modélisation et vérification des systèmes informatiques
Exercices
Annotation, Contrat, modélisation et vérification (rÃ©vision)
par Dominique MÃ©ry
24 novembre 2023

Exercice 1 Evaluer la validitÃ© de chaque annotation dans les questions suivantes.

Question 1.1

$$\begin{aligned} \ell_1 : x = 64 \wedge y = x \cdot z \wedge z = 2 \cdot x \\ Y := X \cdot Z \\ \ell_2 : y \cdot z = 2 \cdot x \cdot x \cdot z \end{aligned}$$

Question 1.2

$$\begin{aligned} \ell_1 : x = 2 \wedge y = 4 \\ Z := X \cdot Y + 3 \cdot Y \cdot Y + 3 \cdot X \cdot Y \cdot Y + X^6 \\ \ell_2 : z = 6 \cdot (x+y)^2 \end{aligned}$$

Question 1.3

$$\begin{aligned} \ell_1 : x = z \wedge y = x \cdot z \\ Z := X \cdot Y + 3 \cdot Y \cdot Y + 3 \cdot X \cdot Y \cdot Y + Y \cdot X \cdot Z \cdot Z \cdot X; \\ \ell_2 : z = (x+y)^3 \end{aligned}$$

Exercice 2 Soit l'annotation suivante :

$$\begin{aligned} \ell_1 : x = 1 \wedge y = 2 \\ X := Y + 2 \\ \ell_2 : x + y \geq m \end{aligned}$$

oÃ¹ m est un entier ($m \in \mathbb{Z}$).

Question 2.1 Ecrire la condition de vÃ©rification correspondant Ã cette annotation en supposant que X et Y sont deux variables entiÃ©res.

Question 2.2 Etudier la validitÃ© de cette condition de vÃ©rification selon la valeur de m .

Exercice 3

Question 3.1 Montrer que chaque annotation est correcte ou incorrecte selon les conditions de vÃ©rifications Ã©noncÃ©es comme suit

$$\forall x, y, z, x', y', z'. P_{\ell_1}(x, y, z) \wedge \text{cond}_{\ell, \ell'}(x, y, z) \wedge (x', y', z') = f_{\ell, \ell'}(x, y) \Rightarrow P_{\ell'}(x', y', z')$$

—

$$\begin{aligned} \ell_1 : x = 1000 \wedge y = z + x \wedge z = 2 \cdot x \\ y := z + x \\ \ell_2 : x = 2000/2 \wedge y = x + 2 \cdot 1000 \end{aligned}$$

Question 3.2 Soit trois variables x, y, z qui ont des valeurs entiÃ©res a priori. L'annotation est correcte si la propriÃ©tÃ© suivante est vraie :

$$\forall x, y, z, x', y', z'. P_{\ell_1}(x, y, z) \wedge \text{cond}_{\ell, \ell'}(x, y, z) \wedge (x', y', z') = f_{\ell, \ell'}(x, y) \Rightarrow P_{\ell'}(x', y', z')$$

$$\begin{aligned} \ell_1 : x = 25 \wedge z = 2 \cdot c \wedge y = (z+1)^2 \\ y := x + z + 1 \\ \ell_2 : x = 25 \wedge z = 2 \cdot c \wedge y = (c+1)^2 \end{aligned}$$

En utilisant la condition de vÃ©rification, dÃ©terminer la valeur ou les valeurs de c pour que l'annotation soit correcte.

Exercice 4

Soit l'annotation suivante. On suppose que a et b sont des constantes entières et que x, y, z et t sont des variables entières.

$$\begin{aligned} \ell_1 : x = a \wedge z = x^2 \wedge y = b \cdot b \wedge t = b \\ Y := X \cdot Z + 3 \cdot Z \cdot T + 3 \cdot X \cdot Y + Y \cdot T \\ \ell_2 : y = (t+x)^3 \end{aligned}$$

Question 4.1 Montrer que l'annotation est correcte ou incorrecte selon les conditions de vérifications énoncées comme suit

$\forall v, v'. P_\ell(v) \wedge \text{cond}_{\ell, \ell'}(v) \wedge v' = f_{\ell, \ell'}(v) \Rightarrow P_{\ell'}(v')$. Vous devez répondre en énonçant et en démontrant les conditions de vérification c'est-à-dire en indiquant les différents pas de transformation.

Question 4.2 Soit le module suivant qui est à compléter aux points indiqués :

```
----- MODULE examen2021q1 -----
EXTENDS Naturals, Integers
CONSTANTS a, b, mini, maxi
VARIABLES x, y, z, t, pc
-----
a1011 == POINT1
----- next == a1011
init == POINT2
-----
i == POINT3
Safetypc == POINT4
Safetyrte == POINT5
=====
```

Donner les cinq points à compléter pour vérifier l'annotation avec TLC.

Question 4.3 On propose de vérifier l'annotation en utilisant une traduction via le traducteur d'algorithmes annotés PlusCal en TLA. Ecrire un algorithme PlusCal qui permet de réaliser cette vérification.

Exercice 5

| | |
|--|--|
| <p>VARIABLES N, V, S, I</p> <hr/> $pre(n_0, v_0, s_0, i_0) \stackrel{def}{=} \begin{cases} n_0 \in \mathbb{N} \wedge n_0 \neq 0 \\ v_0 \in 0..n_0-1 \longrightarrow \mathbb{Z} \\ s_0 \in \mathbb{Z} \wedge i_0 \in \mathbb{Z} \end{cases}$ <hr/> <p>REQUIRES $\left(\begin{array}{l} n_0 \in \mathbb{N} \wedge n_0 \neq 0 \\ v_0 \in 0..n-1 \longrightarrow \mathbb{Z} \end{array} \right.$</p> <p>ENSURES $\left(\begin{array}{l} s_f = \prod_{k=0}^{n_0-1} v_0(k) \\ n_f = n_0 \\ v_f = v_0 \end{array} \right.$</p> <hr/> <p>$\ell_0 : \left(\begin{array}{l} pre(n_0, v_0, s_0, i_0) \\ (n, v, s, i) = (n_0, v_0, s_0, i_0) \end{array} \right.$ $S := V(0)$ $\ell_1 : \left(\begin{array}{l} pre(n_0, v_0, s_0, i_0) \\ caches = \prod_{k=0}^0 v(k) \\ (n, v, i) = (n_0, v_0, i_0) \end{array} \right.$ $I := 1$ $\ell_2 : \left(\begin{array}{l} pre(n_0, v_0, s_0, i_0) \\ s = \prod_{k=0}^{i-1} v(k) \wedge i = 1 \\ (n, v) = (n_0, v_0) \end{array} \right.$ WHILE $I < N$ DO $\ell_3 : \left(\begin{array}{l} pre(n_0, v_0, s_0, i_0) \\ s = \prod_{k=0}^{i-1} v(k) \wedge i \in 1..n-1 \\ (n, v) = (n_0, v_0) \end{array} \right.$ $S := S \cdot V(I)$ $\ell_4 : \left(\begin{array}{l} pre(n_0, v_0, s_0, i_0) \\ (n, v) = (n_0, v_0) \end{array} \right.$ $I := I+1$ $\ell_5 : \left(\begin{array}{l} pre(n_0, v_0, s_0, i_0) \\ (n, v) = (n_0, v_0) \end{array} \right.$ OD; $\ell_6 : \left(\begin{array}{l} pre(n_0, v_0, s_0, i_0) \\ s = \prod_{k=0}^{n-1} v(k) \wedge i = n \\ (n, v) = (n_0, v_0) \end{array} \right.$</p> | <p>Question 5.1 Compléter les annotations incomplètes ℓ_1, ℓ_4 et ℓ_5.</p> <p>Question 5.2 Vérifier les conditions de vérification associées aux transitions suivantes :</p> <ol style="list-style-type: none"> 1. ℓ_0, ℓ_1 2. ℓ_2, ℓ_3 3. ℓ_3, ℓ_4 4. ℓ_5, ℓ_6 <p>Question 5.3 Donner et vérifier les points pour assurer la correction partielle de cet algorithme.</p> <p>Question 5.4 Que faut-il faire pour vérifier que cet algorithme est bien annoté et qu'il est partiellement correct en utilisant TLA^+ ? Expliquer simplement les éléments à mettre en œuvre et les propriétés de sûreté à vérifier.</p> <p>Question 5.5 Ecrire un module TLA^+ permettant de vérifier l'algorithme annoté à la fois pour la correction partielle et l'absence d'erreurs à l'exécution.</p> |
|--|--|

On rappelle que la condition de vérification $\forall v. P_{\ell_1}(v) \wedge cond_{\ell_1, \ell_2}(v) \wedge (v') = f_{\ell_1, \ell_2}(v) \Rightarrow P_{\ell'}(v')$ et correspond à une instruction de la forme

$$\begin{array}{l} \ell_1 : P_{\ell_1}(v) \\ V := f_{\ell_1, \ell_2}(V) \\ \ell_2 : P_{\ell_2}(v) \end{array}$$

Exercice 6 (6 points)

Evaluer la validité de chaque annotation dans les questions suivantes.

Question 6.1

$$\begin{aligned} \ell_1 : x = 64 \wedge y = x \cdot z \wedge z = 2 \cdot x \\ Y := X \cdot Z \\ \ell_2 : y \cdot z = 2 \cdot x \cdot x \cdot z \end{aligned}$$

Question 6.2

$$\begin{aligned} \ell_1 : x = 2 \wedge y = 4 \\ Z := X \cdot Y + 3 \cdot Y \cdot Y + 3 \cdot X \cdot Y \cdot Y + X^6 \\ \ell_2 : z = 6 \cdot (x+y)^2 \end{aligned}$$

Question 6.3

$$\begin{aligned} \ell_1 : x = z \wedge y = x \cdot z \\ Z := X \cdot Y + 3 \cdot Y \cdot Y + 3 \cdot X \cdot Y \cdot Y + Y \cdot X \cdot Z \cdot Z \cdot X; \\ \ell_2 : z = (x+y)^3 \end{aligned}$$

Exercice 7 (2 points)

Soit l'annotation suivante :

$$\begin{aligned} \ell_1 : x = 1 \wedge y = 2 \\ X := Y + 2 \\ \ell_2 : x + y \geq m \end{aligned}$$

où m est un entier ($m \in \mathbb{Z}$).

Question 7.1 Ecrire la condition de vérification correspondant à cette annotation en supposant que X et Y sont deux variables entières.

Question 7.2 Etudier la validité de cette condition de vérification selon la valeur de m .

Exercice 8 Dans l'algorithme 8, on calcule le maximum d'une suite de valeurs entières. On vous demande :

- de définir la précondition et la postcondition.
- d'annoter cet algorithme
- de vérifier les conditions de vérification pour la correction partielle
- de vérifier les conditions pour l'absence d'erreurs à l'exécution

Variables : F,N,M,I

Requires : $\left(\begin{array}{l} n_0 \in \mathbb{N} \wedge \\ n_0 \neq 0 \wedge \\ f_0 \in 0 .. n_0 - 1 \rightarrow \mathbb{N} \end{array} \right)$

Ensures : $\left(\begin{array}{l} m_f \in \mathbb{N} \wedge \\ m_f \in \text{ran}(f_0) \wedge \\ (\forall j \cdot j \in 0 .. n_0 - 1 \Rightarrow f_0(j) \leq m_f) \end{array} \right)$

$M := F(0);$

$I := 1;$

while $I < N$ **do**

if $F(i) > M$ **then**

$M := F(I);$

 ;

$I++;$

;

Algorithme 1: Algorithme du maximum d'une liste non annotée