Qualité Logicielle TP

Victor Nouvellet

4 mars 2016

Dérivation d'un multiprogramme

1 Problème

Deriver un multiprogramme qui permette à des drones voulant accéder à une même position au prochain pas de temps d'élire celui d'entre eux qui sera prioritaire. Le processus P.i (associé au drone i) possède la variable booléenne y.i qu'il est seul à pouvoir modifier. Chaque Pi affecte une valeur à cette variable. Le problème est de synchroniser les processus pour qu'à leur terminaison la post-condition suivante soit établie :

$$R: (\#j::y.j) = 1$$

2 Solution

Si la Weakest Precondition (WPC) est correcte localement et globalement

$$\begin{split} & \text{Alors}: \\ & (\#j :: y.j) = 1 \\ & \equiv \\ & (\#j :: B.j) = 1 \\ & \equiv \\ & (\exists j :: y.j) \wedge (\forall i, j :: B.i \wedge B.j => i = j) \\ & \{i = \alpha \wedge \alpha = j => i = j\} \\ & \hookrightarrow B.i \triangleq (i = \alpha) \end{split}$$

$$\begin{array}{l} \text{Si } i \neq j \text{ alors} \\ (y.i \equiv (i = \alpha)) => \neg y.i \\ \equiv \\ (\neg y.i \equiv (i \neq \alpha)) => \neg y.i \\ \equiv \\ (y.i \equiv (i \neq \alpha)) \vee \neg y.i \\ \equiv \\ \neg y.i \vee (i \neq \alpha) \end{array}$$

Dérivation:

Initialisation ... P(i) var y.i {D.i} ; alpha := i ; y.i := (alpha = i) {? $y.i \equiv (alpha = i)$ } (WPC) Post (#j : :y.j) = 1