Qualité Logicielle TP

Victor Nouvellet

8 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

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

Si
$$i \neq j$$
 alors
 $(y.i \equiv (i = \alpha)) => \neg y.i$
 \equiv
 $(\neg y.i \equiv (i \neq \alpha)) => \neg y.i$
 \equiv
 $(y.i \equiv (i \neq \alpha)) \lor \neg y.i$
 \equiv
 $\neg y.i \lor (i \neq \alpha)$

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