

Φροντιστήριο 6 – Σκελετοί Λύσεων

Άσκηση 1

Η περιγραφή των δύο ελεγκτών έχει ως εξής:

$$\text{Controller}_1 = \overline{\text{flash1}} \cdot \overline{\text{signal}} \cdot \text{Controller}_1$$

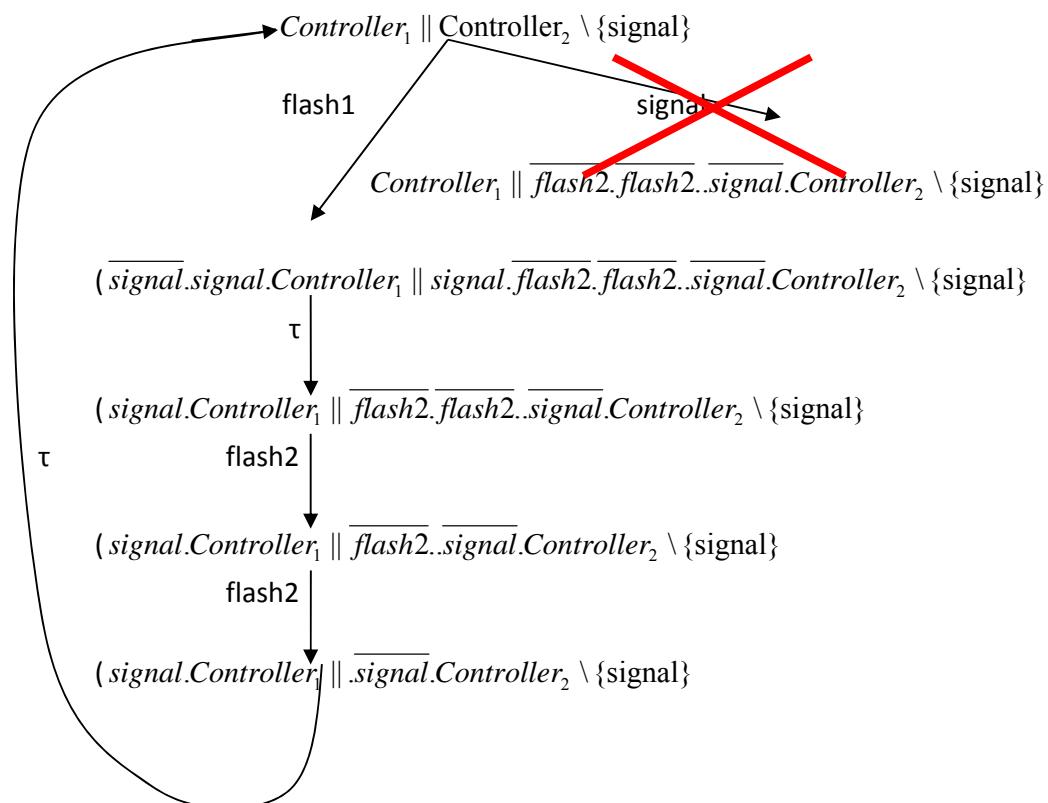
$$\text{Controller}_2 = \text{signal} \cdot \overline{\text{flash2}} \cdot \overline{\text{flash2}} \cdot \overline{\text{signal}} \cdot \text{Controller}_2$$

Για να αποδείξουμε την ορθότητα της υλοποίησης αυτής πρέπει να δείξουμε ότι είναι ισοδύναμη με τη ζητούμενη προδιαγραφή. Δηλαδή,

$$\text{Christmas} \approx \text{Spec}$$

όπου

$$\text{Spec} = \overline{\text{flash1}} \cdot \overline{\text{flash2}} \cdot \overline{\text{flash2}} \cdot \text{Spec}$$



Ασκηση 2

Πιο κάτω δίνονται σχέσεις ασθενούς δυπροσομοίωσης που συνδέουν τα ζεύγη διεργασιών που έχουν δοθεί.

- (i) $R = \{(a.\tau.P, a.P), (\tau.P, P) \mid P \in \text{Proc}\} \cup =$
- (ii) $R = \{(P + \tau.P, \tau.P) \mid P \in \text{Proc}\} \cup =$
- (iii) $R = \{(a.(P + \tau.Q) + a.Q, a.(P + \tau.Q)), (P + \tau.Q, P + \tau.Q) \mid P \in \text{Proc}\} \cup =$

(α) Εφαρμογή των πιο πάνω ισοδυναμιών μαζις οδηγεί στο ζητούμενο ως εξής:

$$\begin{aligned} a.(P + \tau.\tau.P) &\approx a.(P + \tau.P) & (i) \\ &\approx a.\tau.P & (ii) \\ &\approx a.P & (i) \end{aligned}$$

(β) Εφαρμογή των πιο πάνω ισοδυναμιών μαζις οδηγεί στο ζητούμενο ως εξής:

$$\begin{aligned} \tau.(P + a.(Q + \tau.R)) &= \tau.(P + a.(Q + \tau.R)) + (P + a.(Q + \tau.R)) & (ii) \\ &= \tau.(P + a.(Q + \tau.R)) + (P + a.(Q + \tau.R) + a.R) & (iii) \\ &= \tau.(P + a.(Q + \tau.R)) + a.R & (ii) \end{aligned}$$

Ασκηση 3

$$User \stackrel{\text{def}}{=} p.incritical.outcritical.\bar{v}.User$$

$$Dijkstra \stackrel{\text{def}}{=} \bar{p}.v.Dijkstra$$

$$System \stackrel{\text{def}}{=} (User \mid User \mid User \mid Dijkstra) \setminus \{p, v\}$$

Ο έλεγχος για αμοιβαίο αποκλεισμό γίνεται με έλεγχο ύπαρξης ασθενούς ισοδυναμίας ανάμεσα στο System και την πιο κάτω διεργασία :

$$Spec \stackrel{\text{def}}{=} incritical.outcritical.Spec$$