

Algorithme de Lamport

Application à m producteurs / 1 consommateur

Contrôle du consommateur

Processus C :

Entier debcons, fincons, ifinprod ;
Booléen req_en_cours, sc_en_cours;

(debcons, fincons, ifinprod) \leftarrow (0, 0, 0) ;
(req_en_cours, sc_en_cours) \leftarrow (faux, faux) ;

Tant que

/ ACQUISITION */*

Soit \neg req_en_cours et Cons ? besoin_sc() Alors
 req_en_cours \leftarrow vrai

/ SECTION CRITIQUE */*

Soit req_en_cours et \neg sc_en_cours
 et debcons-ifinprod < 0 Alors
 debcons \leftarrow debcons + 1 ;
 Cons ! début_sc() ;
 sc_en_cours \leftarrow vrai

/ LIBERATION */*

Soit req_en_cours et sc_en_cours et Cons ? fin_sc() Alors
 fincons \leftarrow fincons + 1 ;
 k \leftarrow 1 ;
 Tant que k < n + 1 Faire
 P[k] !! maj(fincons) ;
 k \leftarrow k + 1 ;
 Fin Tant que
 sc_en_cours \leftarrow faux ;
 req_en_cours \leftarrow faux

/ réception de ifinprod */*

Soit P[j] ? maj(ifinprod) Alors
 rien

Fin Tant que Soit

Fin Processus

Contrôle du producteur n°i

Processus **P**[i :1..m] :

```
/* hl = heure locale
   he = heure externe (reçus dans une estampille) */
Entier hl, he, debprod, finprod, ifincons ;

/* tableau à m lignes (m = nombre de processus
   producteurs) d'éléments de type (type, date) */
Table<({req, rel, ack}, entier)> tab[1..m] ;

/* booléens pour modéliser l'état actuel du contrôleur */
Booléen req_en_cours, sc_en_cours ;

/* initialisation */
(hl, he, debprod, finprod) ← (0, 0, 0, 0);
tab[i:1..m] ← (rel, 0) ;
(req_en_cours, sc_en_cours) ← (faux, faux) ;

/* procédure permettant de diffuser à l'ensemble des
   autres contrôleurs un message msg (hl, i). Ce message
   est de type req ou rel. */
DIFFUSER (msg, hl, i) ;

/* procédure permettant de mettre à jour l'horloge locale
   hl d'une date he reçue via une estampille */
MAJ_H (hl, he) ;

/* renvoie l'identifiant du processus ayant la plus
   vieille date dans le tableau tab */
PLUS_VIEILLE_DATE(tab) ;
```

Tant que

/ réception d'un message de type req */*

Soit P[j] ? Req(he, j) Alors

```
    MAJ_H (hl, he) ;
    hl ← hl + 1 ;
    P[j] ! Ack(hl, i)
    tab[j] ← (req, he)
```

/ réception d'un message de type ack */*

Soit P[j] ? Ack(he, j) Alors

```
    MAJ_H (hl, he) ;
    /* mise à jour du tableau sauf si le message
       précédent de Pj est de type req */
    Si tab[j].type ≠ req Alors
        tab[j] ← (ack, he)
```

Fin Si

/ réception d'un message de type rel */*

Soit P[j] ? Rel(he, j) Alors

MAJ_H(hl, he) ;

tab[i] ← (rel, he) ;

/ mise à jour des compteurs debprod et finprod
car j a produit et a fini de produire */*

debprod ← debprod + 1 ;

finprod ← finprod + 1

/ ACQUISITION */*

Soit ¬ req_en_cours et Prod[i] ? besoin_sc() Alors

hl ← hl + 1 ;

req_en_cours ← vrai ;

DIFFUSER(P[{1..m}\{i}], Req(hl, i)) ;

tab[i] ← (req, hl)

/ SECTION CRITIQUE */*

Soit req_en_cours et ¬ sc_en_cours

et PLUS_VIEILLE_DATE(tab) = i

et debprod − ifincons < n Alors

debprod ← debprod + 1 ;

Prod[i] ! début_sc() ;

sc_en_cours ← vrai

/ LIBERATION */*

Soit req_en_cours et sc_en_cours

et Prod[i] ? fin_sc() Alors

finprod ← finprod + 1 ;

C !! màj(finprod) ;

sc_en_cours ← faux ;

hl ← hl + 1 ;

DIFFUSER(P[{1..m}\{i}], Rel(hl, i)) ;

tab[i] ← (rel, hl) ;

req_en_cours ← faux

/ réception de ifincons */*

Soit C ? màj(ifincons) Alors

rien

Fin Tant que Soit

Fin Processus