

———— Variables ————

$etat_i \in \{E, SC, S\}$. Initialisé à S .

h_i : entier initialisé à 0. C'est la dernière date connue de i et provenant des autres sites.

$last_i$: entier initialisé à 0. C'est la date de la dernière demande d'entrée en SC de i .

$differe_i$: ens. des sites dont l'envoi de la permission est retardée. Initialisé à \emptyset .

$attendu_i$: ens. des sites dont i attend la permission. Initialisé à \emptyset .

$priorite_i$: booléen qui est à vrai si i est prioritaire par rapport à la demande en cours de traitement.
Initialisé à faux.

———— Algorithmme ————

Sur demande d'entrée en section critique \rightarrow

$etat_i \leftarrow E$

$last_i \leftarrow h_i + 1$

$attendu_i \leftarrow$ tous les sites sauf i

for all $j \in attendu_i$ **do**

Envoyer $Dem(last_i, i)$ à j

Sur réception de $Dem(h', j)$ **de** $j \rightarrow$

$h_i \leftarrow \max(h_i, h')$

$priorite_i \leftarrow (etat_i = SC) \vee [(etat_i = E) \wedge (last_i, i) < (h', j)]$

if $priorite_i = vrai$ **then**

$differe_i \leftarrow differe_i \cup \{j\}$

else

Envoyer $Perm$ à j

Sur réception de $Perm$ **de** $j \rightarrow$

$attendu_i \leftarrow attendu_i \setminus \{j\}$

if $attendu_i = \emptyset$ **then**

$etat_i \leftarrow SC$

Sur sortie de section critique \rightarrow

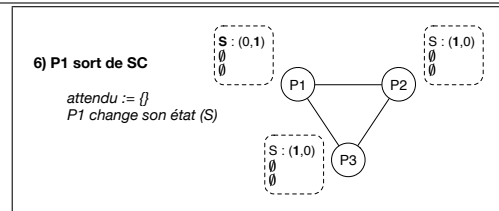
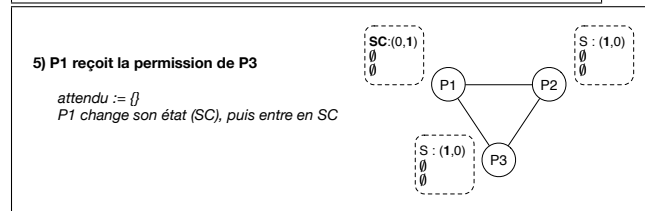
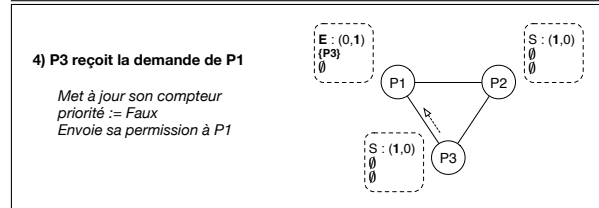
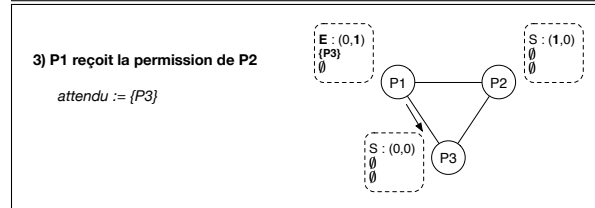
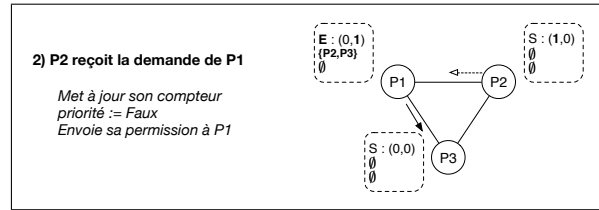
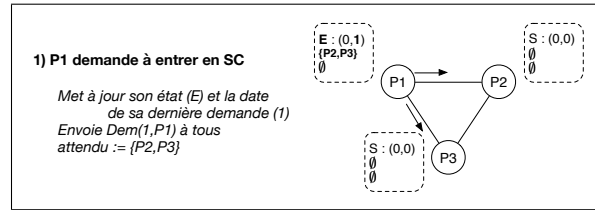
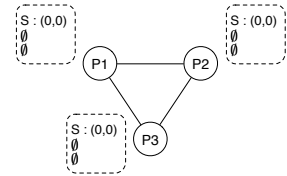
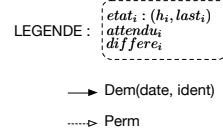
$etat_i \leftarrow S$

for all $j \in differe_i$ **do**

Envoyer $Perm$ à j

$differe_i \leftarrow \emptyset$

Exécution Simple : une seule demande



La suite : deux processus demandent quasi en même temps (à partir de la configuration en (6)).

