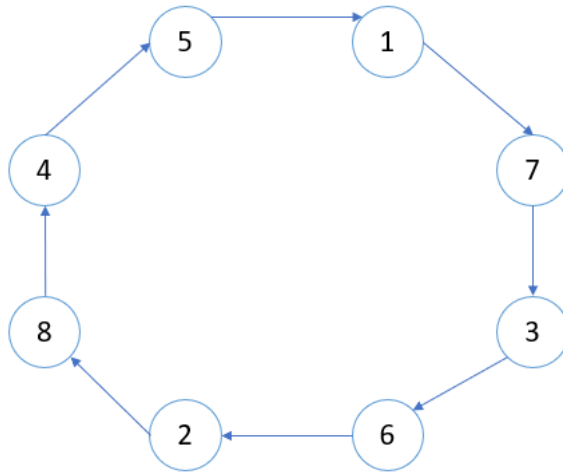


Election Peterson Dolov Rodeh Klawe

On suppose que tous les sites sont initiateurs.

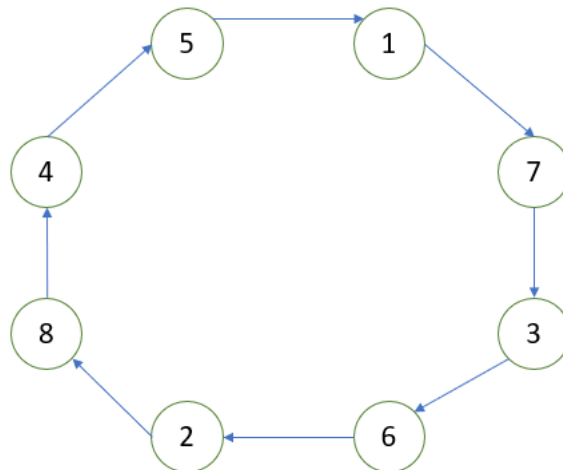
Pour dérouler cet algorithme il suffit d'utiliser le tableau suivant :



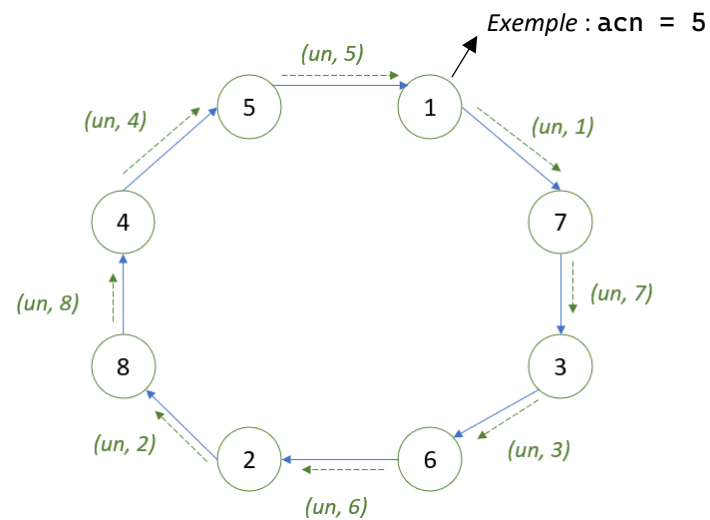
	<i>c</i>	<i>acn</i>	<i>win</i>	<i>state</i>	<i>q</i>
1	1	5	1	A P E	4
7	7 1	1 4	1	A P B	5 2
3	3	7	1	A P B	1
6	6 3 1	3 1 2	1	A P B	7 4 1
2	2	6	1	A P B	3
8	8 2	2 3	1	A P B	6 1
4	4	8	1	A P B	2
5	5 4 2	4 2 1	1	A B	8 3 2

Voici la représentation graphique :

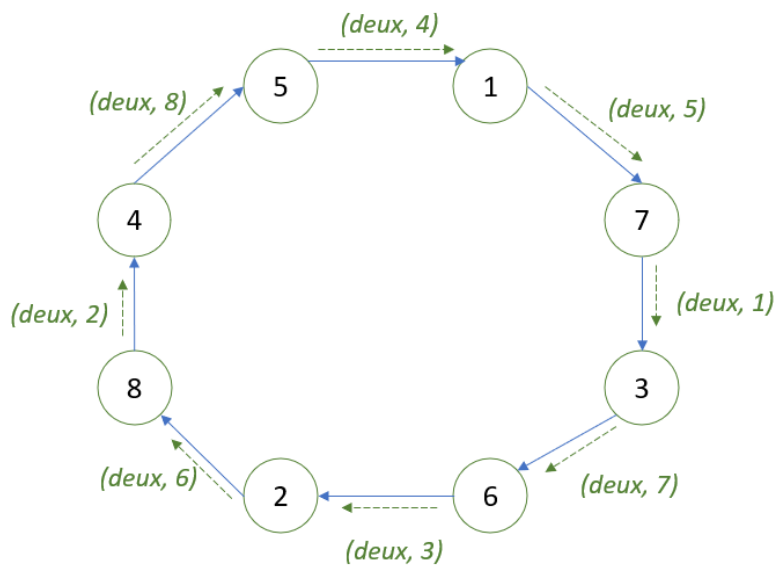
Tous les sites passent en **actif** car ils sont tous initiateurs :



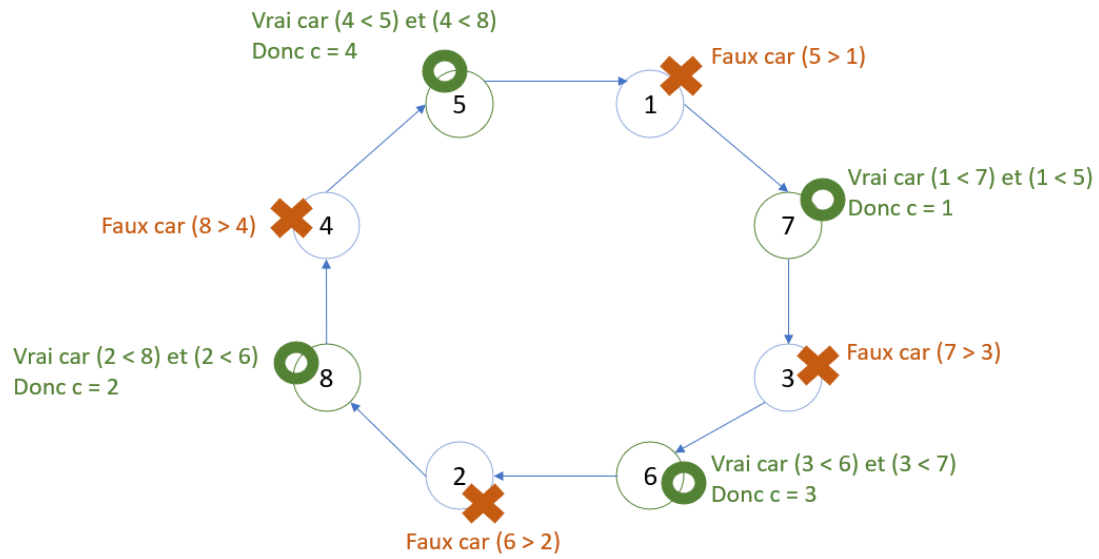
Chaque site envoie (un, c) et donc reçoit également un message (un, q) . La variable acn de chaque site prend pour valeur la valeur q contenu dans le message qu'il vient de recevoir :



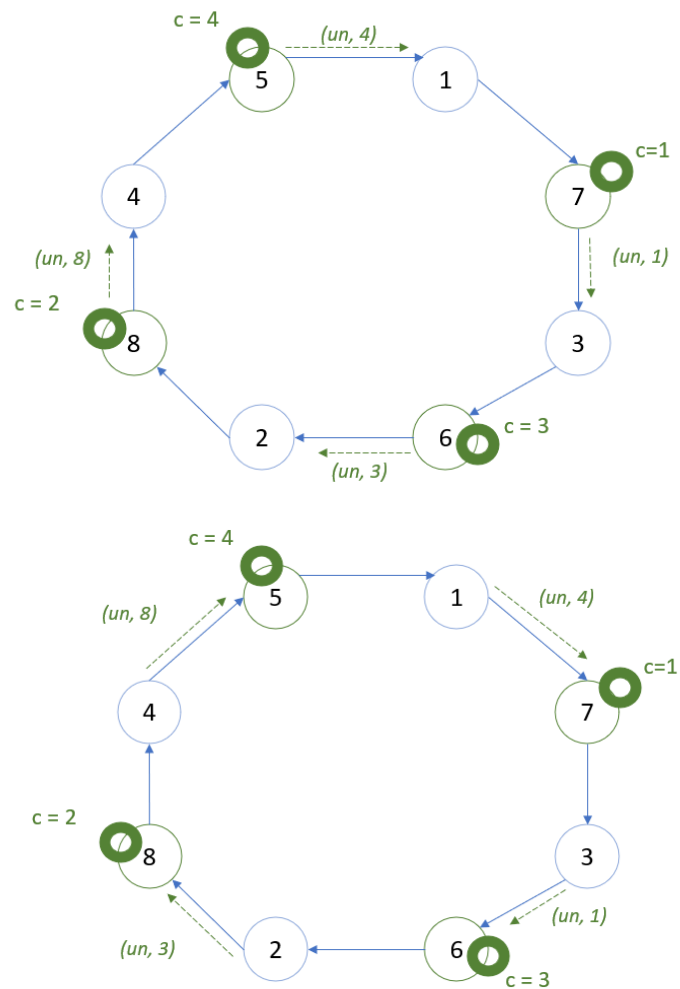
$acn \neq c$ chez tous les sites. On envoie donc le message $(deux, acn)$ et chaque site reçoit donc un message.

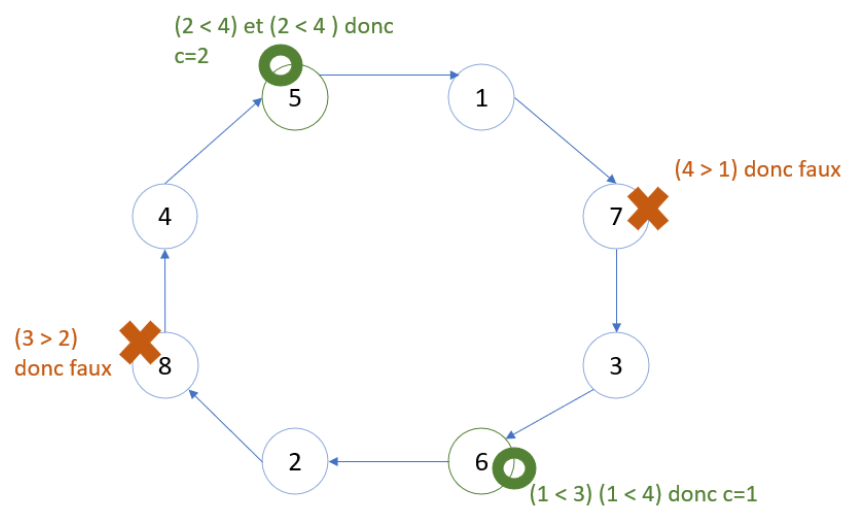
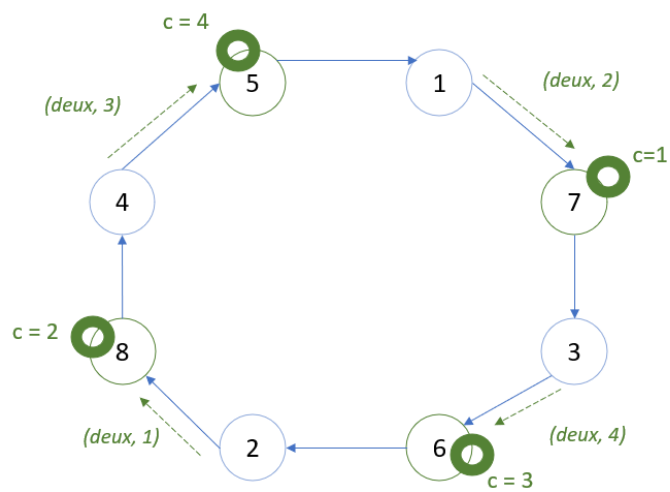
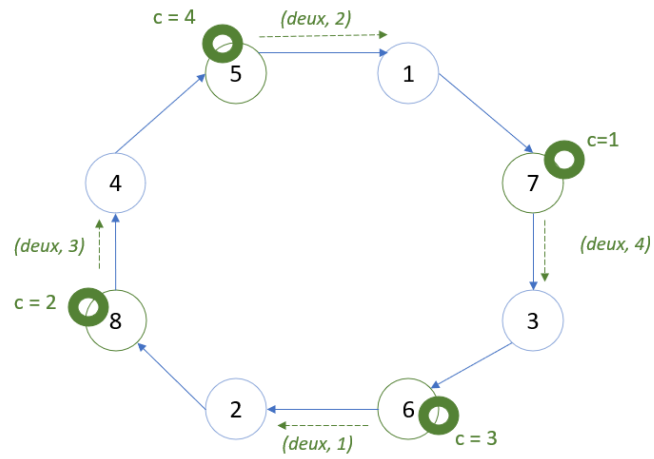


On vérifie la condition « $(acn > c)$ et $(acn < q)$ » sur chacun des sites :

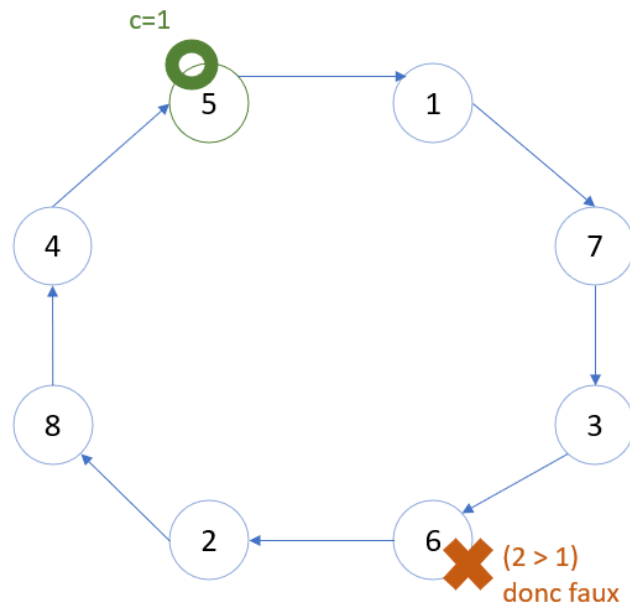


Les sites passifs vont faire circuler les messages tant qu'ils ne reçoivent pas un message étiqueté small.





On renvoie les messages de la même manière que précédemment, ce qui donne :



Le message $(un, 1)$ parcourt tous les sites. On arrive dans le cas $acn = c$. Par la suite le site 5 envoie un message $(small, acn)$ pour changer la valeur de win , $win=1$.

L'algorithme se termine.