

Node	Voisins	M_i	M_{ri}	M_{mi}
1	{2,3,4,5,6}	13	8	0
2	{1,3,4,5,6,14}	5	0	1
3	{1,2,4,5,6,11}	12	6	0
4	{1,2,3,5,6}	4	0	1
5	{1,2,3,4,6}	1	0	4
6	{1,2,3,4,5,7}	1	0	5
7	{6,8,9,10}	2	0	2
8	{7,9}	3	1	0
9	{7,8,10}	10	7	0
10	{7,9}	3	1	0
11	{3,12,13}	1	0	2
12	{11}	2	1	0
13	{11}	2	1	0
14	{2}	1	0	0

les nœuds en manque de mémoire sont les nœuds : 2,4,5,6,7 et 11

Mémoire virtuel et IN_i

- Nœud 2

$$IN_2 = 1$$

M_{r1}	M_{r3}
----------	----------

- Nœud 4

$$IN_4 = 1$$

M_{r1}	M_{r3}
----------	----------

- Nœud 5

$$IN_5 = 1$$

M_{r1}	M_{r3}
----------	----------

- Nœud 6

$$IN_6 = 1$$

M_{r1}	M_{r3}
----------	----------

- Nœud 7

$$IN_7 = 9$$

M_{r9}	M_{r10}	M_{r8}
----------	-----------	----------

- Nœud 2

$$IN_{11} = 3$$

M_{r3}	M_{r13}	M_{r12}
----------	-----------	-----------

Pour le nœud 2 :

$$M_{m2} = 1, L_2 = \{1,3,4,5,6,14\}$$

le nœud 2 a trois voisins en manque de mémoire a savoir les nœuds 4,5,6 ;

$$IN_2 = IN_4 = IN_5 = IN_6 = 1.$$

le nœud 2 est en conflit avec ses 3 voisins.

La mémoire nécessaire maximal du voisinage de 2 est celle du nœud 6 qui vaut 5.

$\max(M_{mk}) = 5 = M_{m6}$. Le nœud 2 ne peut pas encore effectuer son traitement.

Pour le nœud 4.

$$M_{m4} = 1, L_4 = \{1,2,3,5,6\}$$

le nœud 4 a trois voisins en manque de mémoire a savoir les nœuds 2,5,6 ;

$$IN_2 = IN_4 = IN_5 = IN_6 = 1.$$

le nœud 4 est en conflit avec ses 3 voisins.
 La mémoire nécessaire maximal du voisinage de 4 est celle du nœud 6 qui vaut 5.
 $\max(M_{mk}) = 5 = M_{m6}$. Le nœud 4 ne peut pas encore effectuer son traitement.

Pour le nœud 5 :

$M_{m5}=4$, $L_5=\{1,2,3,4,6\}$
 le nœud 5 a trois voisins en manque de mémoire à savoir les nœuds 2,4,6 ;
 $IN_2 = IN_4 = IN_5 = IN_6 = 1$.
 le nœud 5 est en conflit avec ses 3 voisins.
 La mémoire nécessaire maximal du voisinage de 5 est celle du nœud 6 qui vaut 5.
 $\max(M_{mk}) = 5 = M_{m6}$. Le nœud 5 ne peut pas encore effectuer son traitement.

Pour le nœud 6 :

$M_{m6}=5$, $L_6=\{1,2,3,4,5,7\}$
 le nœud 6 a quatre voisins en manque de mémoire à savoir les nœuds 2,4,5,7 ;
 $IN_2 = IN_4 = IN_5 = IN_6 = 1$.
 le nœud 6 est en conflit avec 3 de ses voisins. Nœud 2,4 et 5
 La mémoire nécessaire maximal du voisinage de 6 est celle du nœud 6 qui vaut 5.
 $\max(M_{mk}) = 5 = M_{m6}$. Le nœud 6 a donc la priorité il va utiliser occuper 5T sur le nœud 1.
 donc $Mr1 = Mr1 - Mm6 = 8 - 5 = 3$;

Pour le nœud 7 :

$M_{m7}=7$, $L_7=\{6,8,9,10\}$
 le nœud 7 a un voisin qui est aussi en manque de mémoire il s'agit du nœud 6 :
 $IN_7 = 9$, $IN_6 = 1$. les deux ne sont pas en conflit le nœud 7 continue le calcul.

le nœud 7 va donc occuper 2T sur le nœud 9. $Mr9 = 5$

Pour le nœud 11 :

$M_{m11}=1$, $L_7=\{3,12,13\}$
 le nœud 11 n'a aucun nœud voisin en manque de mémoire
 le nœud 11 va donc occuper 2T sur le nœud 3. $Mr3 = 4$

Après cette phase de calcul, les nœuds 2,4 et 5 sont toujours en manque de mémoire.
 Les nœuds repartagent l'espace disponible à leur voisin en manque de mémoire.

- Nœud 2

$IN_2 = 3$

M_{r3}	M_{r1}
----------	----------

- Nœud 4

$IN_4 = 3$

M_{r3}	M_{r1}
----------	----------

- Nœud 5

$IN_5 = 3$

M_{r3}	M_{r1}
----------	----------

Pour le nœud 2 :

$M_{m2}=1$, $L_2=\{1,3,4,5,6,14\}$
 le nœud 2 a deux voisins en manque de mémoire à savoir les nœuds 4,5;
 $IN_2 = IN_4 = IN_5 = 3$.

le nœud 2 est en conflit avec ses 2 voisins.
 La mémoire nécessaire maximal du voisinage de 2 est celle du nœud 5 qui vaut 4.
 $\max(M_{mk}) = 4 = M_{m5}$. Le nœud 2 ne peut pas encore effectuer son traitement.

Pour le nœud 4.

$M_{m4} = 1$, $L_4 = \{1, 2, 3, 5, 6\}$
 le nœud 4 a deux voisins en manque de mémoire à savoir les nœuds 2, 5;
 $IN_2 = IN_4 = IN_5 = 3$.
 le nœud 4 est en conflit avec ses 2 voisins.
 La mémoire nécessaire maximal du voisinage de 4 est celle du nœud 5 qui vaut 4.
 $\max(M_{mk}) = 4 = M_{m5}$. Le nœud 4 ne peut pas encore effectuer son traitement.

Pour le nœud 5 :

$M_{m5} = 4$, $L_5 = \{1, 2, 3, 4, 6\}$
 le nœud 4 a deux voisins en manque de mémoire à savoir les nœuds 2, 4;
 $IN_2 = IN_4 = IN_5 = 3$.
 le nœud 5 est en conflit avec ses 2 voisins.
 La mémoire nécessaire maximal du voisinage de 5 est celle du nœud 5 qui vaut 4.
 $\max(M_{mk}) = 4 = M_{m5}$. Le nœud 5 a donc la priorité il va occuper 4T sur le nœud 3
 $Mr3 = 0$.

Après cette phase de calcul, les nœuds 2, 4 sont toujours en manque de mémoire.
 Les nœuds repartagent l'espace disponible à leur voisins en manque de mémoire.

- Nœud 2

$IN_2 = 1$

M_{r1}

- Nœud 4

$IN_4 = 1$

M_{r1}

Pour le nœud 2 :

$M_{m2} = 1$, $L_2 = \{1, 3, 4, 5, 6, 14\}$
 le nœud 2 a un voisin en manque de mémoire à savoir le nœud 4
 $IN_2 = IN_4 = 1$.
 le nœud 2 est en conflit avec son 4.
 La mémoire manquante maximal du voisinage de 2 est 1T.
 $\max(M_{mk}) = 1 = M_{m2} = M_{m4}$. Les deux nœuds ont besoin de la même quantité de mémoire.
 Le nœud ayant le plus grand indice est le nœud 4.
 Le nœud 2 ne peut pas encore effectuer son traitement.

Pour le nœud 4:

$M_{m4} = 1$, $L_4 = \{1, 2, 3, 5, 6\}$
 le nœud 4 a un voisin en manque de mémoire à savoir le nœud 2
 $IN_2 = IN_4 = 1$.
 le nœud 4 est en conflit avec son voisin 4.
 La mémoire manquante maximal du voisinage de 4 est 1T.
 $\max(M_{mk}) = 1 = M_{m2} = M_{m4}$. Les deux nœuds ont besoin de la même quantité de mémoire.
 Le nœud ayant le plus grand indice est le nœud 4.
 donc le nœud 4 occupe 1T sur le nœud 1.

$Mr1 = 3 - 1 = 2$.

Après cette phase de calcul, le nœuds 2 est toujours en manque de mémoire.
Les nœud repartagent les espaces disponibles a leur voisins en manque de mémoire.

- Nœud 2

$$IN_2 = 1$$

M_{r1}

Pour le nœud 2 :

$$M_{m2} = 1, L_2 = \{1, 3, 4, 5, 6, 14\}$$

le nœud 2 n'a aucun voisin en manque de mémoire

donc le nœud 4 occupe 1T sur le nœud 1.