

Les threads et la synchronisation sous Linux et Windows

af

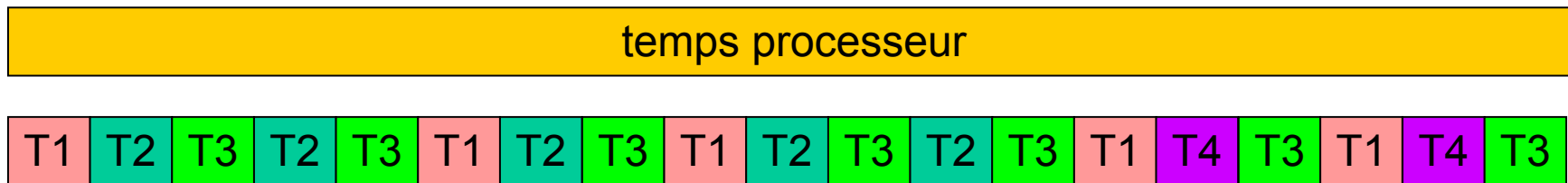
2006

Sommaire

- Rappels
- Définitions
- Création d'une thread
- Exemple industriel sans synchronisation.
- Une solution: Le verrou
- Exemple industriel avec synchronisation.
- Problème : Le verrou mortel
- Un autre outil de synchronisation
- Conclusion

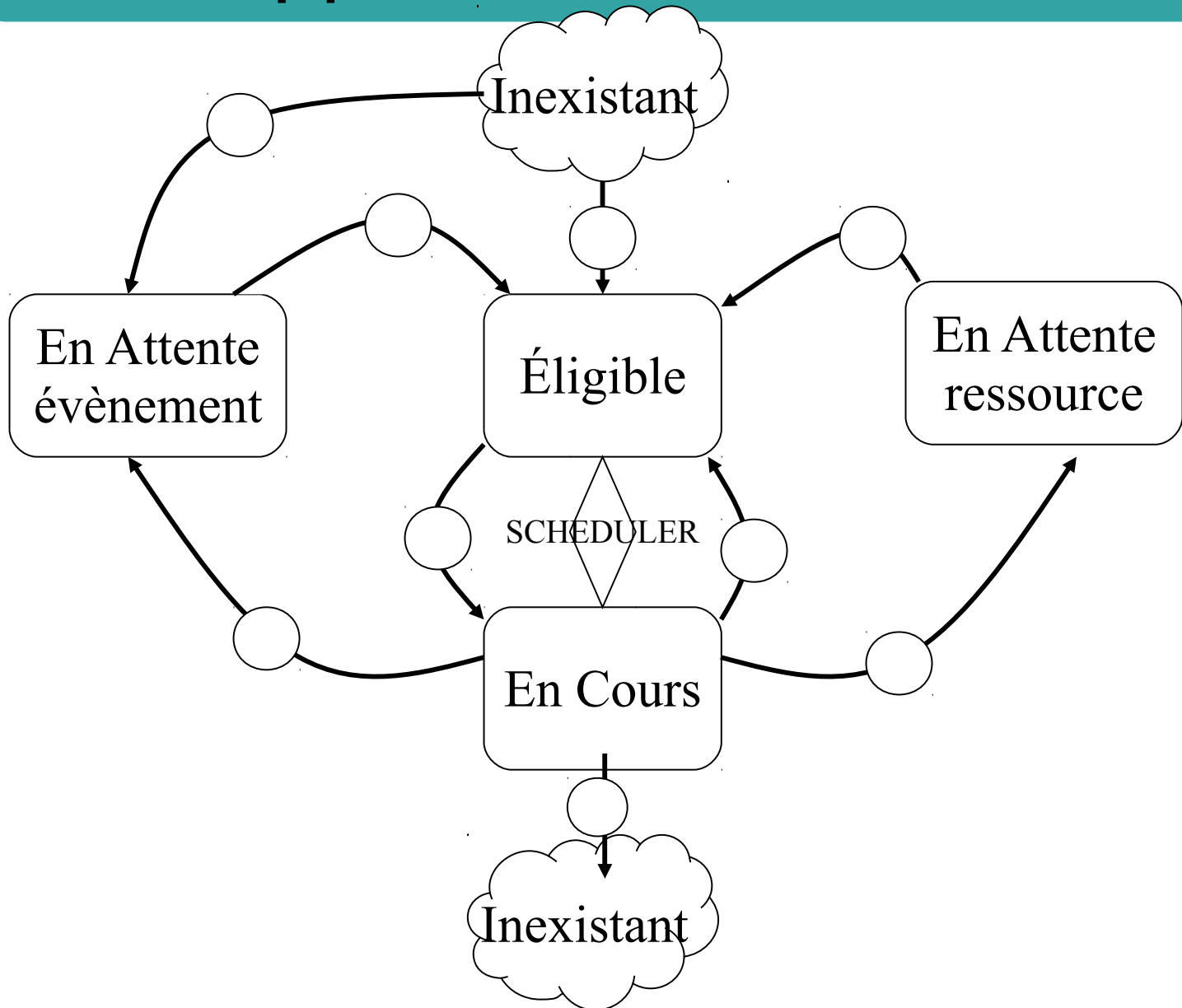
Rappels: Un OS Multitâche

- Partage du temps processeur entre les tâches ou processus.



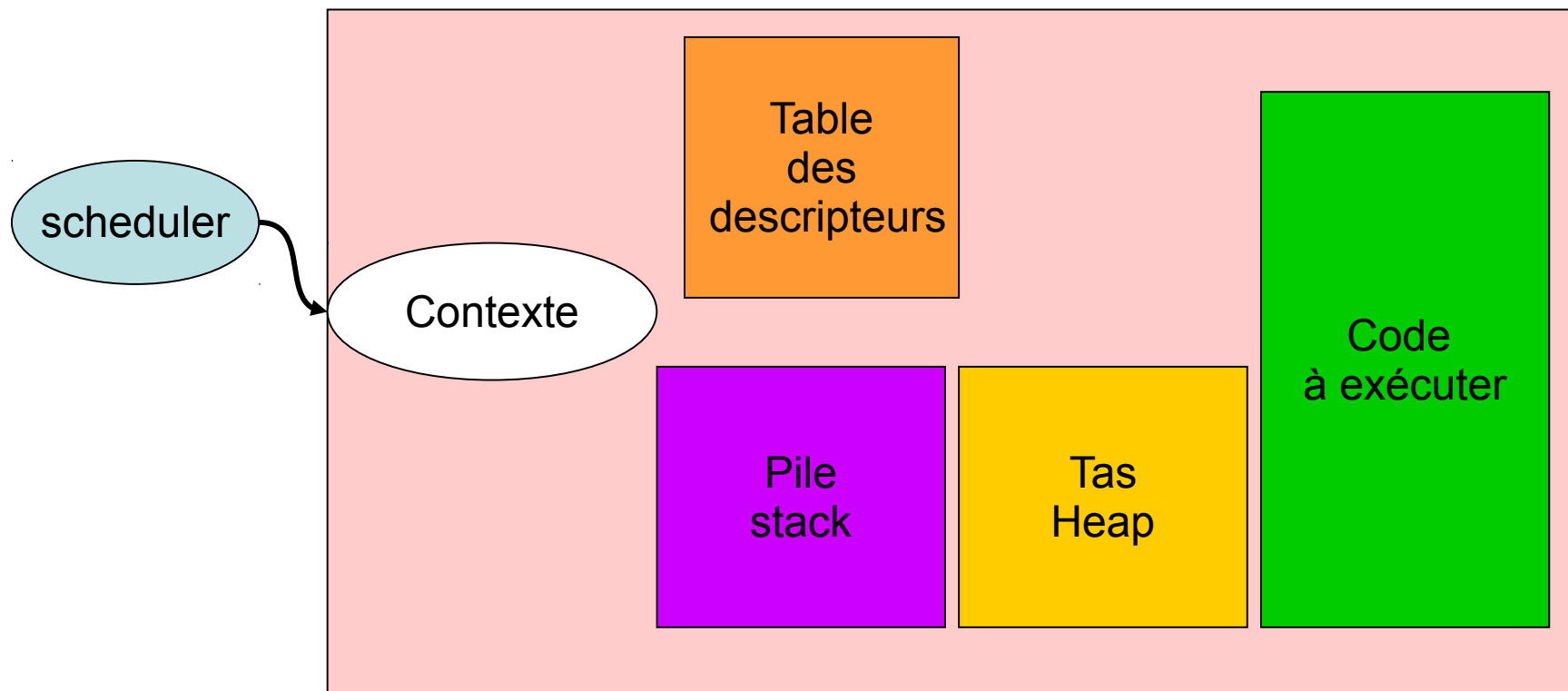
- Le scheduler choisit la tâche à exécuter suivant un algorithme d'ordonnancement.

Rappels: État des tâches



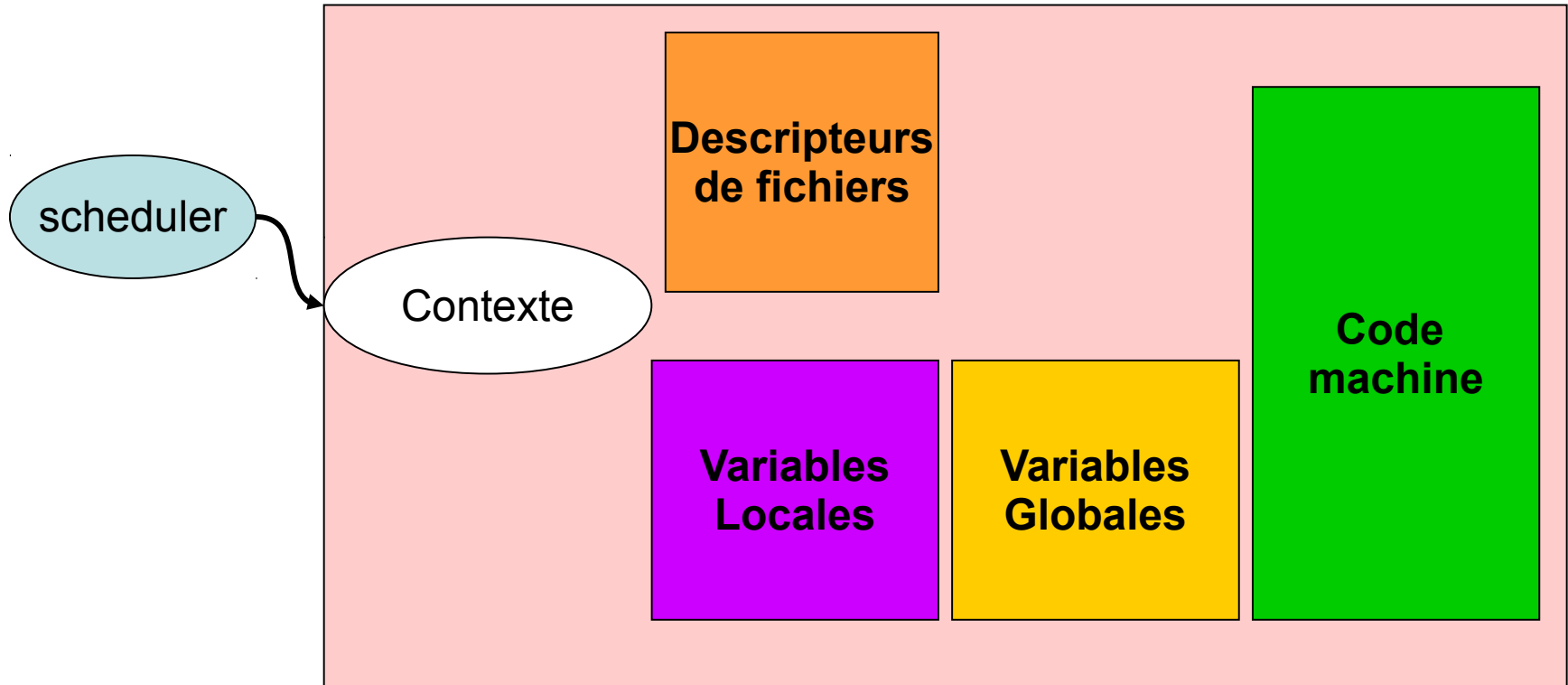
Rappels: Un processus

- Un processus est composé de:

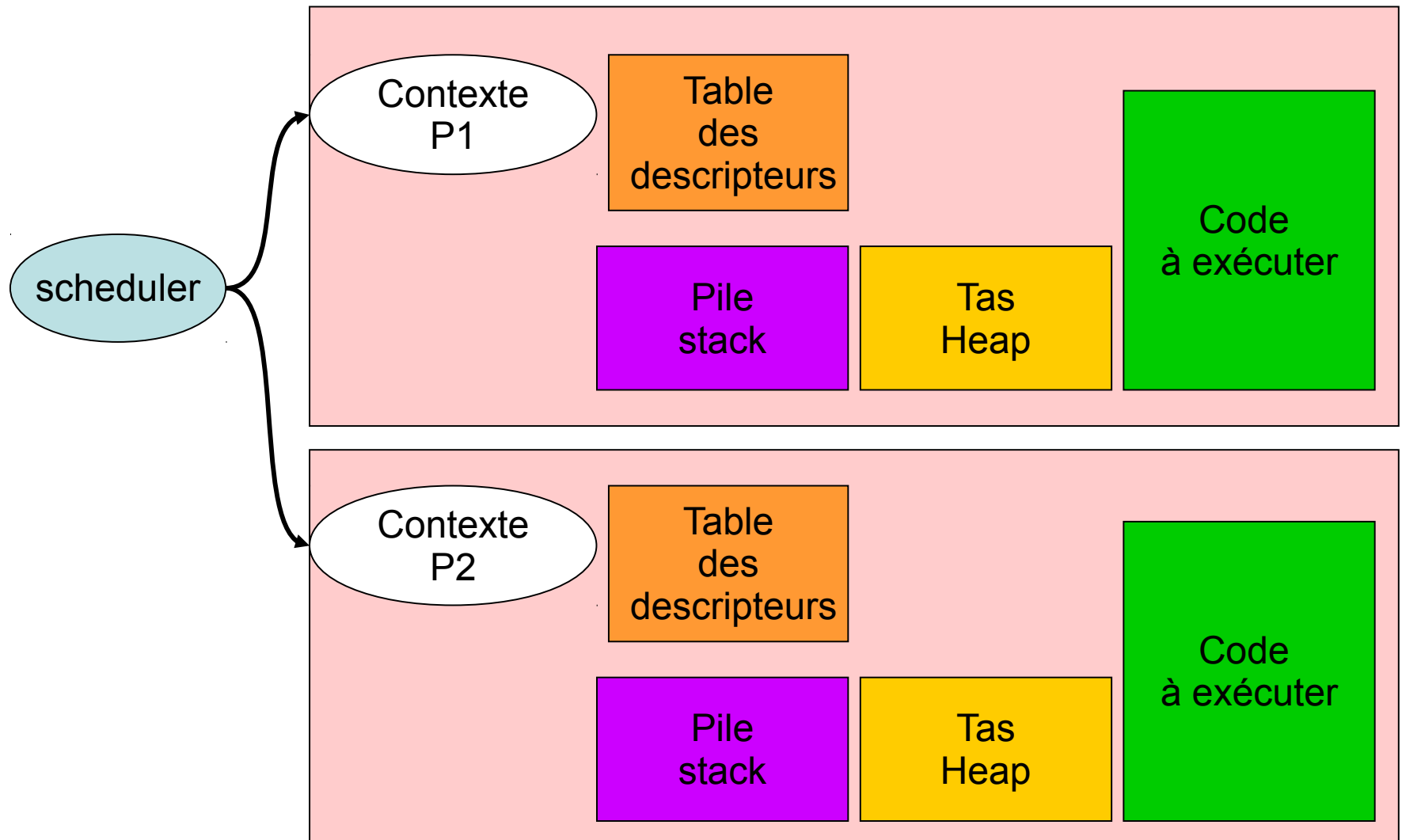


Rappels: Un processus

- Exemple



Rappels: Deux processus



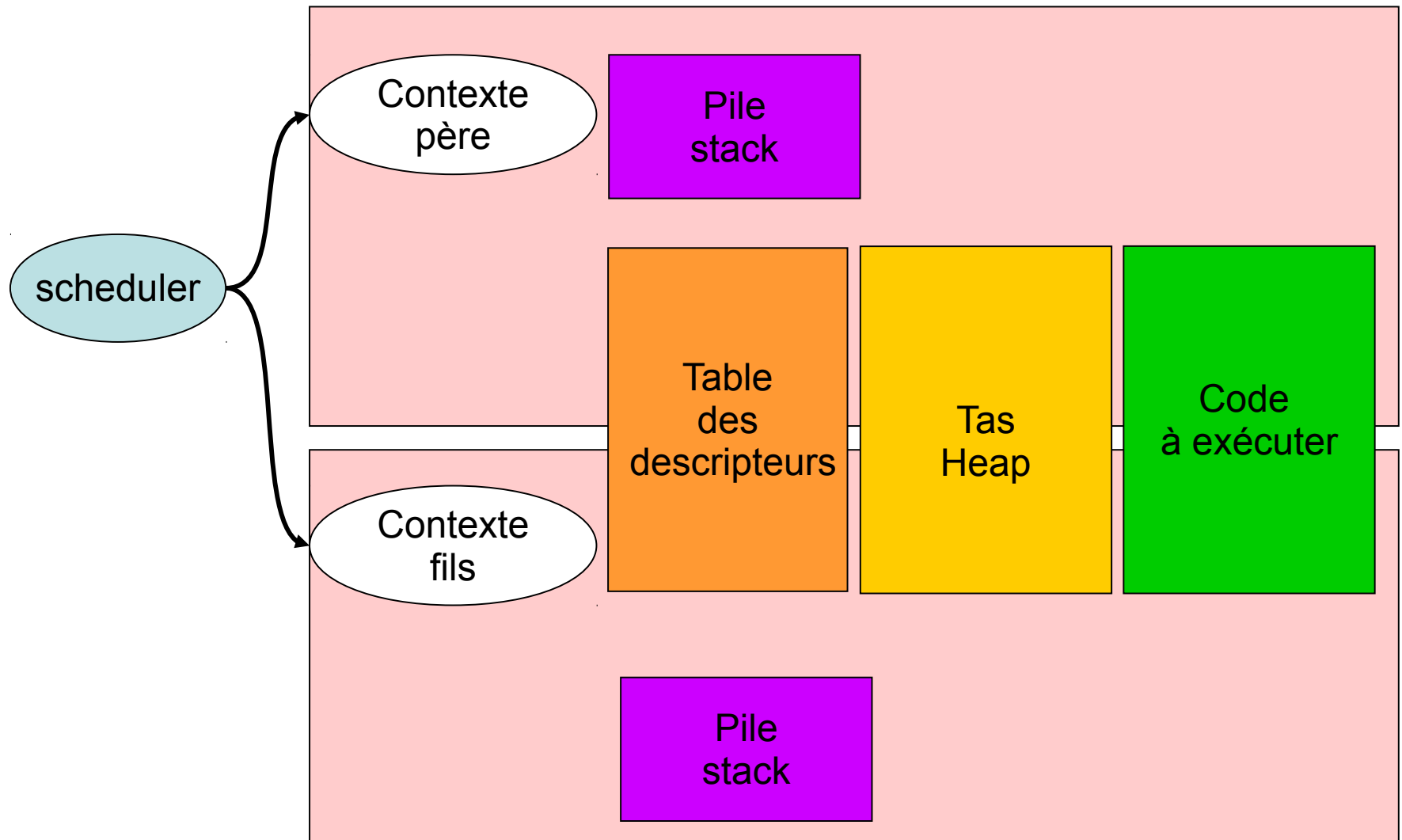
Les processus

- Une programmation utilisant plusieurs processus à quelques inconvénients:
 - Difficultés d'échanges de données entre processus
 - Moins d'outils de synchronisation
 - Lenteur : Changement de contexte long
- D'où l'utilité des threads

Définition: Un Thread

- Thread :
 - activité,
 - fil d'exécution,
 - *lightweight process (lwp)* ou processus léger
- Par la suite nous utiliserons le terme «thread » ou « processus léger »

Définition: Un Thread



Création de thread

- Les paramètres:
 - Un pointeur sur une fonction à exécuter.
 - Les arguments de la fonction.
 - Les attributs.
- Valeur de retour:
 - Un descripteur du thread fils.

Création de thread sous Linux

```
int pthread_create(  
    pthread_t *pth,  
    const pthread_attr_t *pattr,  
    void (*start)(void *),  
    void *arg  
);
```

Attributs : NULL = attributs par défaut

Caractéristiques d'ordonnancement

Attributs de copie de descripteur

Création de thread sous W32

Paramètres de la fonction CreateThread() :

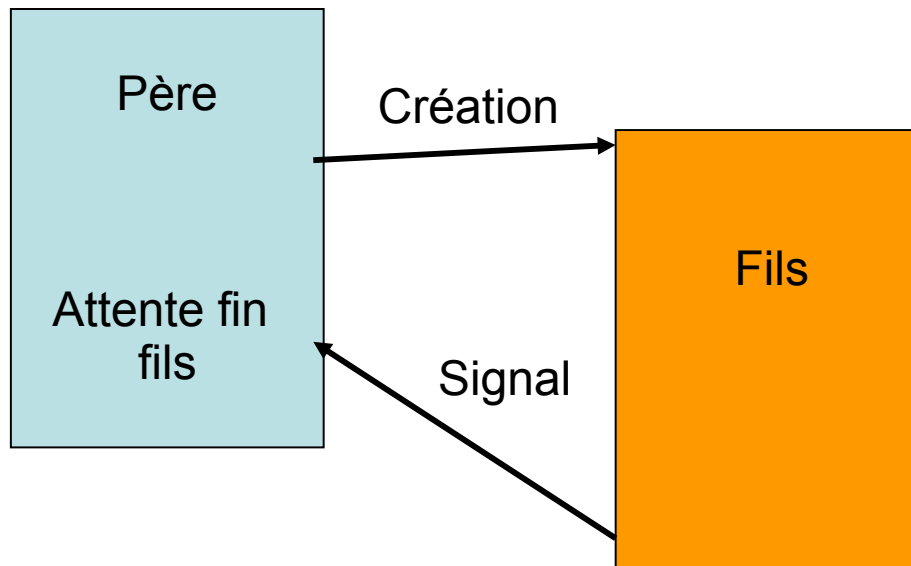
HANDLE CreateThread(

```
    LPSECURITY_ATTRIBUTES  
lpThreadAttributes,  
    DWORD    dwStackSize,  
    LPTHREAD_START_ROUTINE lpStartAddress,  
    LPVOID    lpParameter,  
    DWORD    dwCreationFlags,  
    LPDWORD   lpThreadId  
);
```

**CreateThread() retourne un HANDLE
(descripteur) si création réussie
sinon NULL (GetLastError())**

Attente de la fin du fils

- Le père doit attendre la fin du fils
- Lors de sa terminaison, le fils envoie un signal à son père



Les fonctions d'attente

- La fonction sous linux

```
int pthread_join(  
    pthread_t thread,  
    void **statusp );
```

- La fonction sous Windows

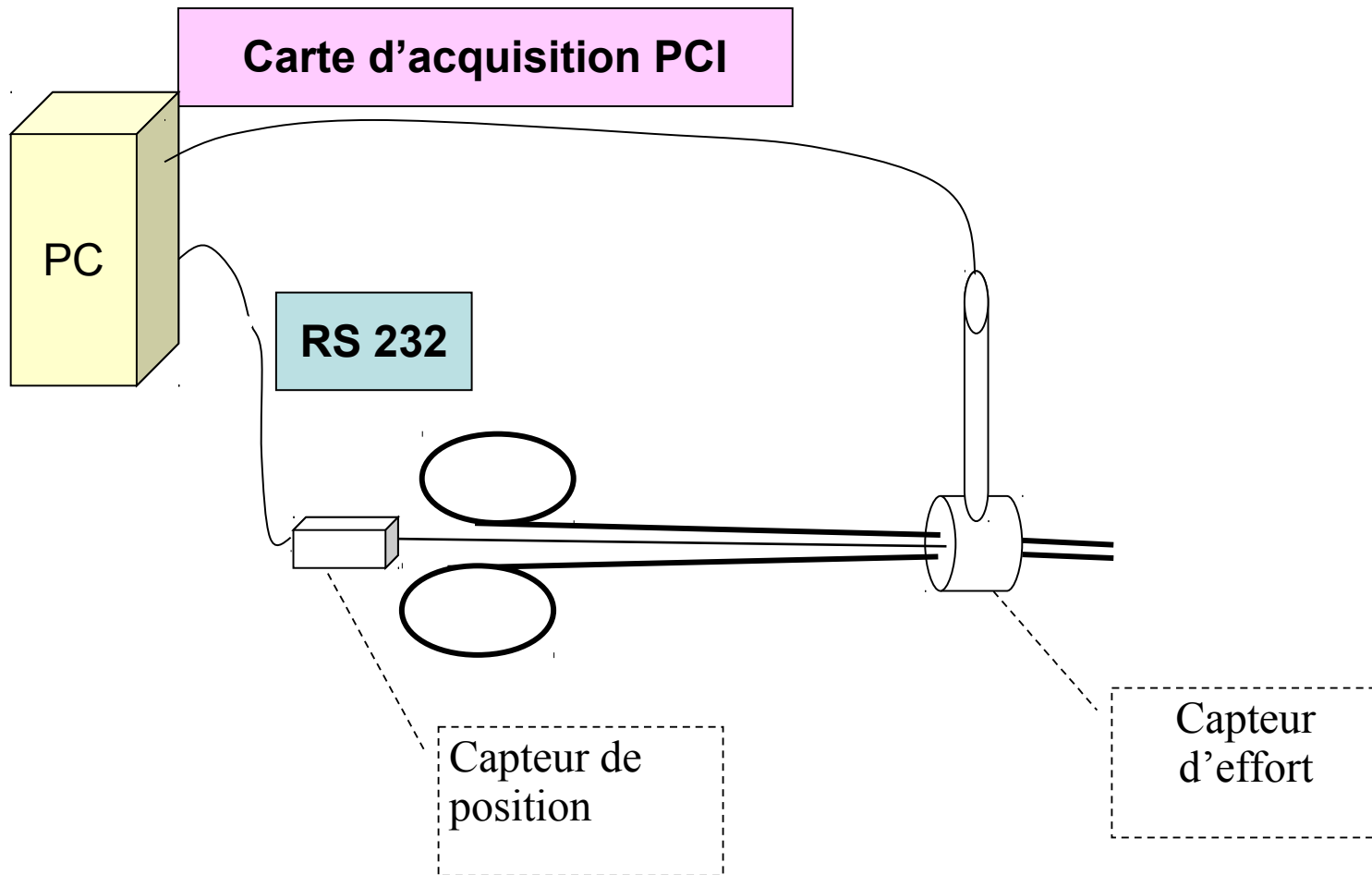
```
DWORD WaitForSingleObject(  
    HANDLE hHandle,  
    DWORD dwMilliseconds );
```

La Synchronisation

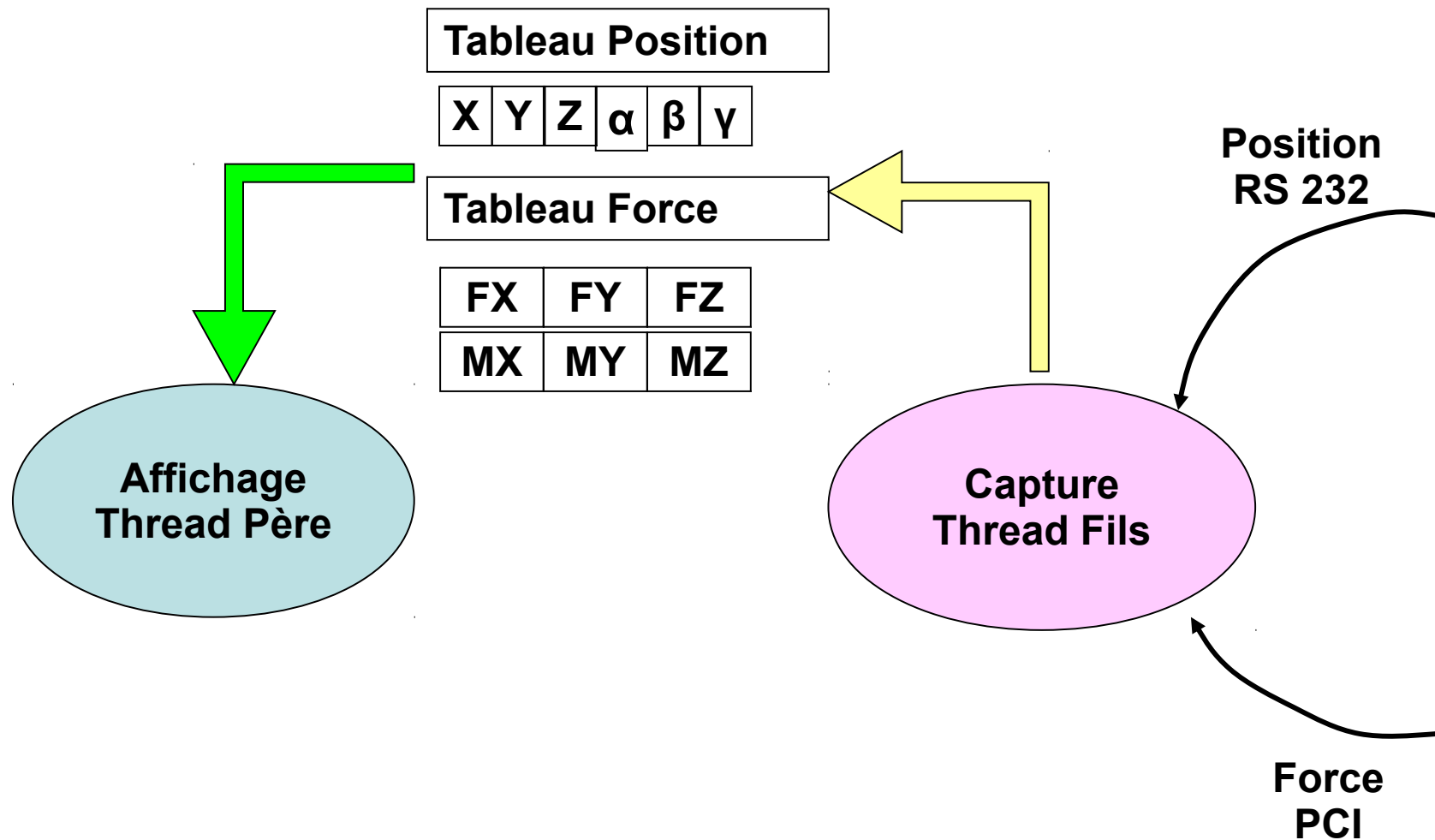
- Exemple industriel sans synchronisation.
- Une solution: Le verrou
- Exemple industriel avec synchronisation.
- Problème : Le verrou mortel
- Un autre outil de synchronisation.
- Conclusion

Exemple industriel (1)

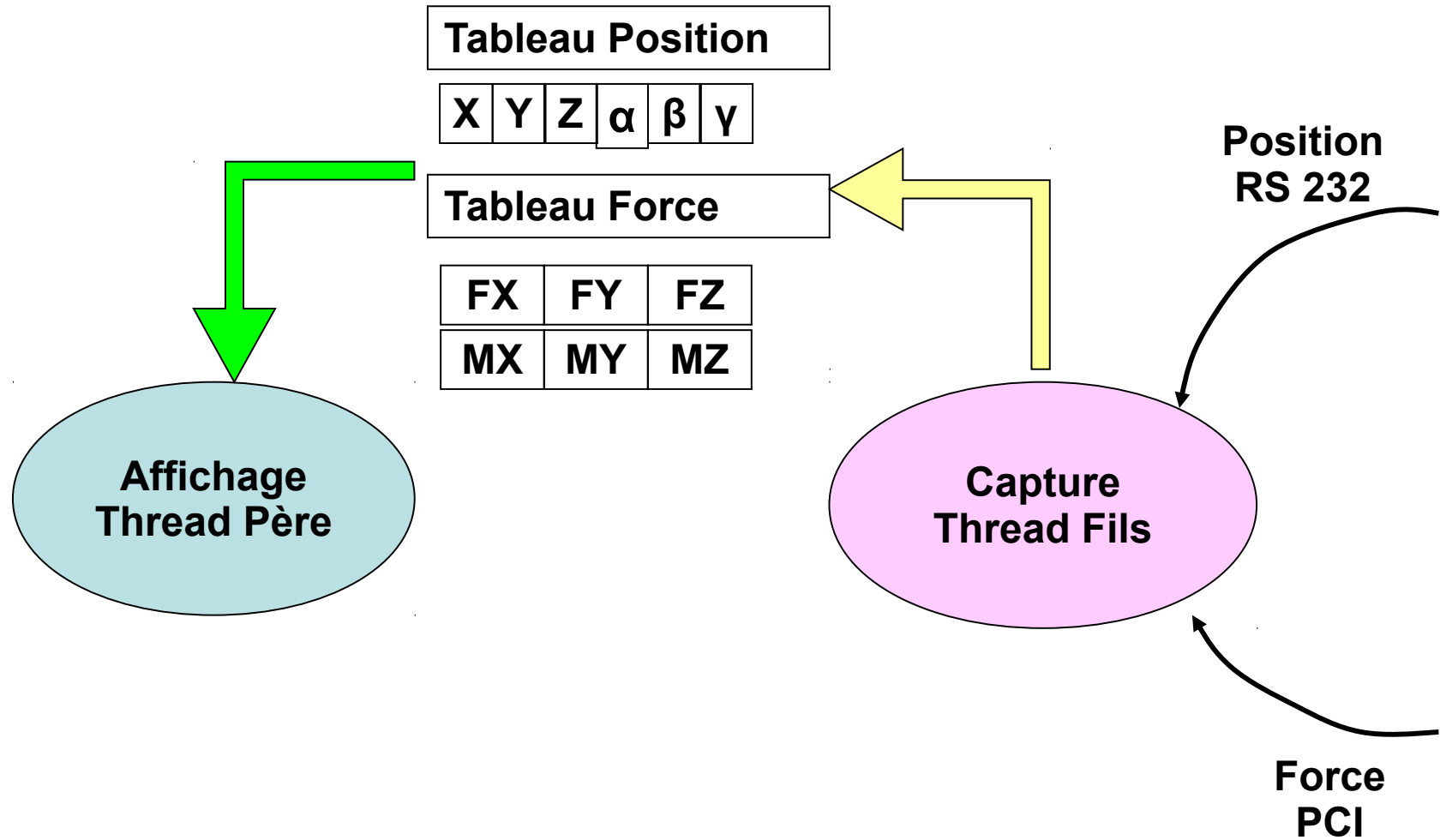
Capture de gestes chirurgicaux



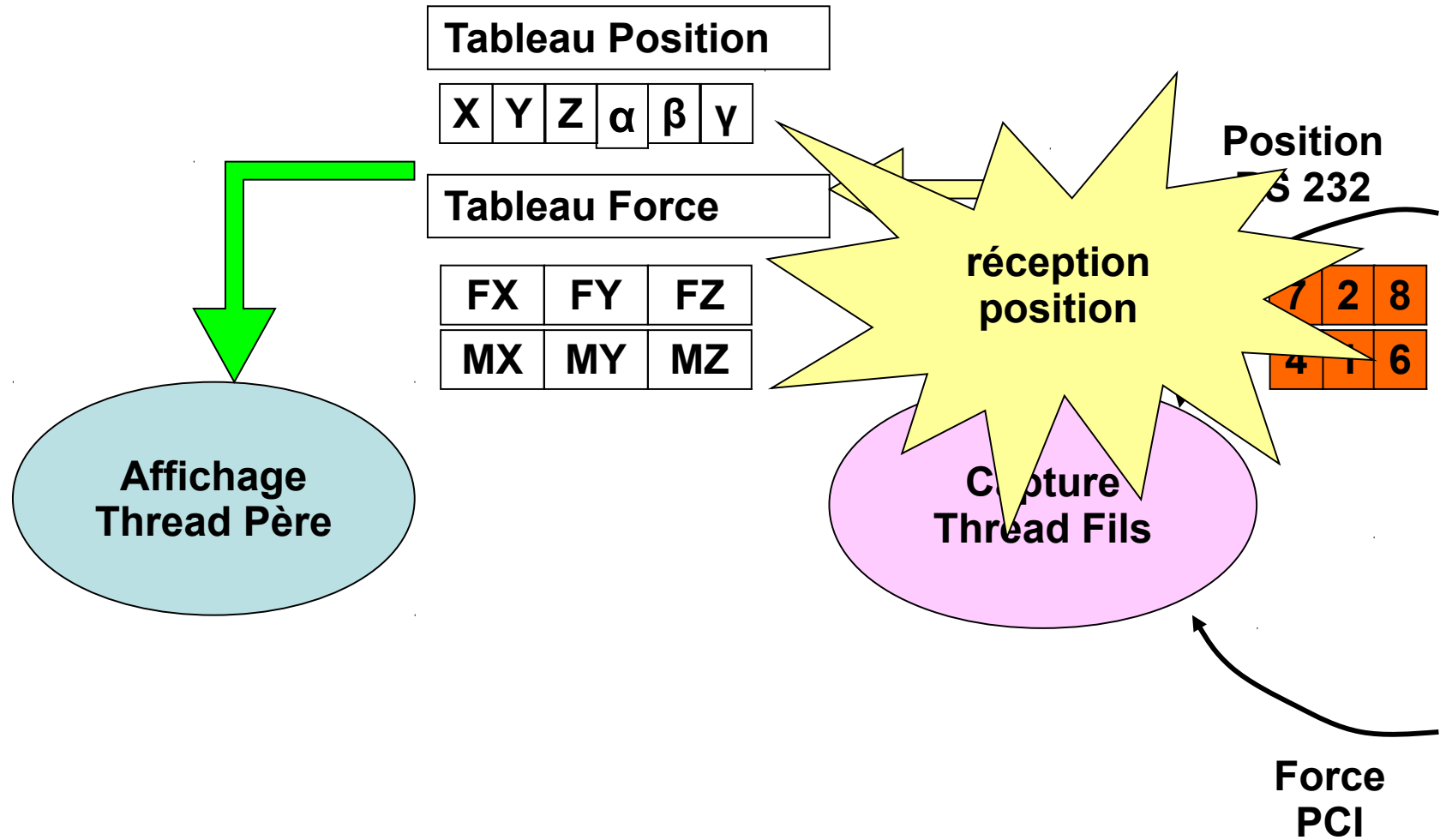
Exemple industriel (2)



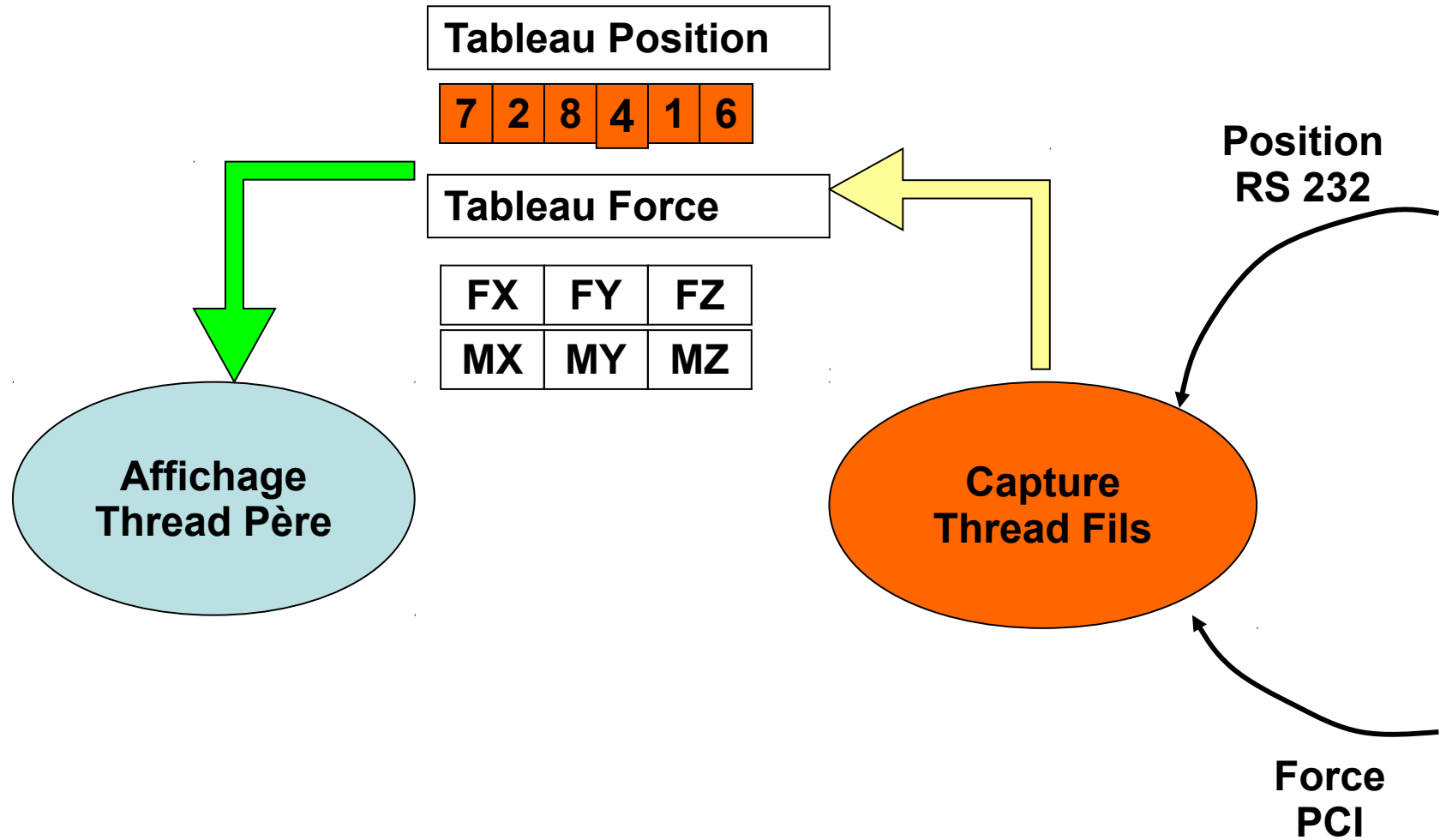
Exemple industriel (3) Sans synchro.



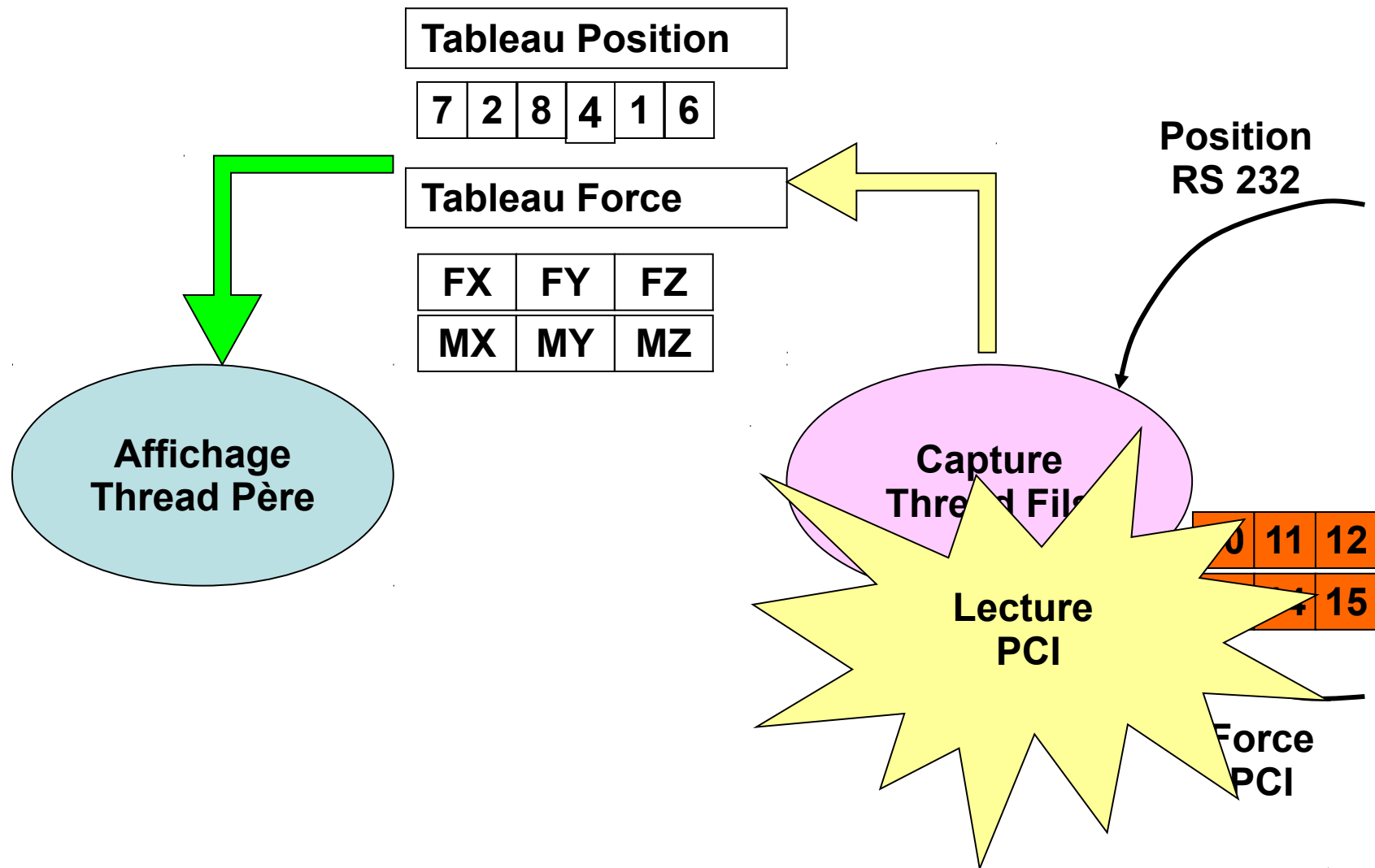
Exemple industriel (4) Sans synchro



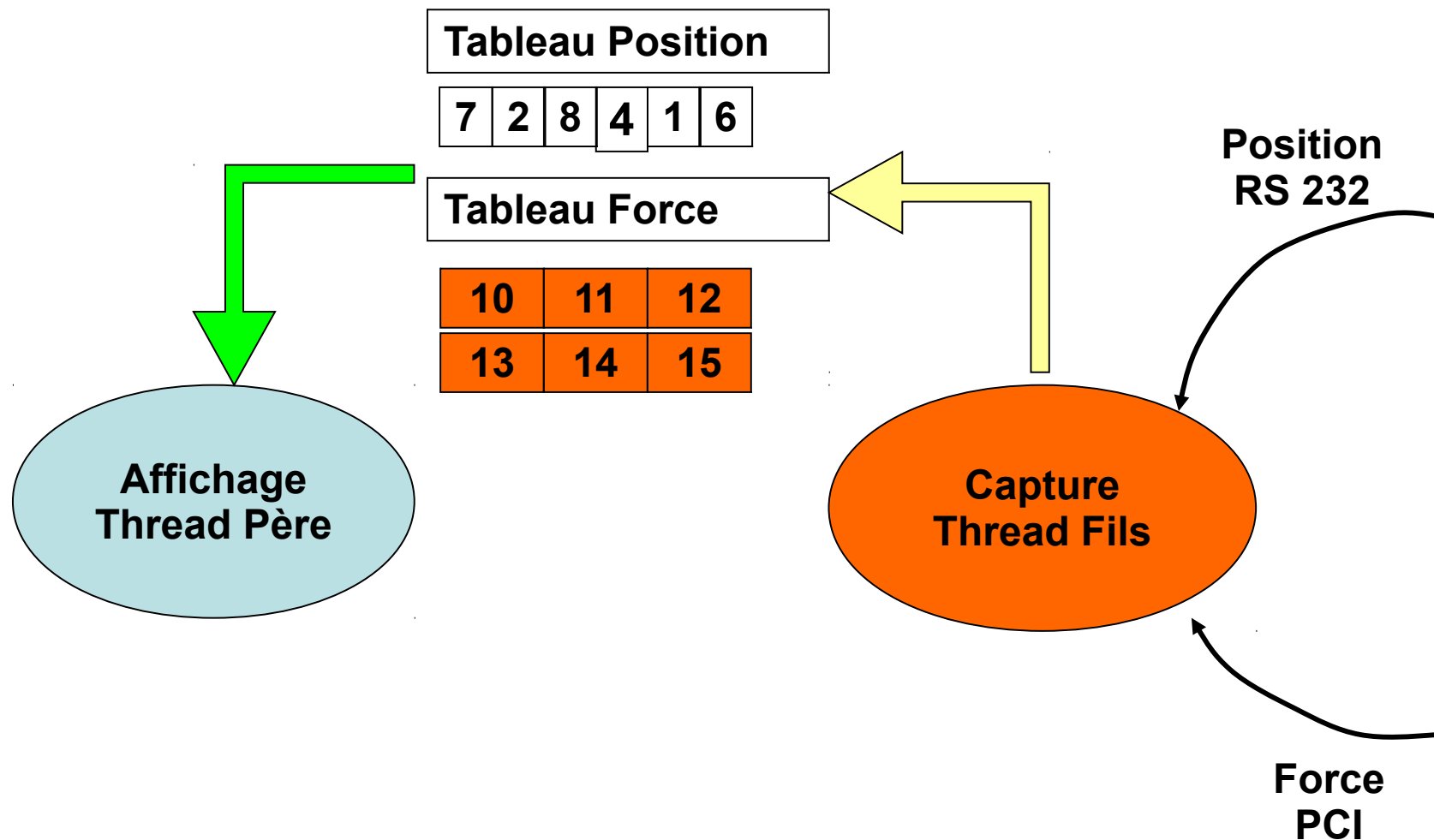
Exemple industriel (5) Sans synchro



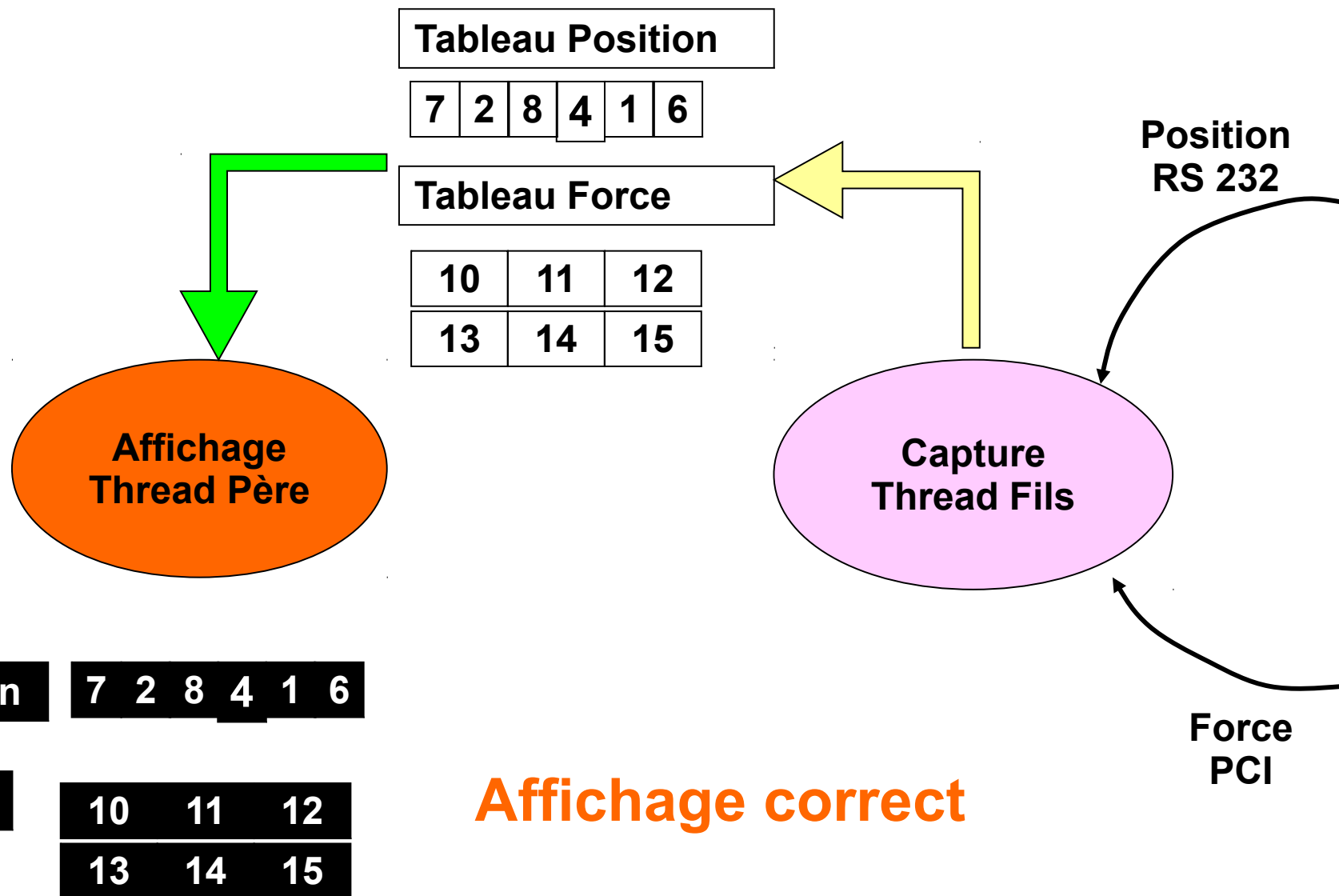
Exemple industriel (6) Sans synchro



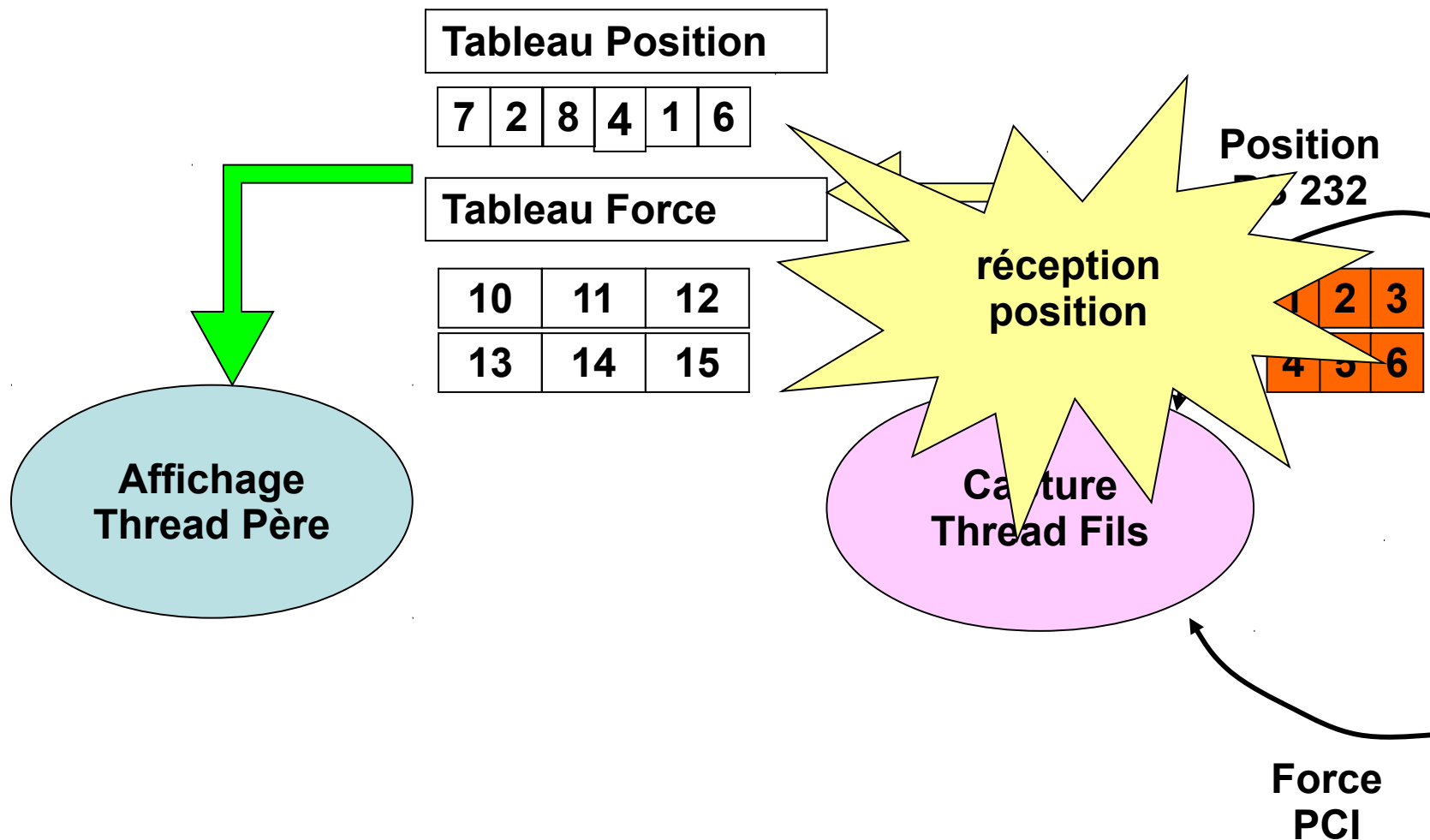
Exemple industriel (7) Sans synchro



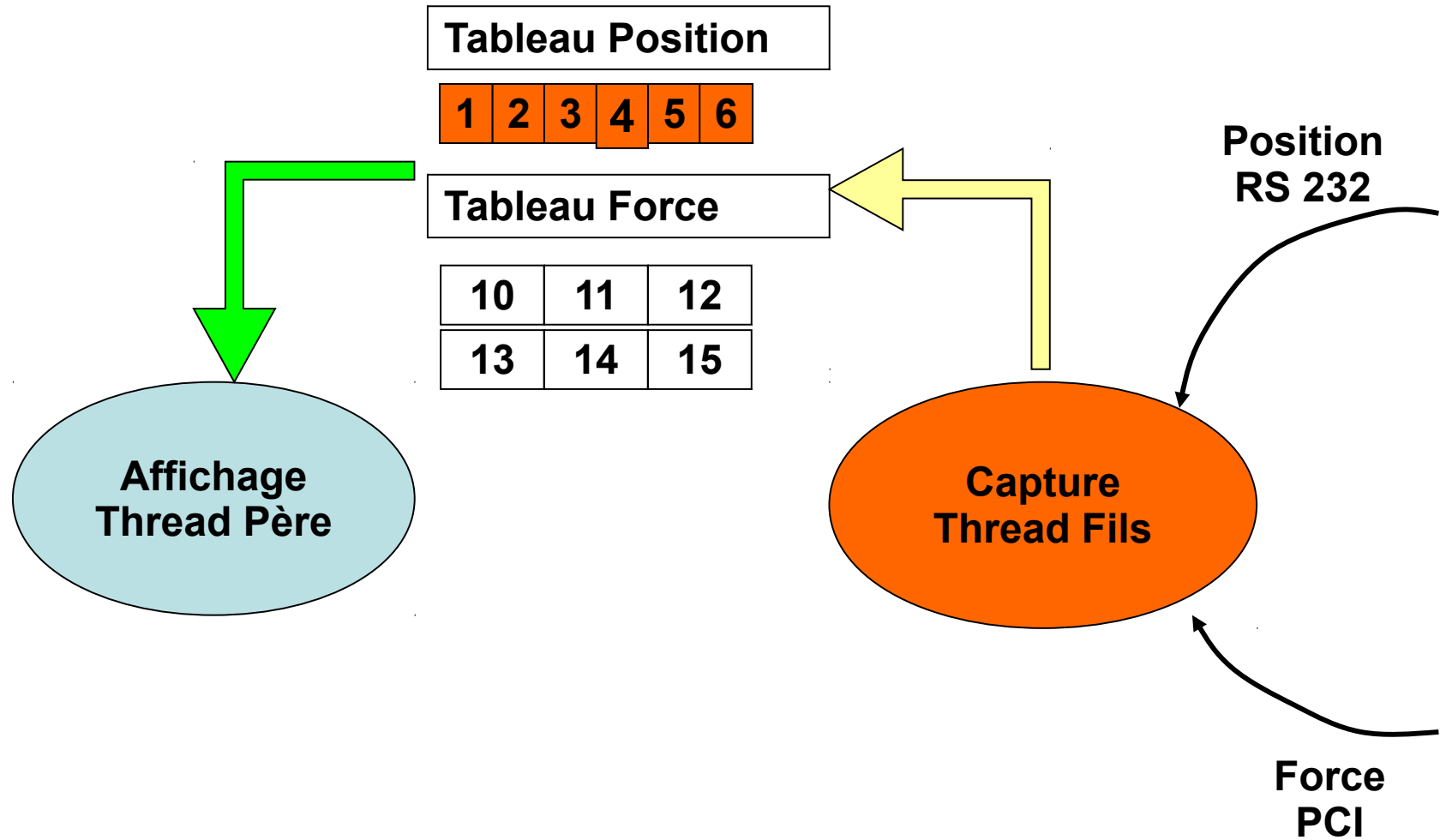
Exemple industriel (8) Sans synchro



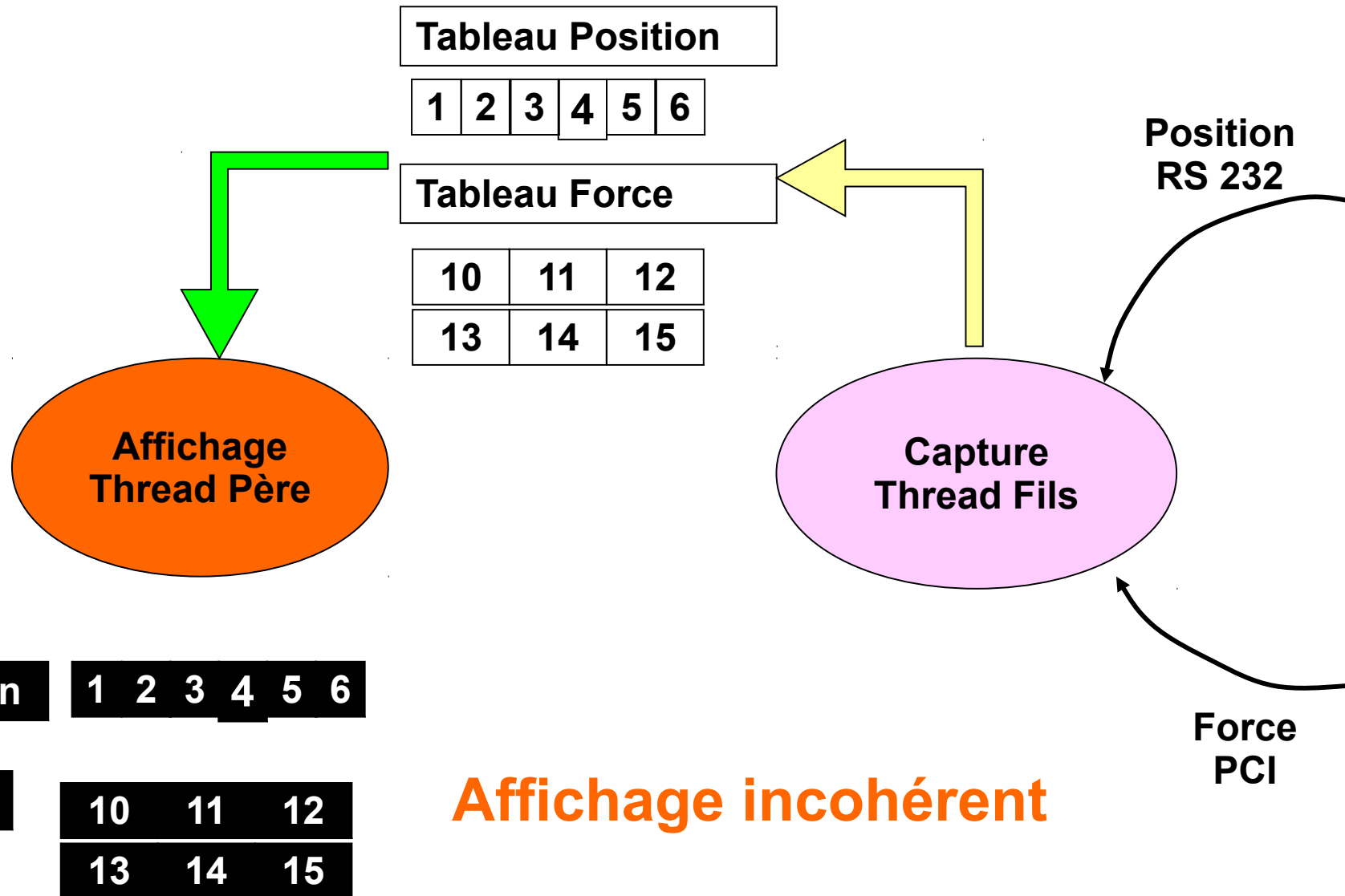
Exemple industriel (9) Sans synchro



Exemple industriel (10) Sans synchro



Exemple industriel (11) Sans synchro



Exemple industriel (12)

- Problème:
 - Pas de synchronisation entre les deux threads.
 - Affichage aléatoire.
- Besoin de synchronisation

La synchronisation

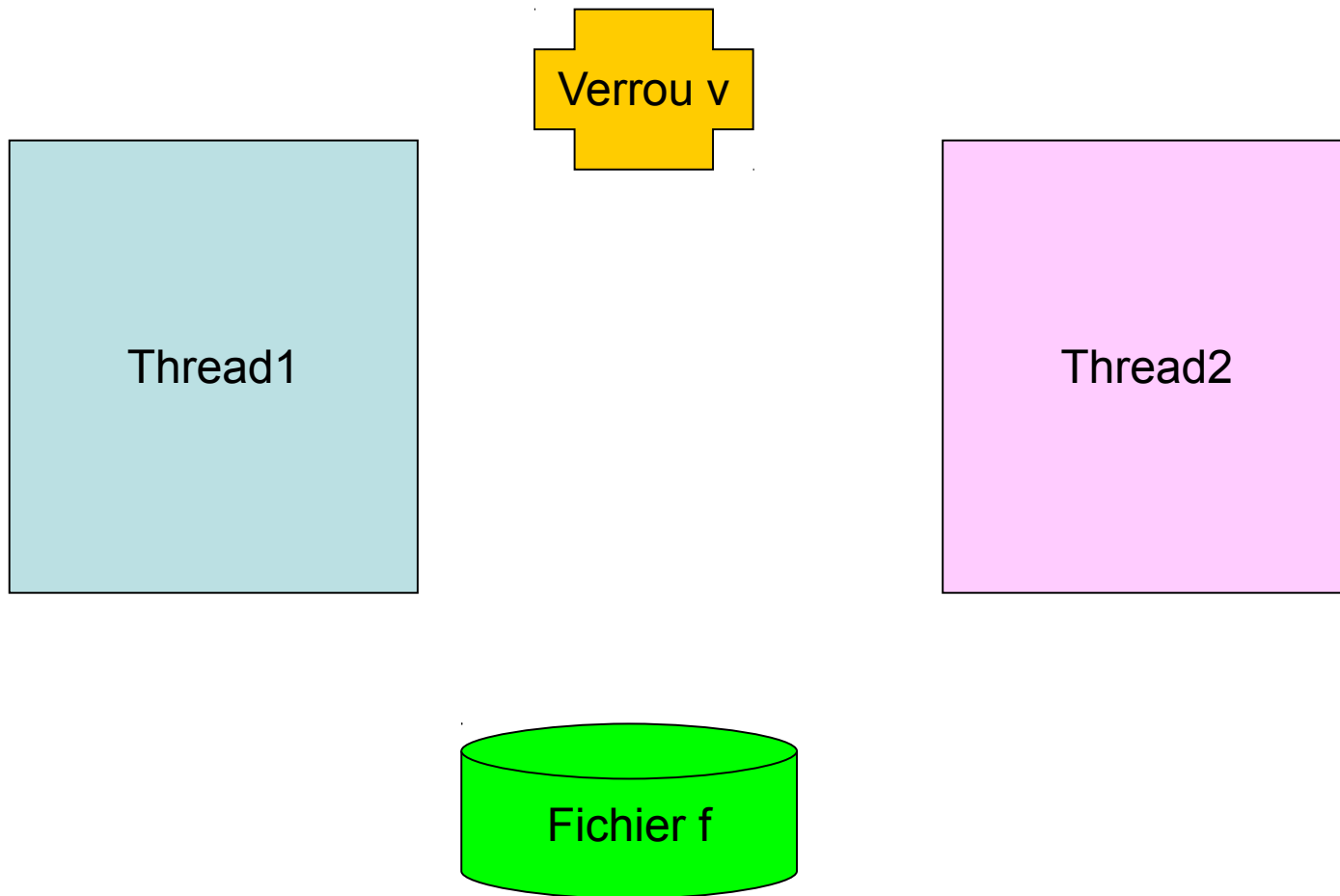
- Une solution :
 - Synchronisation par Verrou.

Les Verrous

- Le verrou va permettre de synchroniser l'accès à une ressource.
- Le verrou est un outil simple pour qu'une ressource ne soit pas utilisée en même temps par deux threads.
- le verrou doit être rendu par le thread qui l'a pris.

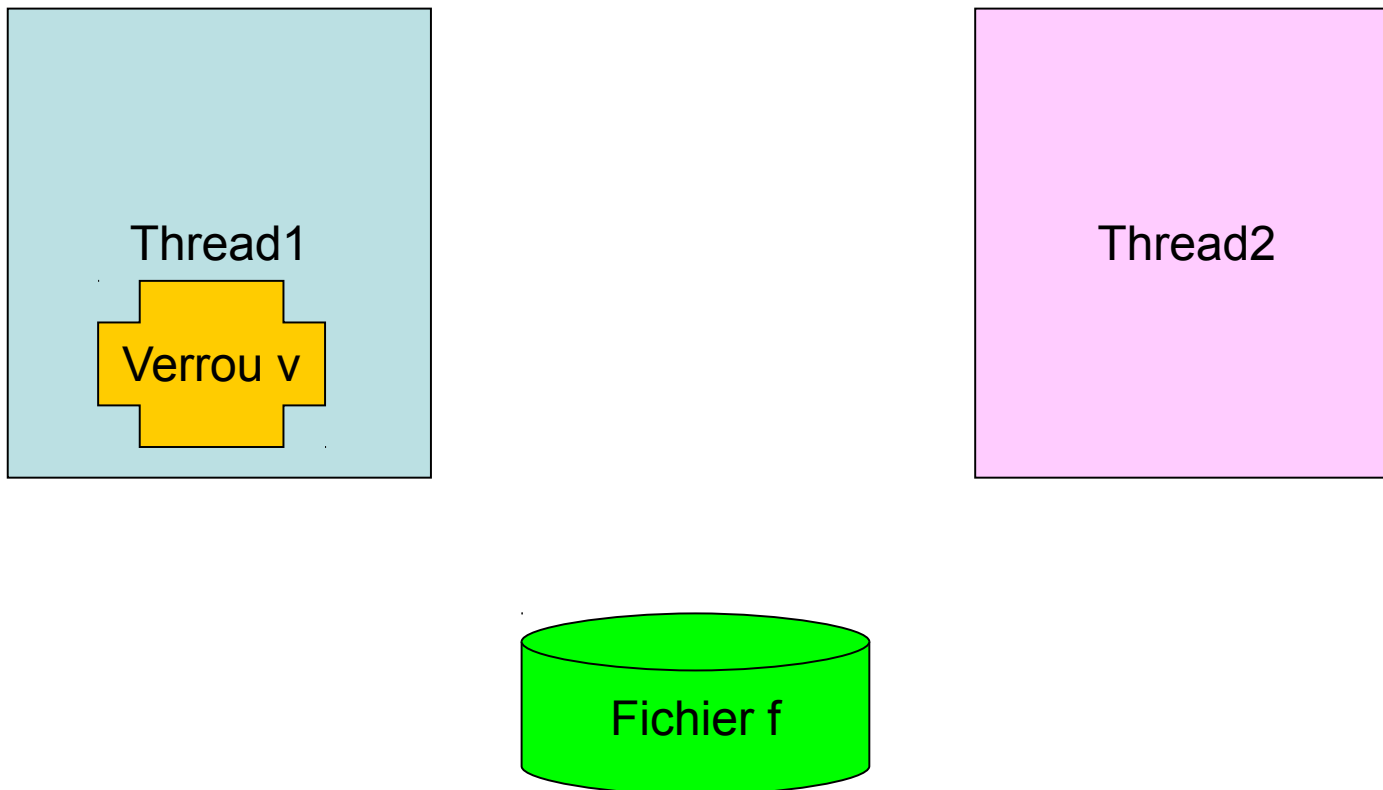
Les Verrous (1)

Le verrou v est associé à l'écriture dans le fichier f.



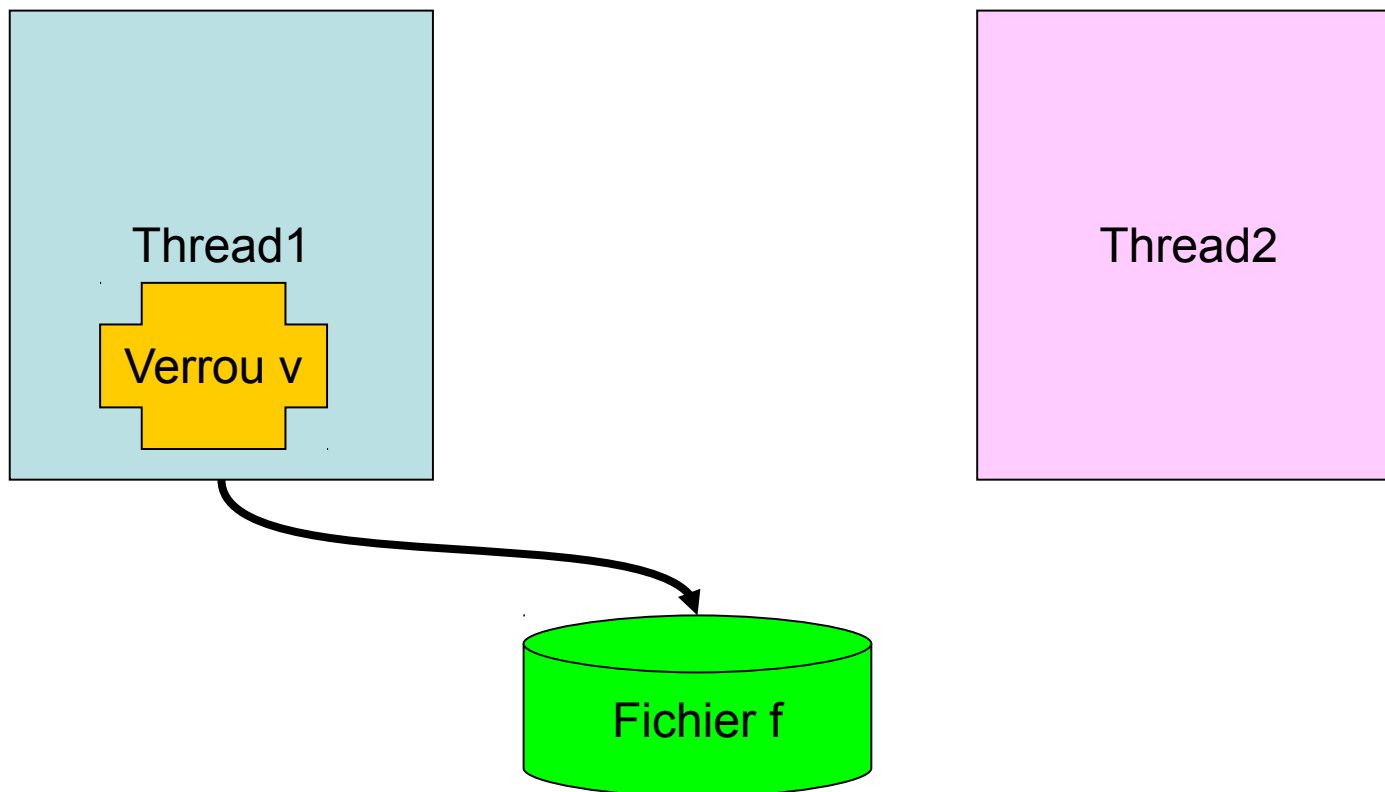
Les Verrous (2)

Verrouillage du verrou v par la thread 1

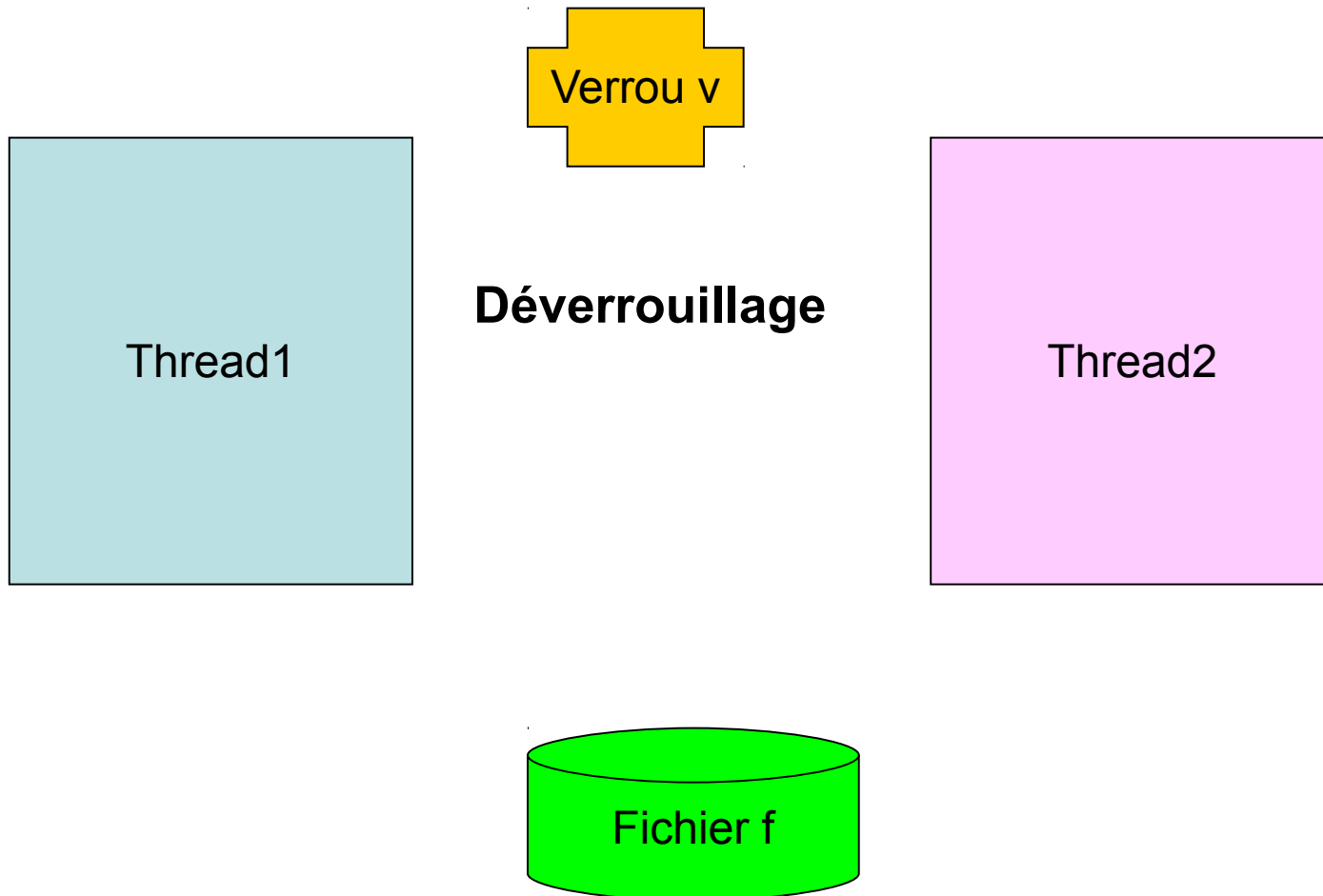


Les Verrous (3)

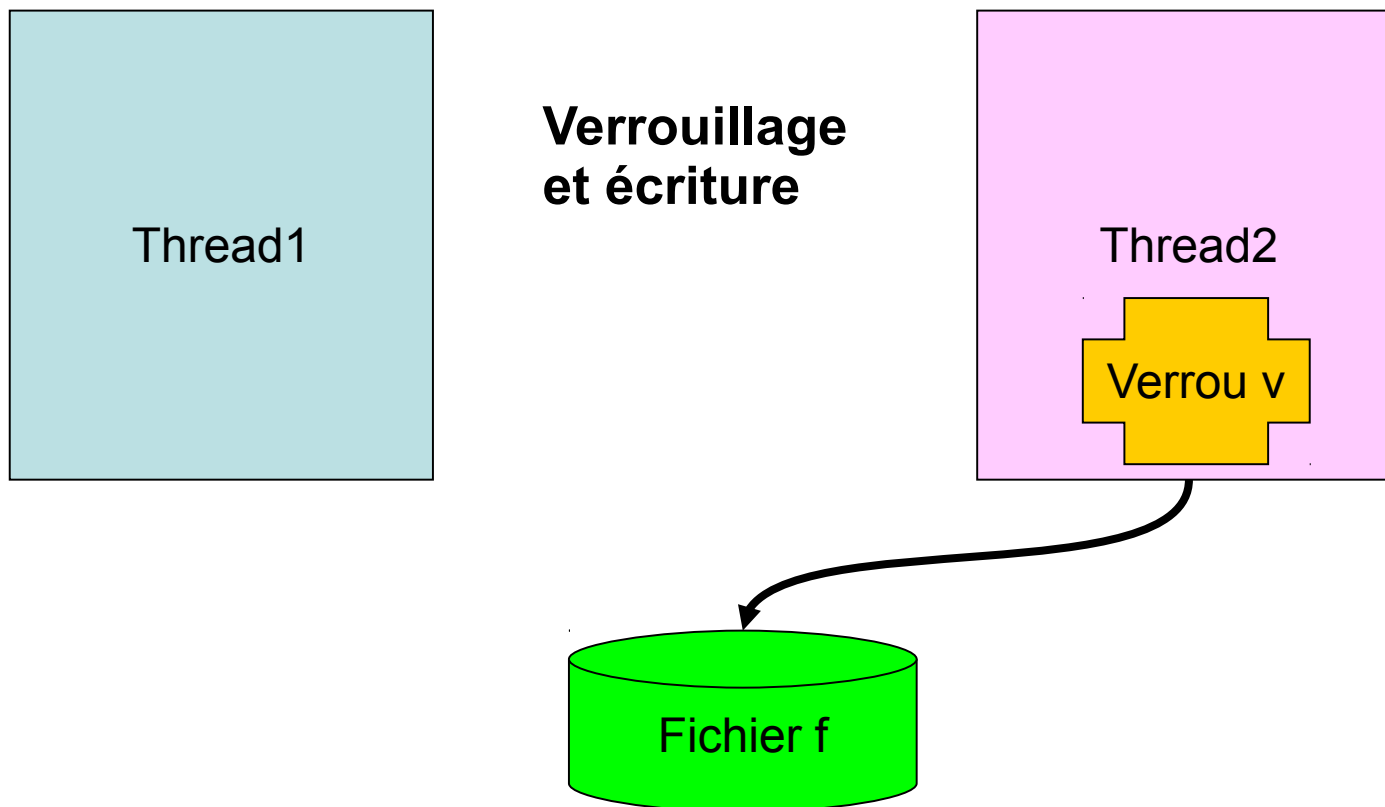
**La thread 2 doit attendre le déverrouillage
écriture dans le fichier du verrou v pour écrire dans le fichier f.**



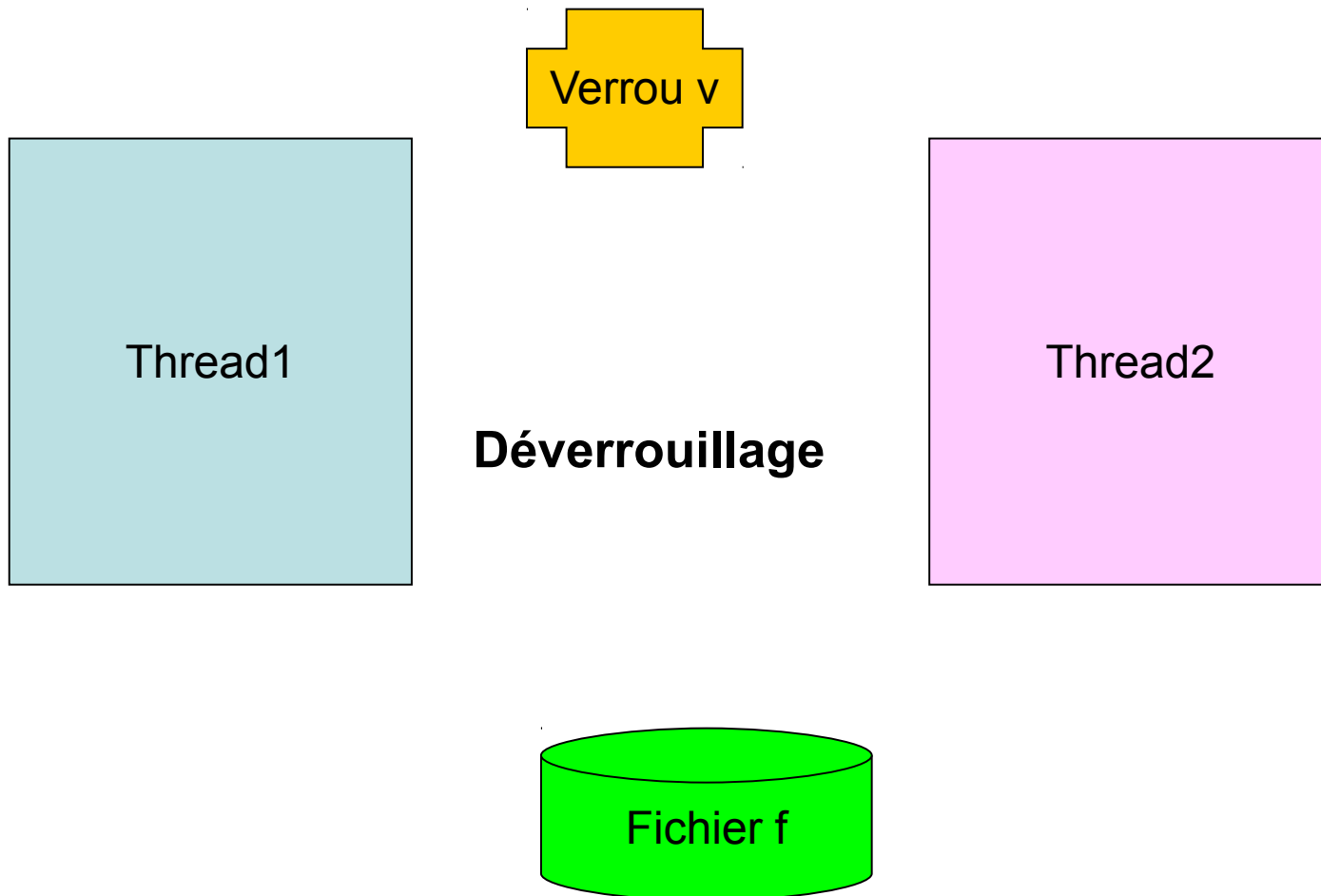
Les Verrous (4)



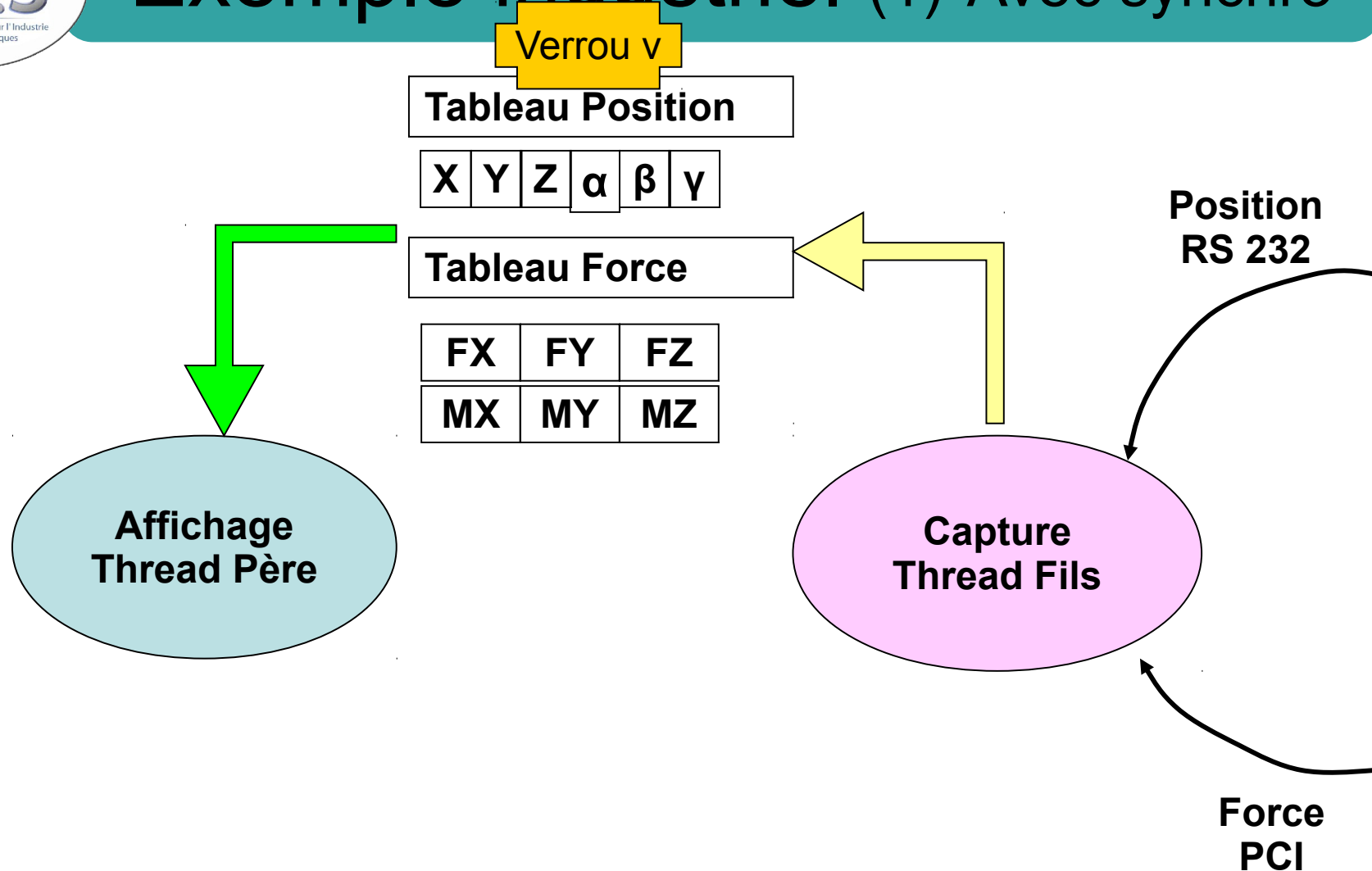
Les Verrous (5)



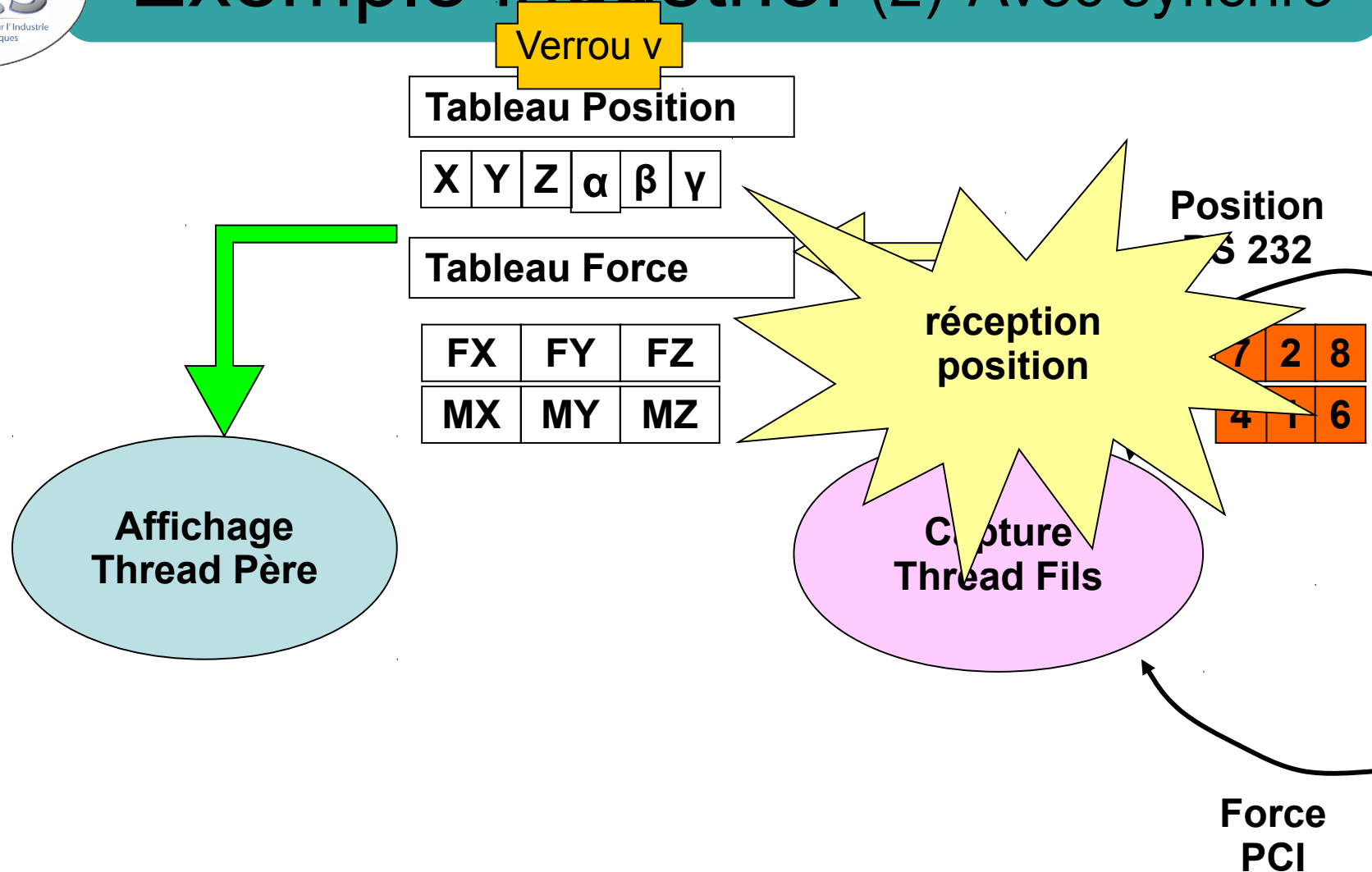
Les Verrous (6)



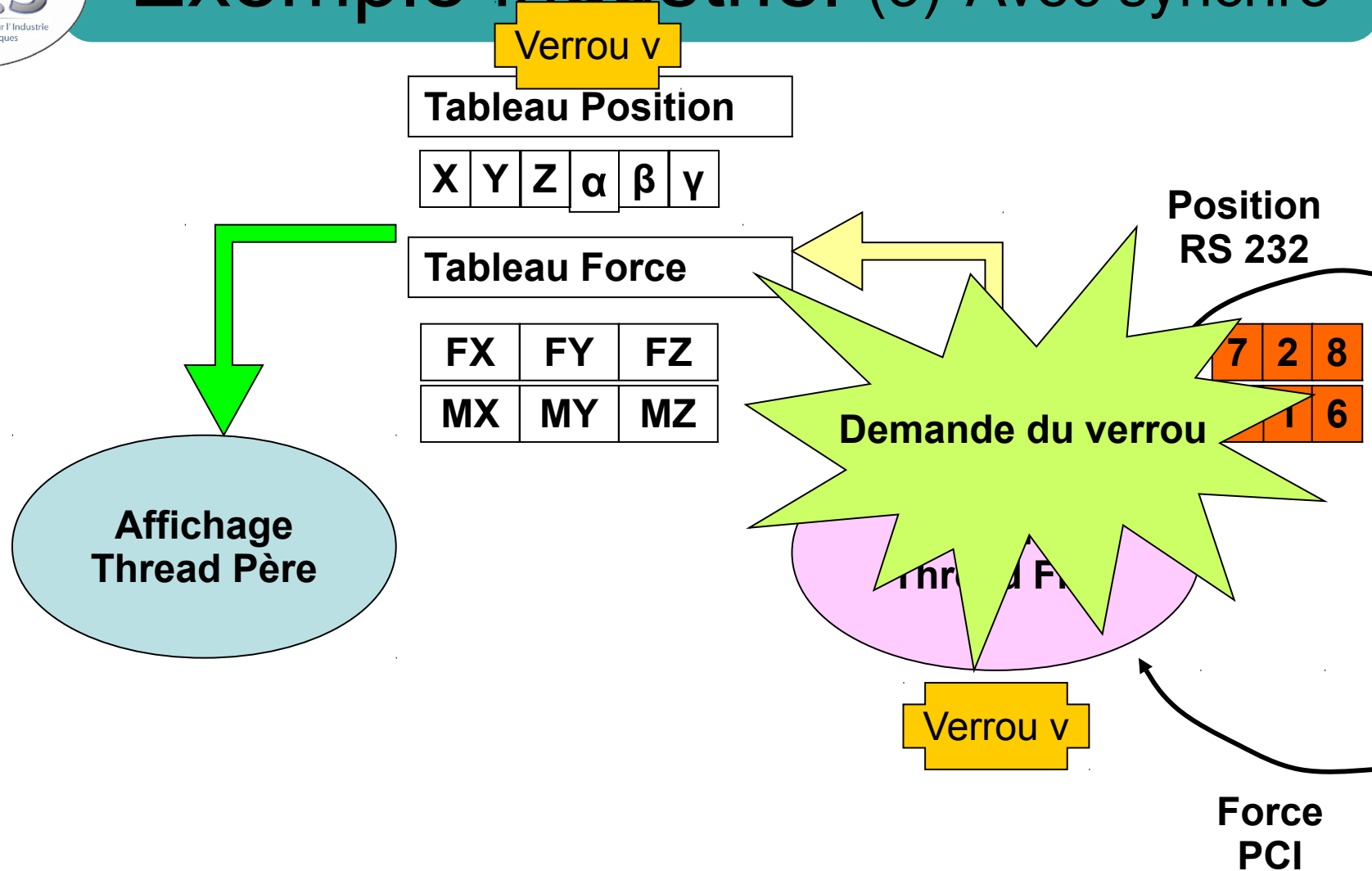
Exemple industriel (1) Avec synchro



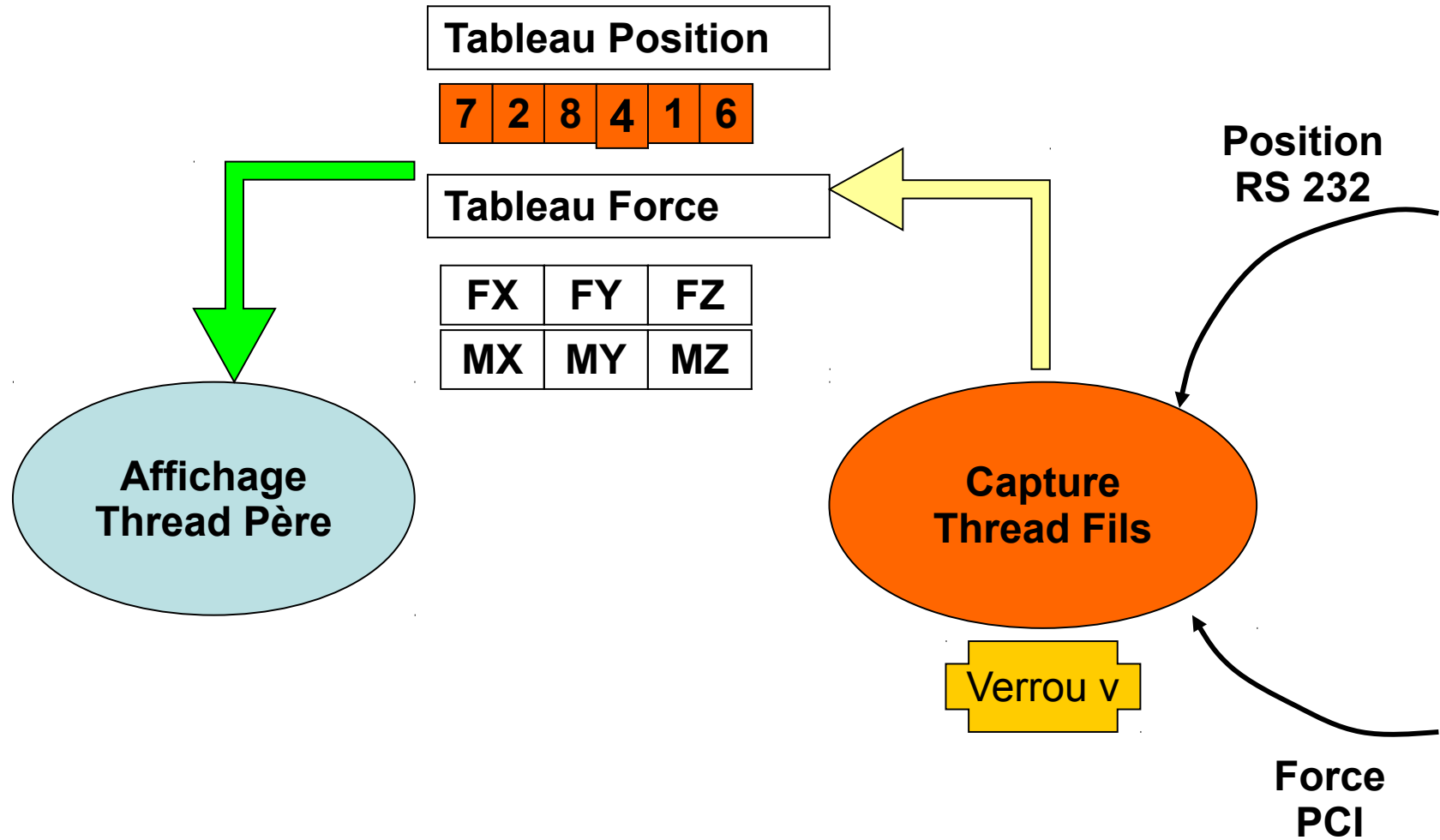
Exemple industriel (2) Avec synchro



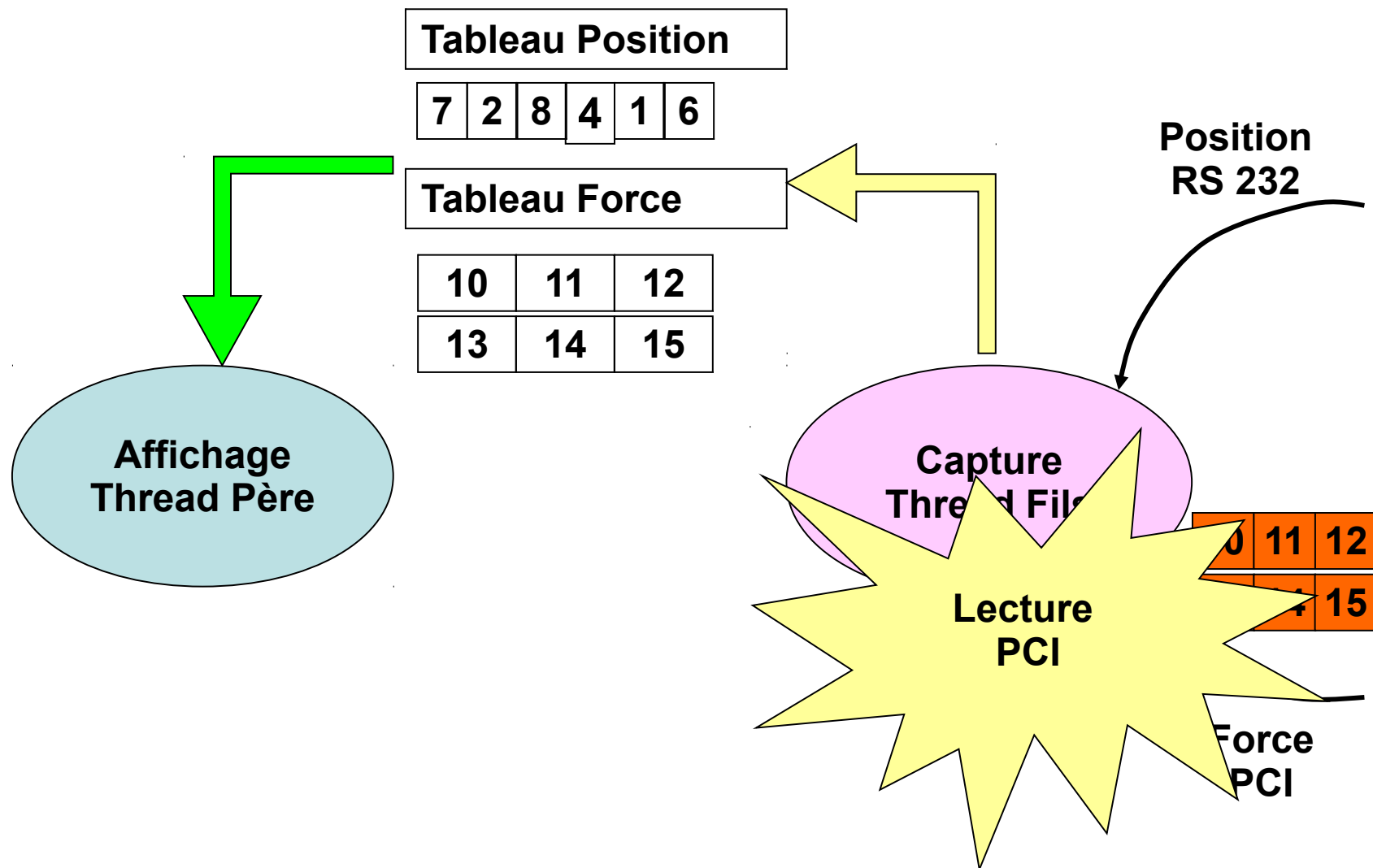
Exemple industriel (3) Avec synchro



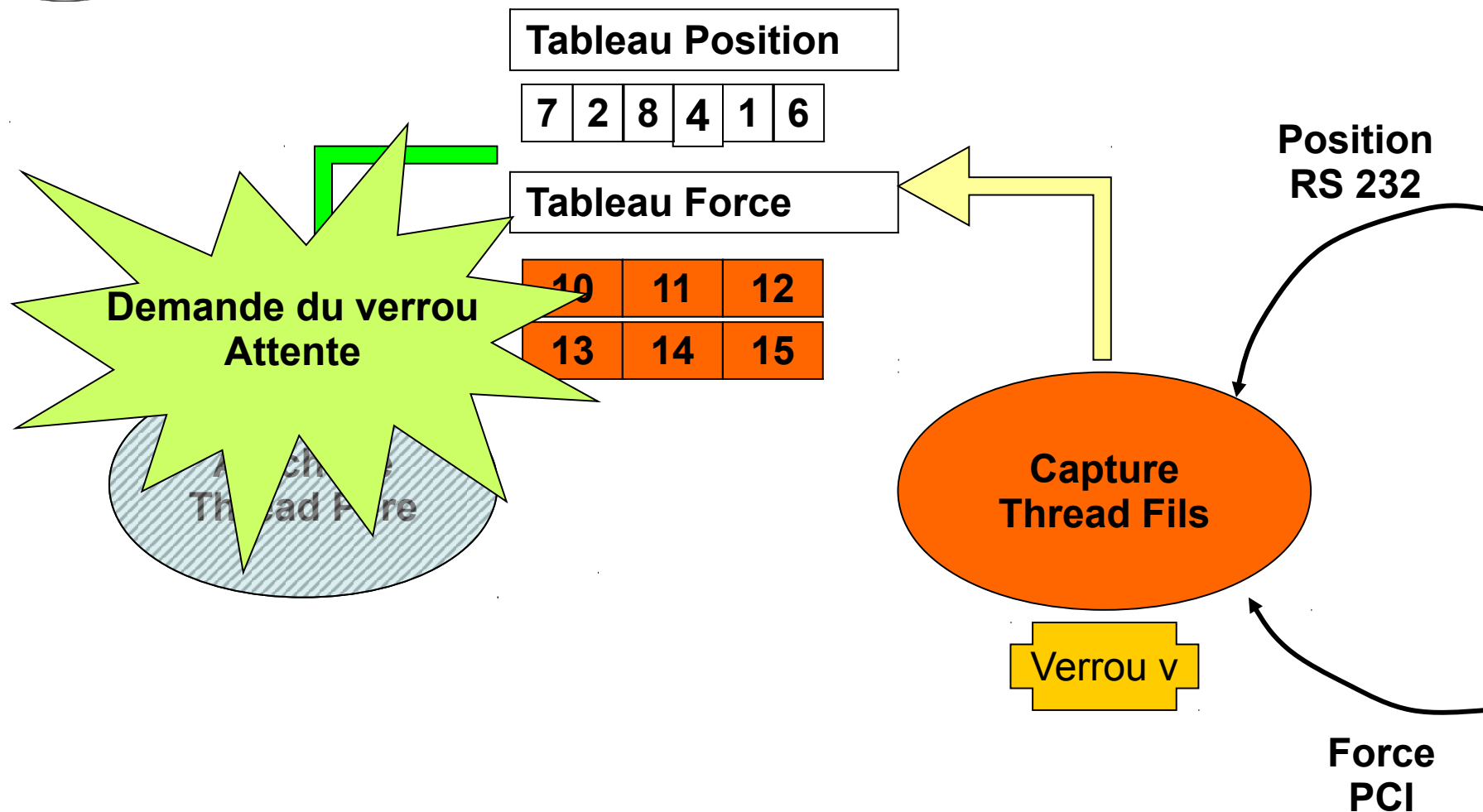
Exemple industriel (4) Avec synchro



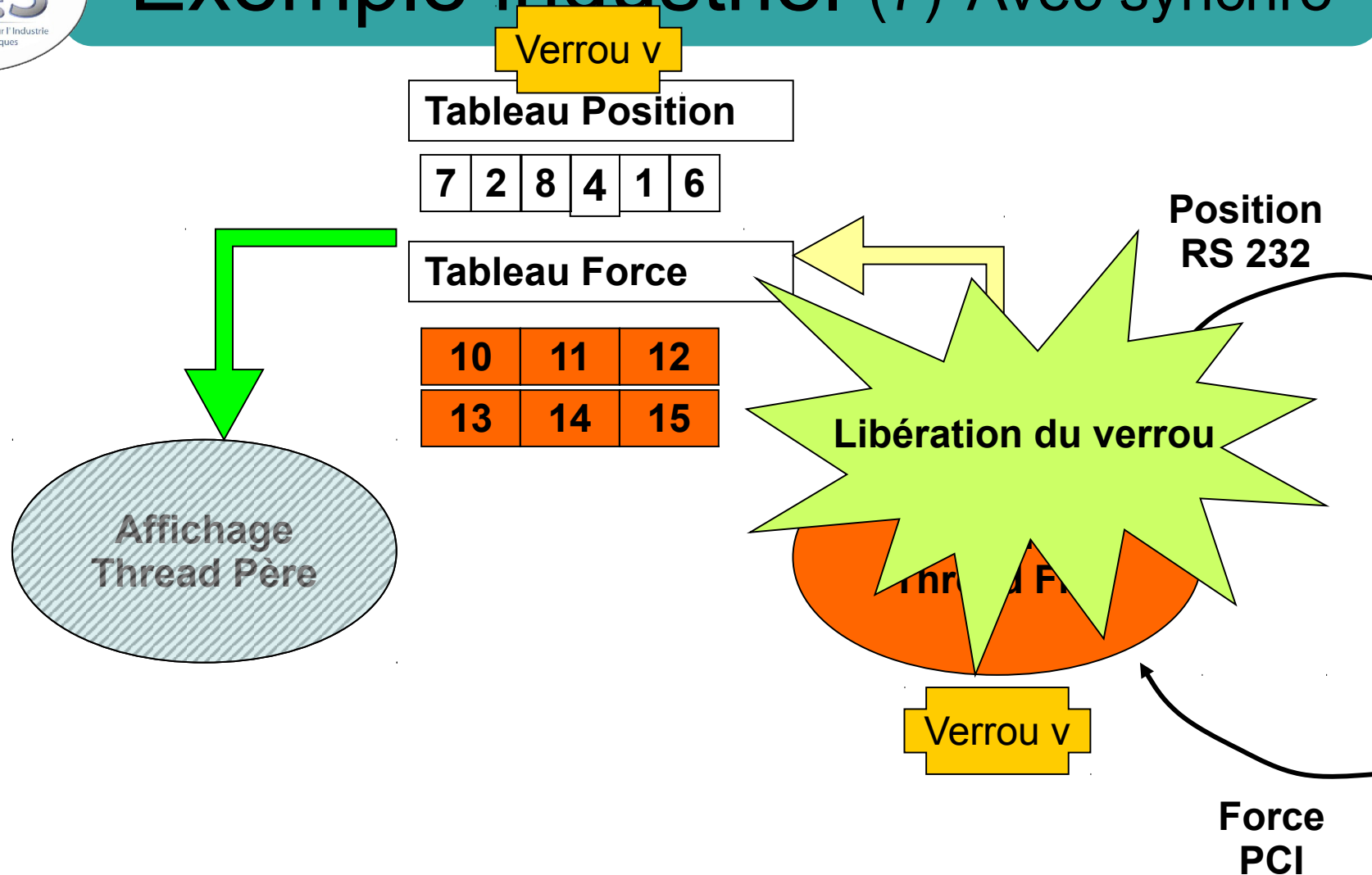
Exemple industriel (5) Avec synchro



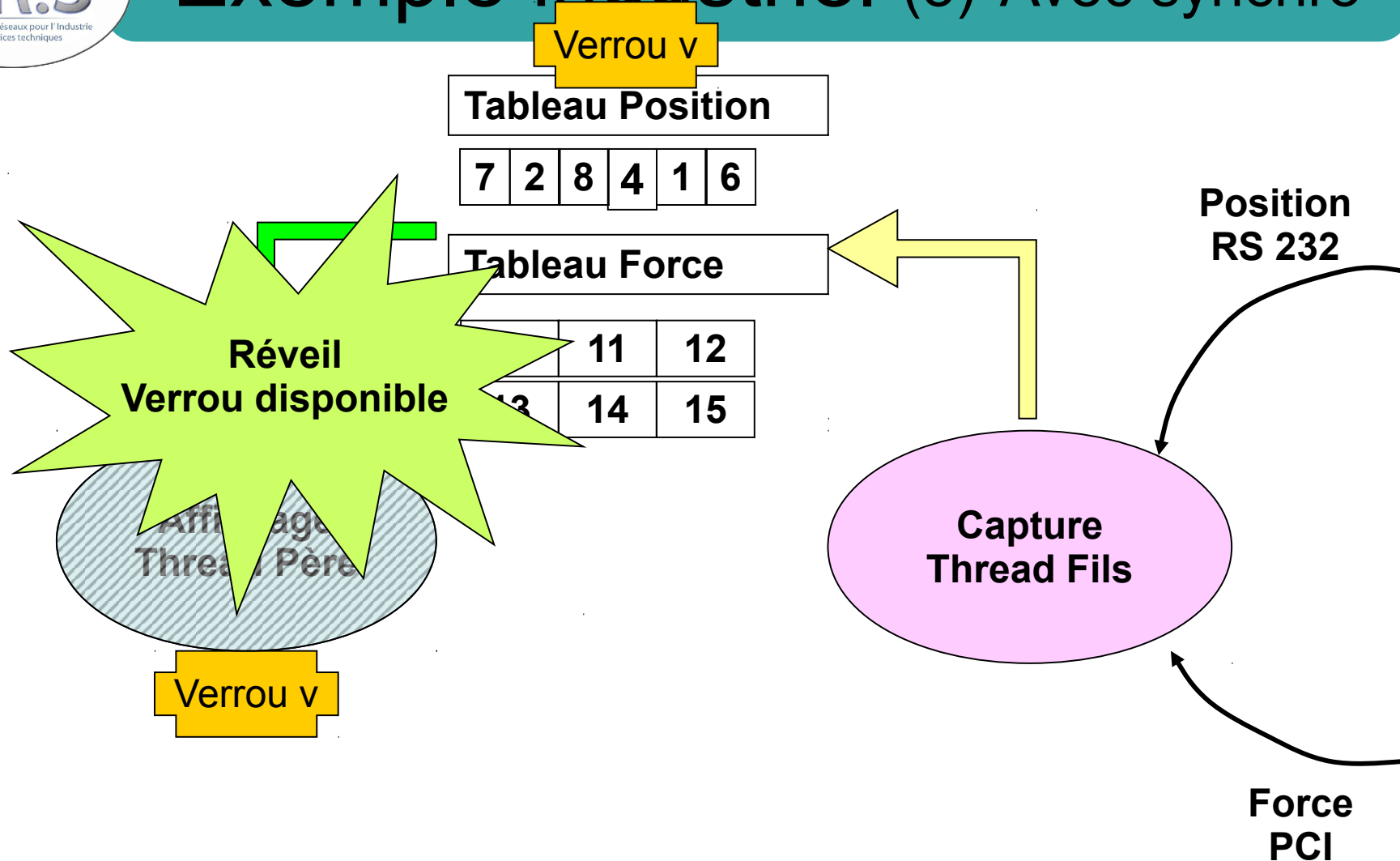
Exemple industriel (6) Avec synchro



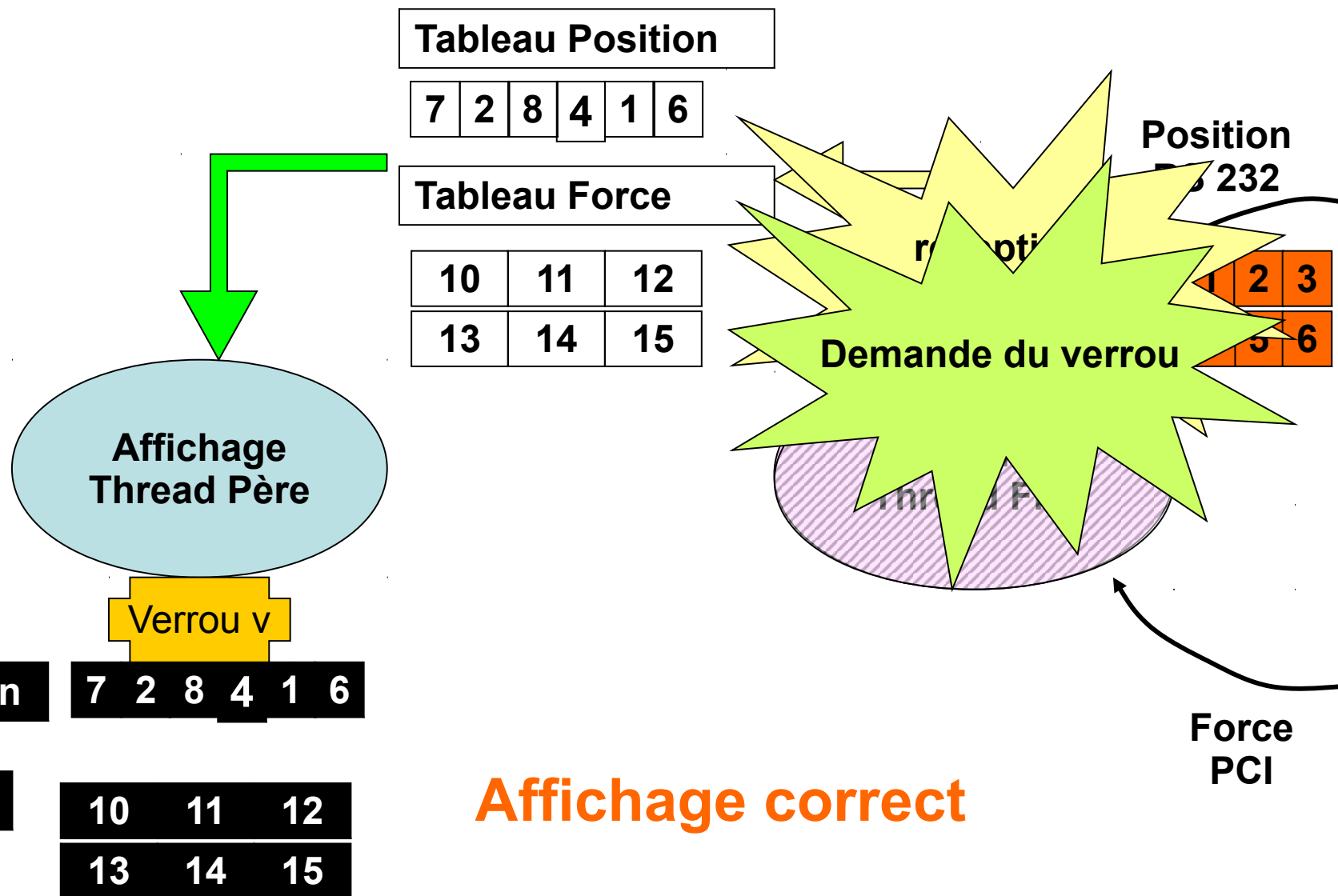
Exemple industriel (7) Avec synchro



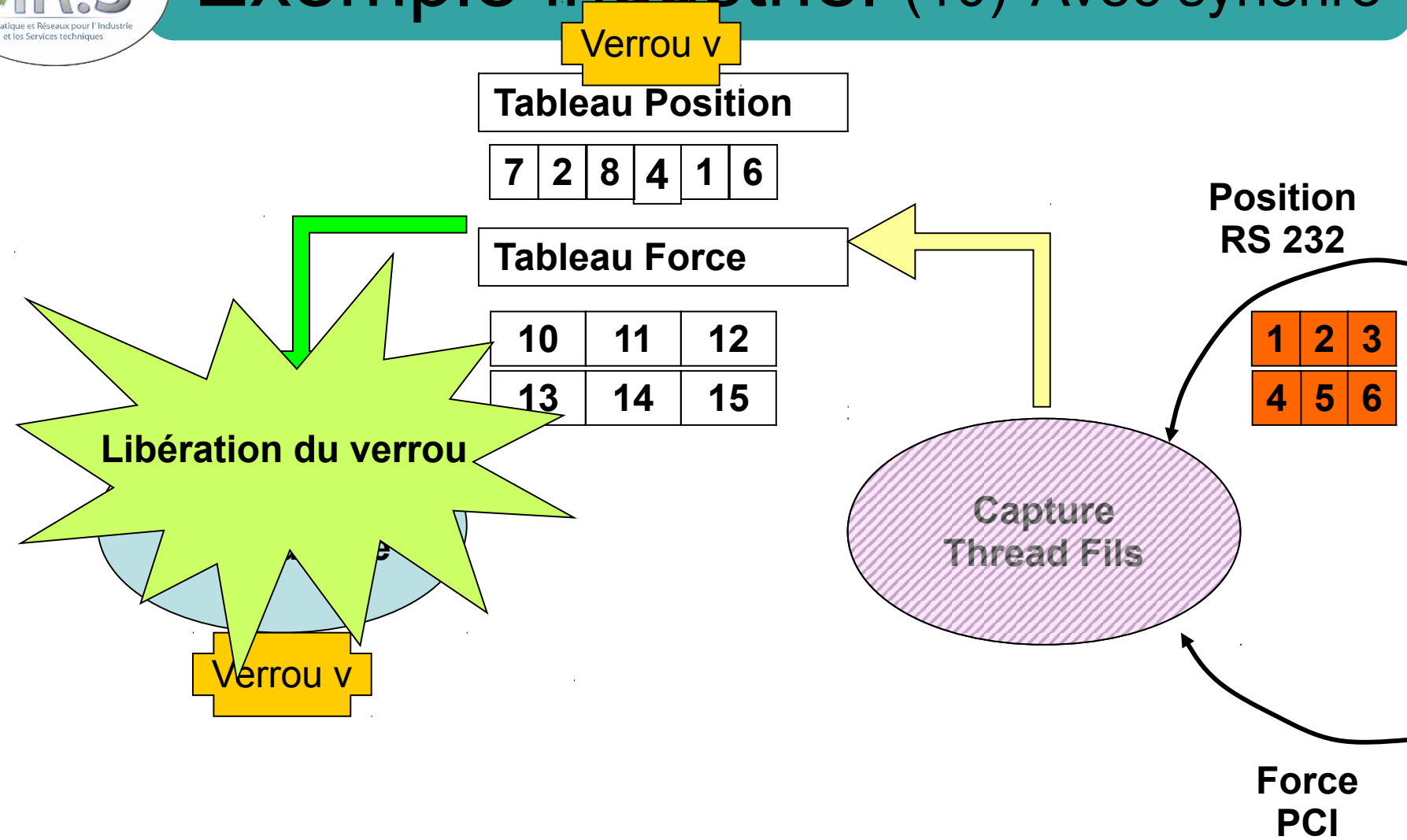
Exemple industriel (8) Avec synchro



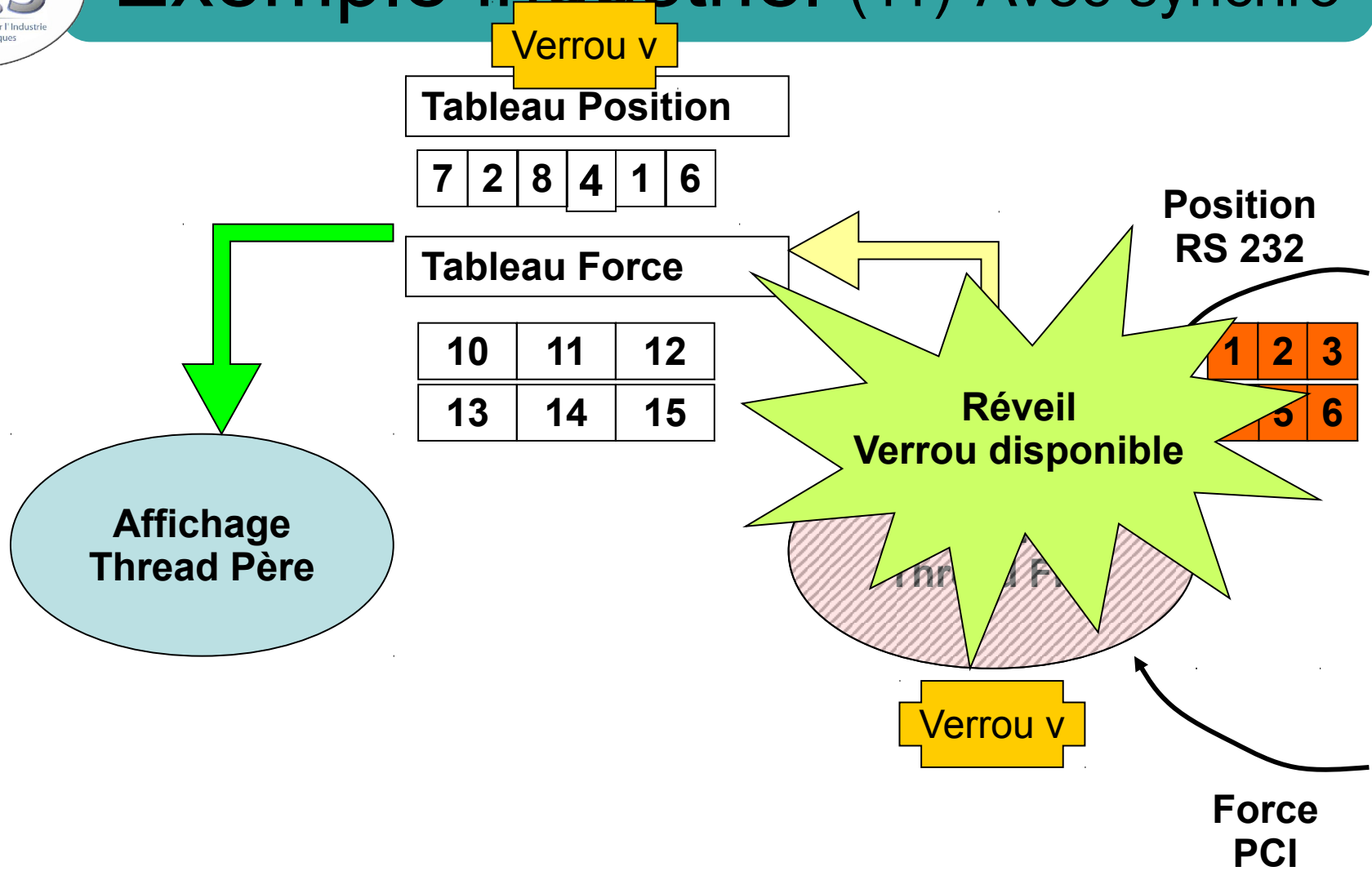
Exemple industriel (9) Avec synchro



Exemple industriel (10) Avec synchro



Exemple industriel (11) Avec synchro



Les Verrous (généralisation)

- Fonctions utiles aux verrous
 - Création du verrou
 - Destruction du verrou
 - Attente du verrou
 - Prise du verrou
 - Libération du verrou
- } **Fonction unique**

Les Verrous sous Linux

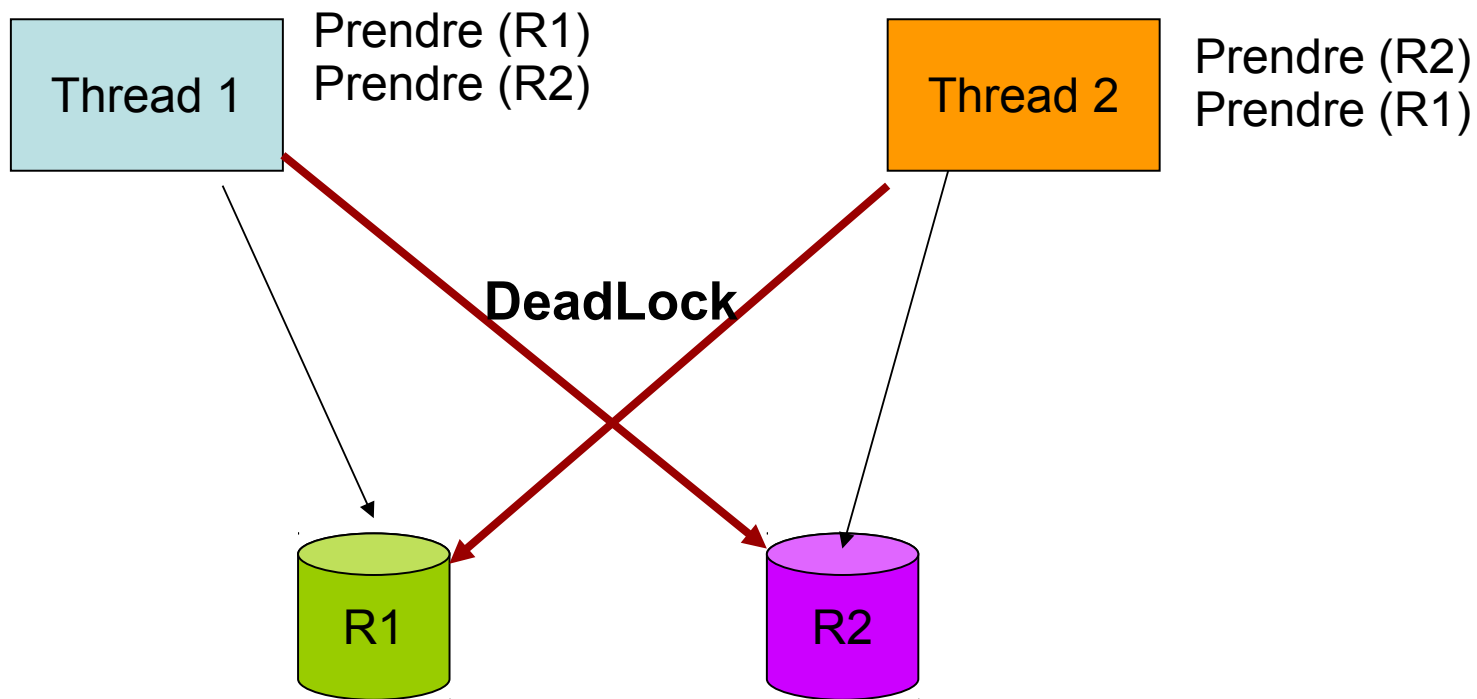
- `pthread_mutex_init (...)`
 - le verrou est créé et mis à l'état "unlock"
- `pthread_mutex_destroy(...)`
 - le verrou est détruit
- `pthread_mutex_lock (...)`
 - si le verrou est déjà pris, le thread est bloqué
- `pthread_mutex_unlock (...)`
 - rend le verrou et libère
- `pthread_mutex_trylock(...)`
 - renvoie une erreur si le verrou est déjà pris, le thread n'est pas bloqué

Les Verrous sous Windows

- **hMutex = CreateMutex(NULL, FALSE, « NomMutex »);**
 - le verrou est créé et mis à l'état "unlock"
- **CloseHandle(hMutex);**
 - le verrou est détruit
- **WaitForSingleObject(hMutex, INFINITE);**
 - Si le verrou est déjà pris, le thread est bloqué
- **WaitForSingleObject(hMutex, 100);**
 - Attends 100 ms le déblocage du verrou.
- **ReleaseMutex(hMutex)**
 - rend le verrou et le libère

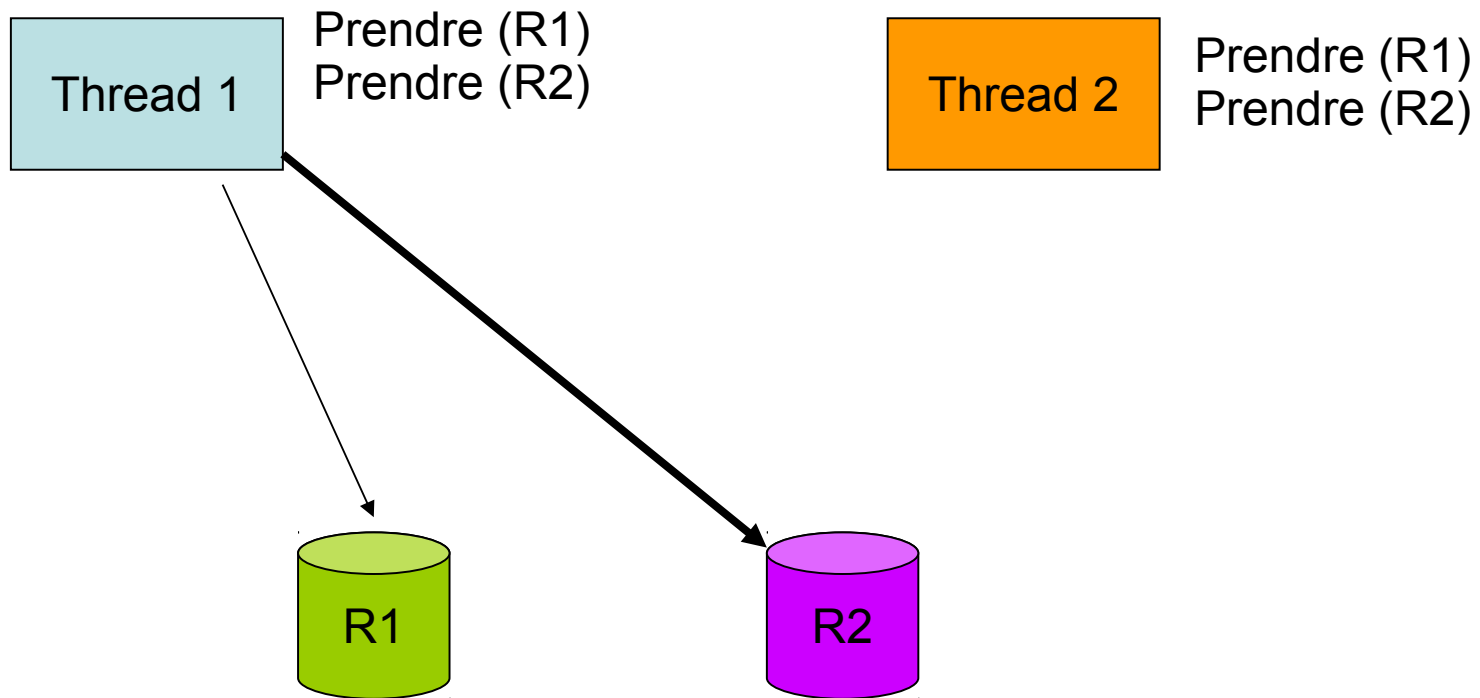
Verrou Mortel (DeadLock)

- Deux threads ont besoin de deux ressources



Prévention du DeadLock

- prendre les ressources toujours dans le même ordre



La synchronisation

- Synchronisation avec file d'attente:
 - Les sémaphores
- Un sémaphore est un outil de synchronisation complexe.
- Un sémaphore peut-être vu comme un ou plusieurs jetons.
- Utile pour limiter le nombre d'accès à une ressource.

Exemple

- Limite de création de socket à un nombre donné.
- Un serveur TCP peut être limité à 10 sockets.

Exemple sémaphore (1)

- Un sémaphore à deux jetons

Thread 1

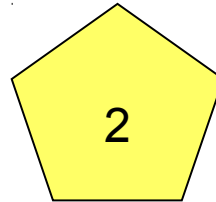
Thread 2

Thread 3

Thread 4

Thread 5

Thread 6



Exemple sémaphore (2)

- Un sémaphore à deux jetons

Thread 1

Thread 2

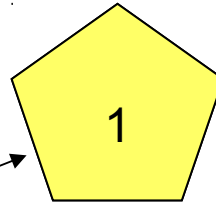
Thread 3

Thread 4

Thread 5

Thread 6

Thread 5



Exemple sémaphore (3)

- Un sémaphore à deux jetons

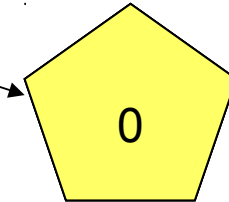
Thread 1

Thread 2

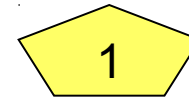
Thread 3

Thread 4

Thread 6



Thread 5



Thread 2



Exemple sémaphore (4)

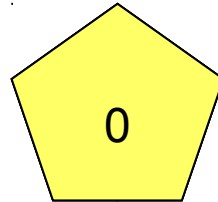
- Un sémaphore à deux jetons

Thread 1

Thread 3

Thread 4

Thread 6



Thread 3

Thread 5

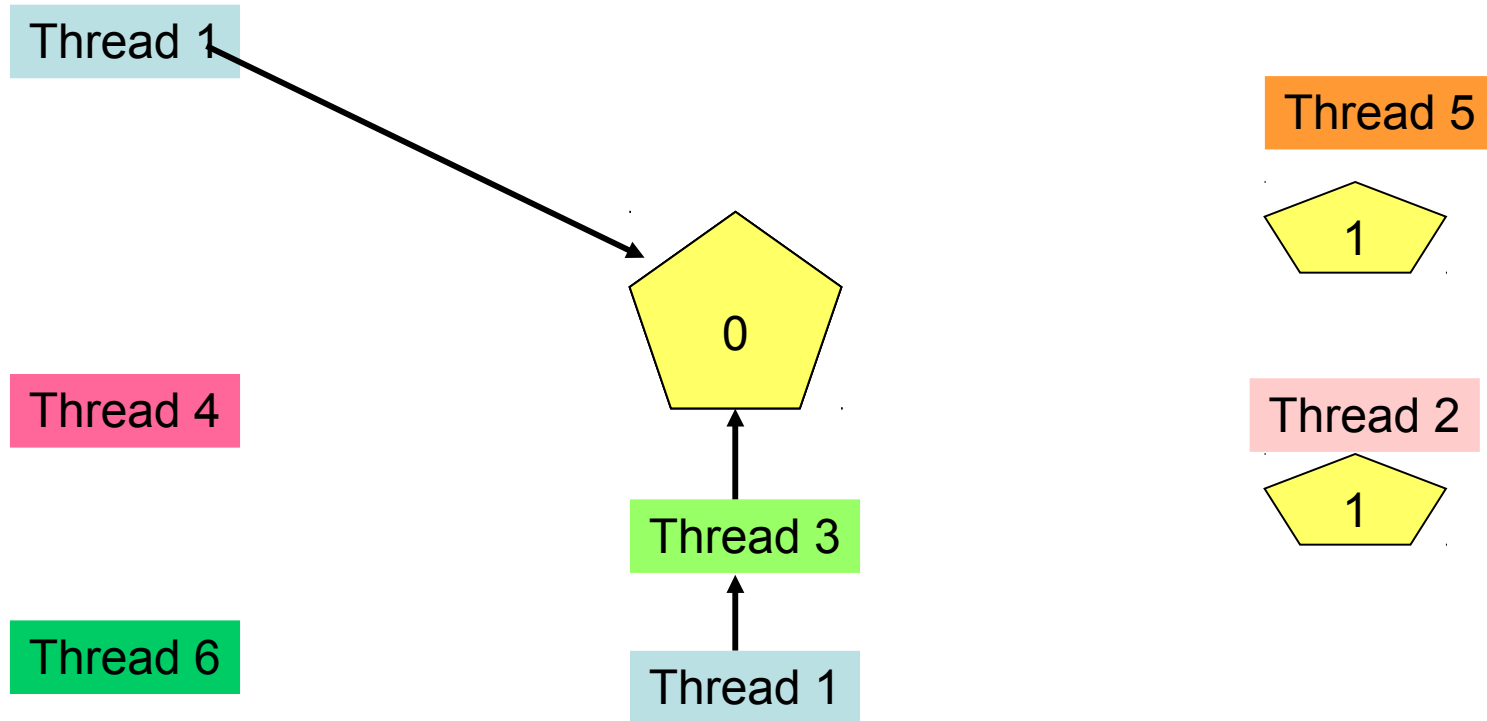


Thread 2



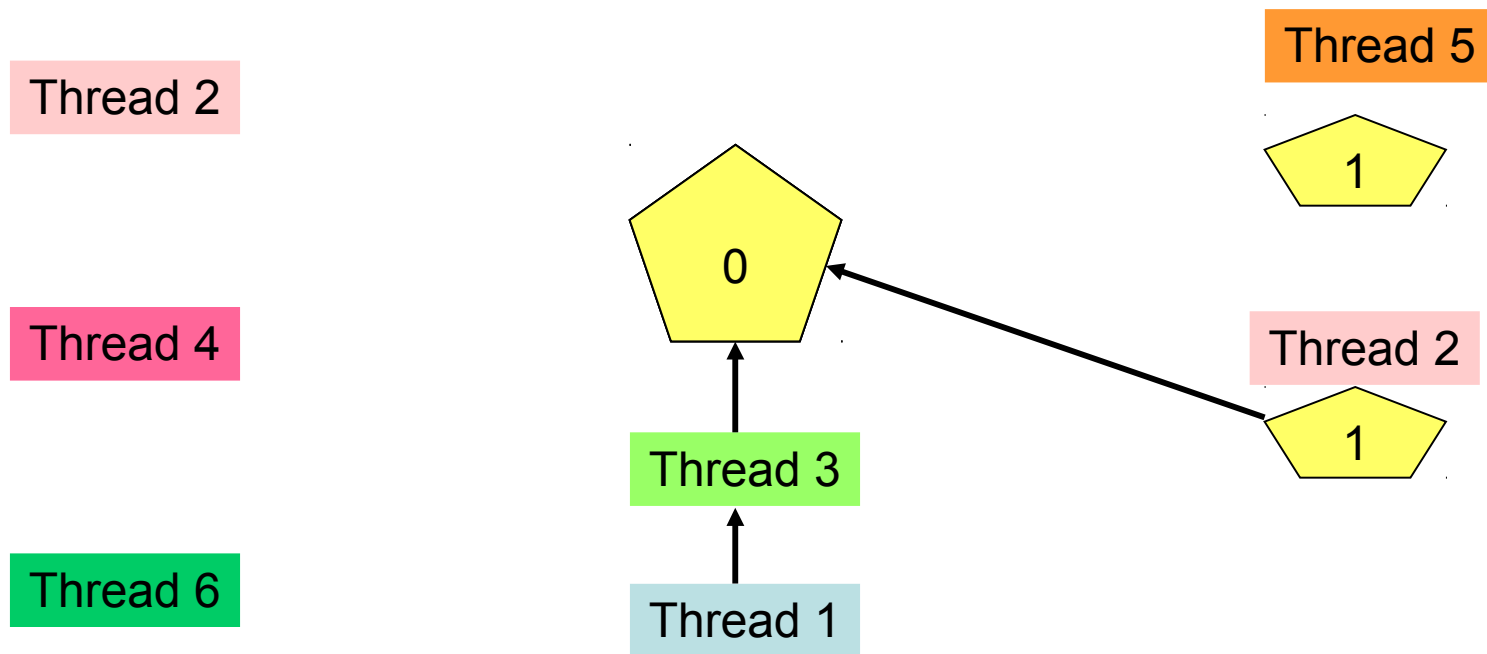
Exemple sémaphore (5)

- Un sémaphore à deux jetons



Exemple sémaphore (6)

- Un sémaphore à deux jetons



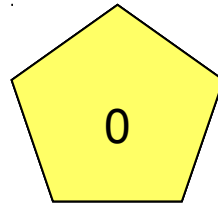
Exemple sémaphore (7)

- Un sémaphore à deux jetons

Thread 2

Thread 4

Thread 6



Thread 1



Thread 5



Thread 3



Les sémaphores sous Linux

- `sem_init (&S, , Compt,)`
 - initialisation du sémaphore
- `sem_destroy (&S)`
 - suppression du sémaphore
- `sem_wait (&S)`
 - attend que la valeur du compteur du sémaphore soit positive, puis la décrémente
- `sem_trywait (&S)`
 - décrémente le compteur s'il est positif, sinon erreur
- `sem_post (&S)`
 - incrémente le compteur et libère éventuellement un thread.

Les Sémaphores sous Windows

- **hSem = CreateSémaphore(...);**
 - Créé le sémaphore
- **CloseHandle(hSem);**
 - ferme le sémaphore.
- **ReleaseSemaphore(hSem)**
 - rend le sémaphore et le libère
- **WaitForSingleObject(hSem, INFINITE);**
 - Si le sémaphore est déjà pris, le thread est bloqué
- **WaitForSingleObject(hSem, 100);**
 - Attends 100 ms le déblocage du sémaphore.

Conclusion

- **Le thread:**
 - il est moins coûteux en temps cpu qu'un processus, il permet un partage des données plus facile.
 - La principale difficulté dans l'utilisation des threads est la gestion des accès aux ressources communes.

Conclusion

- **le verrou (*lock*)**
 - l'outil le plus rapide et le moins consommateur de mémoire. Il doit être rendu par le thread qui l'a pris. Il s'utilise surtout pour sérialiser l'accès à une ressource ou assurer la cohérence des données.
- **le sémaphore**
 - consomme plus de mémoire et s'utilise dans les cas où on a besoin d'une file d'attente et d'un nombre d'accès à une ressource supérieur à 1.
- pour éviter les inter-blocages (dead lock), utiliser les verrous ou les sémaphores suivant un ordre fixe.

Questions ?

- ?