

**Outil Théorique de  
synchronisation  
des processus : Sémaphores**

# Sémaphore

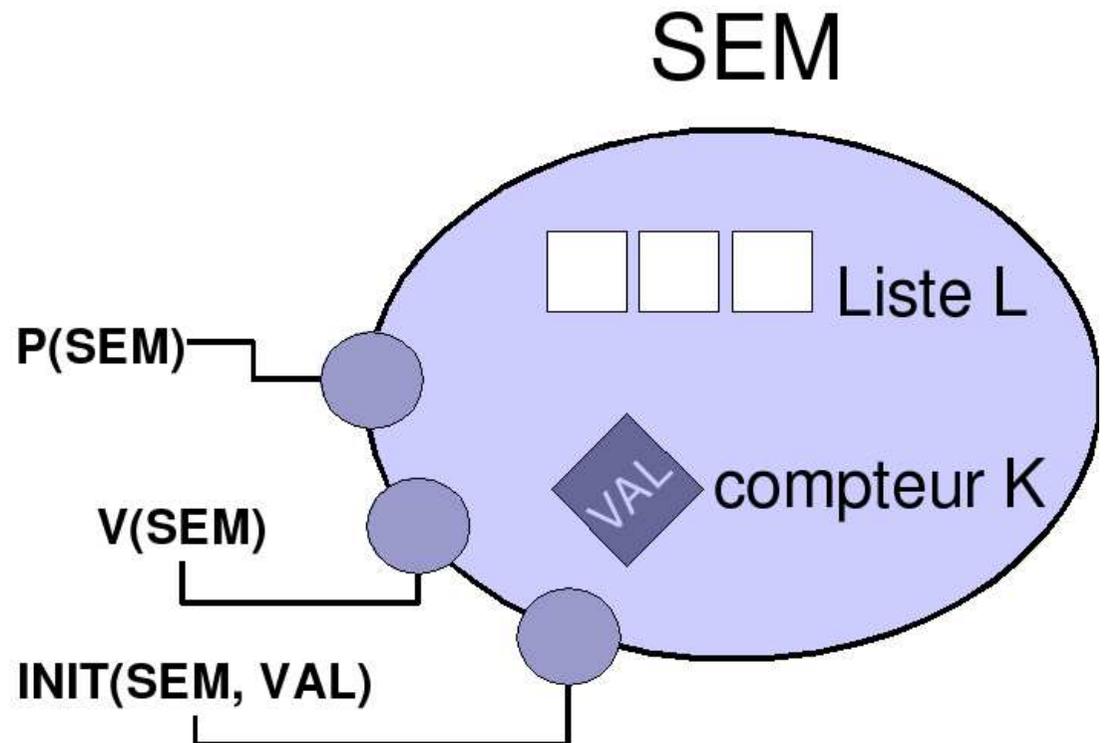
Outil théorique d'aide à la synchronisation des processus conçus par [Dijkstra 65](#)

Un [sémaphore](#) est un objet de type Sémaphore.

Sur un sémaphore  $S$  4 opérations existent

- L'initialisation du sémaphore :  $Init(S, v)$
- *Proberen* (en français "Puis-je? ») :  $P(S)$
- *Verhogen*, (en français "Vas-y!"):  $V(S)$
- destruction

# Éléments constituant un sémaphore



En accès privé, un sémaphore a

- une liste de processus en attente
- un compteur ayant une valeur entière

# Opération Init

```
function Init(semaphore Sem, int val) {  
    masquer_interruption;  
    Sem.K = val;  
    Sem.L = NULL;  
    autoriser_interruption; }
```

// Init : opération atomique ou indivisible

// (qui ne peut être interrompu)

// Init: initialisation du sémaphore.

// Seule la valeur initial du compteur peut varier

# Opération P(Sem)

```
function P(semaphore Sem) {  
    masquer_interruption;  
    if (Sem.K < 1) {  
        L.ajouter(processus_appelant);  
        processus_appelant.state = bloque;  
    }  
    Sem.K = Sem.K-1;  
    autoriser_interruption; }
```

// P : opération atomique ou indivisible

// (qui ne peut être interrompue)

// Opération P peut être bloquante



# Opération V(Sem)

```
function V(semaphore Sem) {  
    masquer_interruption;  
    Sem.K = Sem.K+1;  
    if (sem.K > 0) {  
        pr = L.enlever()  
        pr.state = prêt;  
    }  
    autoriser_interruption; }
```

```
// V : opération atomique ou indivisible  
//           (qui ne peut être interrompu)
```

# Exemple

Proc1	Proc2	Proc3	Proc4	État de S	temps
Init(S,2) P(S)	P(S)	P(S)		K=                      L =	
	V(S)		P(S)		
V(S)					
P(S)	P(S)				
		V(S)			

# Opération P(Sem, dmd)

```
function P(semaphore Sem, entier dmd) {  
    masquer_interruption;  
    if (Sem.K < dmd) {  
        L.ajouter(processus_appelant);  
        processus_appelant.state = bloqué;    }  
    Sem.K = Sem.K-dmd;  
    autoriser_interruption; }  
}
```

// P : opération atomique ou indivisible  
//  
// (qui ne peut être interrompue)  
// Opération P peut être bloquante



# Opération V(Sem, val)

```
function V(semaphore Sem, entier val) {  
    masquer_interruption;  
    Sem.K = Sem.K+val;  
    if (Sem.K > 0) {  
        pr = L.enlever(dmd)  
        /* pr est un processus dans L dont la demande (valeur  
de dmd) est inférieure ou égale à sem.K */  
        pr.state = prêt;  
    }  
    autoriser_interruption; }  
}
```

// V : opération atomique ou indivisible

// (qui ne peut être interrompue)

# Exemple

Proc1	Proc2	Proc3	Proc4	État de Sem	temps
Int(S,2)					
P(S,1)					
	P(S,2)				
		P(S,3)			
V(S,2)			P(S,2)		
P(S,1)	V(S,3)				
		V(S,4)			
	P(S,6)				

Outil de synchronisation  
des processus légers  
en Java 1.5 :  
Classe Semaphore

# java.util.concurrent.\*

Implémentation d'outils de haut niveau pour la synchronisation de processus

- **Sémaphore: Semaphore**
- Loquet: CountdownLatch
- Point de rendez-vous pour échanger des données :  
Exchanger
- barrière réutilisable: CyclicBarrier

Implémentation des verrous : Lock

# Classe Semaphore

`Semaphore (int valeur)`

`Semaphore (int valeur, boolean fairness)`

Si « `fairness == true` » alors la file d'attente est gère  
d'après la politique FIFO - premier arrivé premier servi -

# Semaphore – action « Vas-y! »

```
void release()
```

```
void release(int valeur)
```

# Semaphore – action « Puis-je? »

Implémenter via des méthodes bloquantes... ces méthodes génèrent « `InterruptedException` »

- `void acquire()`
- `void acquire(int valeur)`
- `boolean tryAcquire(long timeout, TimeUnit unit)`
- `boolean tryAcquire(int valeur, long timeout, TimeUnit unit)`
  
- `void acquireUninterruptibly()`
- `void acquireUninterruptibly(int valeur)`

# Semaphore – action « Puis-je? »

## Implémenter via des méthodes non bloquante

- `boolean tryAcquire()`
- `boolean tryAcquire(int valeur)`

# Outils de mise au point sur un « Semaphore »

```
Protected void reducePermits (int r)
```

```
// diminue la valeur du compteur du sémaphore de r
```

```
public int drainPermits()
```

```
// fixe la valeur du compteur du sémaphore à 0
```

```
int availablePermits()
```

```
// retourne le valeur du compteur du sémaphore
```

```
Public boolean isFair()
```

```
// retourne true si la file d'attente est du type FIFO
```

# Outils de mise au point sur un « Semaphore »

```
public final int getQueueLenght()
```

```
// retourne la longueur de la file d'attente du sémaphore
```

```
Boolean hasQueuedThreads()
```

```
// retourne true si un « thread » est bloqué
```

```
//dans la liste d'attente du sémaphore
```

```
Protected collection<Thread> getQueuedThreads()
```

```
// retourne les threads dans la liste d'attente du sémaphore
```

```
// dans un ordre quelconque
```