

Principes des systèmes d'exploitation

Fonctions :

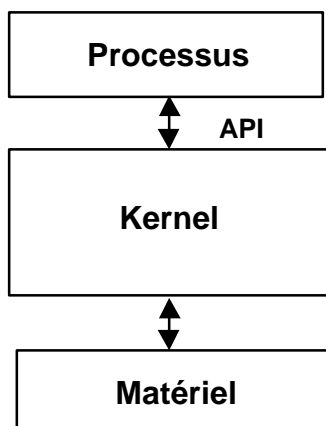
- **Machine virtuelle : ajoute des fonctionnalités (par exemple système de fichier vs accès pistes - secteurs)**
- **Gestion des ressources : processeur, mémoire, espace disque, accès au réseau...**
- **Plate-forme pour le développement d'applications**

Types :

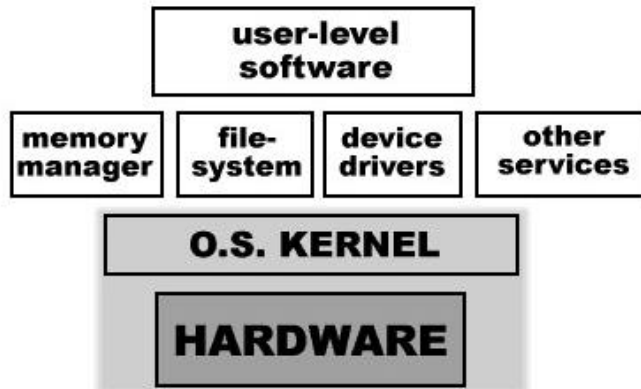
- **Multi-tâches mono utilisateur (Windows 95-98...)**
- **Multi-tâches multi- utilisateur (UNIX...)**
 - **d'usage général (sécurité)**
 - **temps réel**
- **Distribués**

Structure :

- **Monolithique**



- **Micro-kernel + modules**



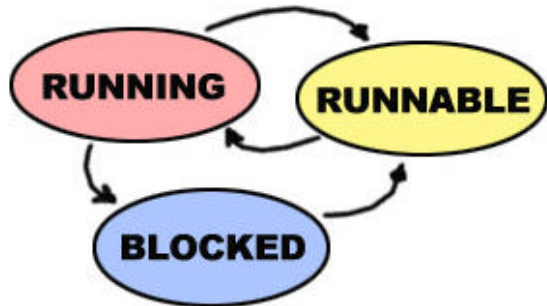
- **Le processeur doit posséder un mode protégé permettant l'exécution de certaines instructions critiques (entrées sorties physiques, manipulation des interruptions...)**
 - **kernel space : routines critiques de l'O.S.**
 - **user space : application**

Définitions :

- **Programme : lignes de code dans un fichier**
- **Processus : instance d'un programme en cours d'exécution**
- **Thread : morceau de programme en cours d'exécution**

Traitement multi-tâches :

- **Ordonnancement des tâches contrôlé par le système d'interruption :**
 - interruption périodique (timer)
 - interruption liées aux entrées sorties



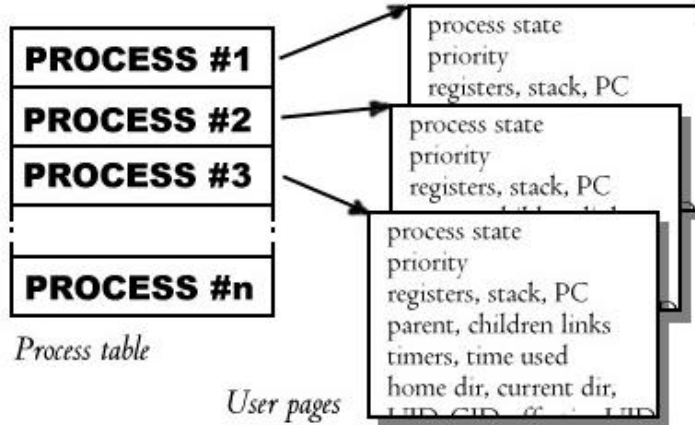
- **Problème des entrées-sorties bloquantes**

```
read(int fileID, char *userBuffer, int bufferLength)
{
  while (dataNotAvailable()) /* do nothing */;
  // Copy bytes to process's buffer, from system buffer.
  memcpy(userBuffer, device->buffer, bufferLength);
}
```

- **Mise en veille (état bloqué) :**

```
read(int fileID, char *userBuffer, int bufferLength)
{
  if (dataNotAvailable())
  {
    linkProcessToWaitQueue(device->queue, thisProcess);
    thisProcess->status = BLOCKED;
    // Call the scheduler and dispatcher to give up the CPU.
    scheduler();
  }
  // By the time we get here, data is available...
  // ... and thisProcess->status is once again RUNNING.
  // Copy bytes to process's buffer, from system buffer.
  memcpy(userBuffer, device->buffer, bufferLength);
}
```

- Liste des processus :



Coopération entre les processus

- Problèmes potentiels : race condition

'add' process	'remove' process	value of 'count'
temp1 = count		10
temp1++		10
PROCESS SWITCH!		
	temp2 = count	10
	temp2 --	10
	count = temp2	9
PROCESS SWITCH!		
count = temp1		11

→ opération atomique

- Suppression des interruptions (déconseillé !)
- Exclusion mutuelle (MUTEX) par sémaphores : protection par des sections critiques accessibles à un seul processus à la fois

Les sémaphores.

- entier non négatif ne pouvant être manipulé que par trois instructions atomiques :
 - initialisation
 - WAIT : décrémente le sémaphore d'une unité s'il est > 0 , sinon bloque le processus
 - SIGNAL : incrémente le sémaphore d'une unité
- Utilisation des sémaphores :
 - Synchronisation
 - Mutex

```
// Global variables (shared between processes):
int count; // The shared variable.

// Create a semaphore for mutual exclusion---initialised to 1.
Semaphore mutex = new Semaphore(1);

void addAUser()
{
    register int temp;
    wait(mutex); // Start of critical section.
    temp = count;
    temp ++;
    count = temp;
    signal(mutex); // End of critical section.
}
```

- **Producteur consommateur**

```
const int BUFFER_CAPACITY = 100; // Say, for example.
Semaphore emptySlots = new Semaphore(BUFFER_CAPACITY);
Semaphore fullSlots = new Semaphore(0);
Semaphore mutualExclusion = new Semaphore(1);

void producer()
{
for(/*ever*/;)
{
Object item = produceltem();
wait(emptySlots); // Wait for buffer space.
wait(mutualExclusion); // Enter critical section.
buffer.insertItem(item);
signal(mutualExclusion); // Leave critical section.
signal(fullSlots); // Signal the consumer.
}
}

void consumer()
{
for(/*ever*/;)
{
wait(fullSlots); // Wait for item in buffer.
wait(mutualExclusion); // Enter critical section.
Object item = buffer.removeItem();
signal(mutualExclusion); // Leave critical section.
signal(emptySlots); // Signal the producer.
consumeltem(item);
}
}
```

- **Blocage (deadlock) - étreinte fatale (deadly embrace)**
 - **Exemple : verrouillage de fichier (file locking)**

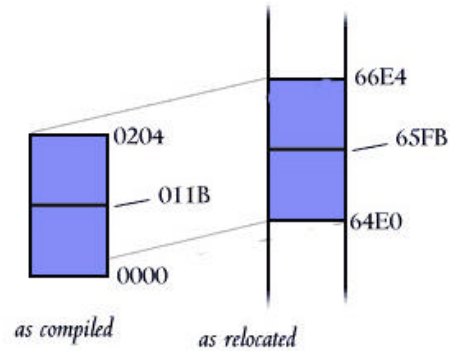
Processus A :	Processus B :
Tant que le fichier_1 est verrouillé attendre ; verrouiller le fichier_1	Tant que le fichier_2 est verrouillé attendre ; verrouiller le fichier_2
Tant que le fichier_2 est verrouillé attendre ; verrouiller le fichier_2	Tant que le fichier_1 est verrouillé attendre ; verrouiller le fichier_1
utiliser fichier_1 et fichier_2 déverrouiller fichier_1 et fichier_2	utiliser fichier_1 et fichier_2 déverrouiller fichier_1 et fichier_2

Ordonnancement des processus

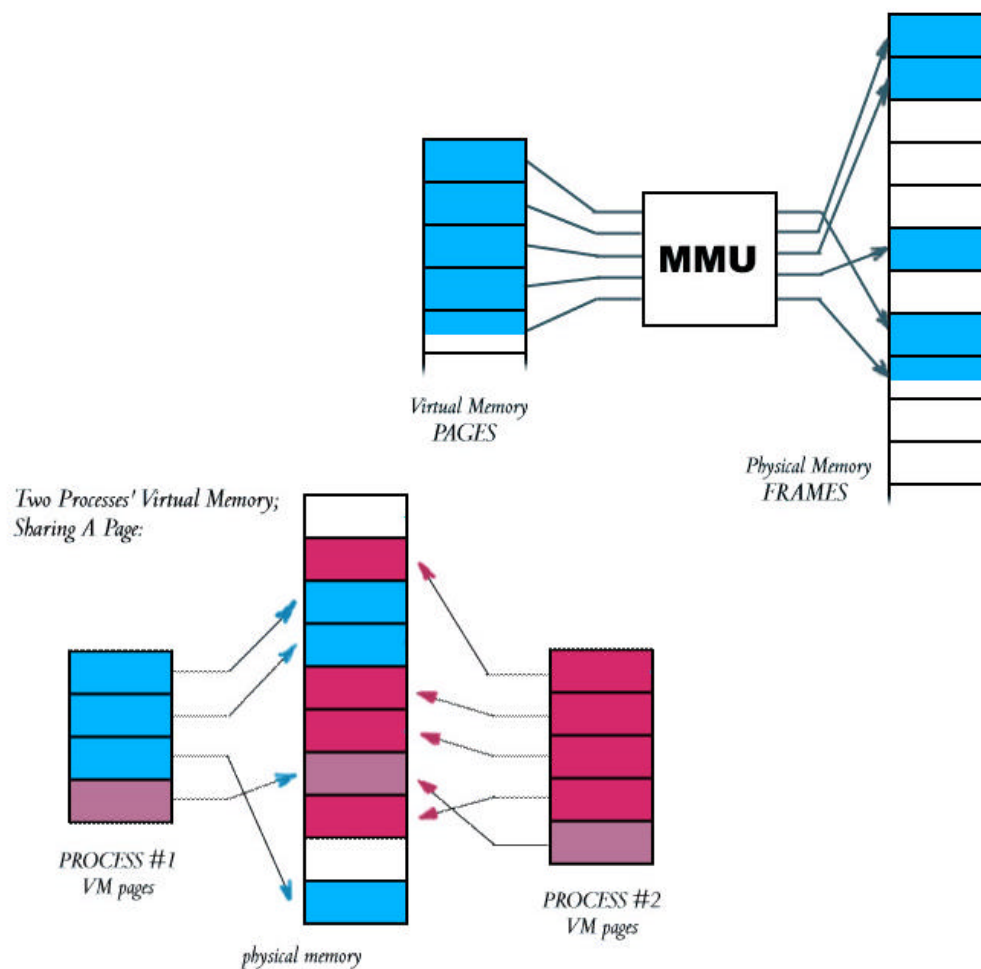
- **Scheduler** : choisi quel est le processus qui doit tourner
- **Dispatcher** : lance l'exécution du processus choisi par le scheduler
- **Round robin** : liste circulaire, t_{ex} temps d'exécution, t_{ov} temps nécessaire au scheduler et au dispatcher
 - **Efficacité** : $t_{ex} \gg$
 - **Temps de réponse** : $t_{ex} \ll$
- **Priorité** : plusieurs listes circulaires
- **Temps réel** : temps de réponse garanti

Gestion de la mémoire

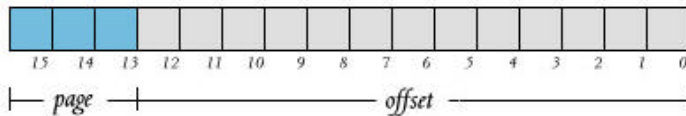
- Un processus ne doit pas pouvoir accéder à l'espace mémoire d'un autre processus (sauf mémoire partagée) -> MMU (Memory Management Unit)
- relocation : les adresses générées par le compilateur ne correspondent pas à la position réelle dans la mémoire



- Utilisation d'une MMU : relocation, protection et partage

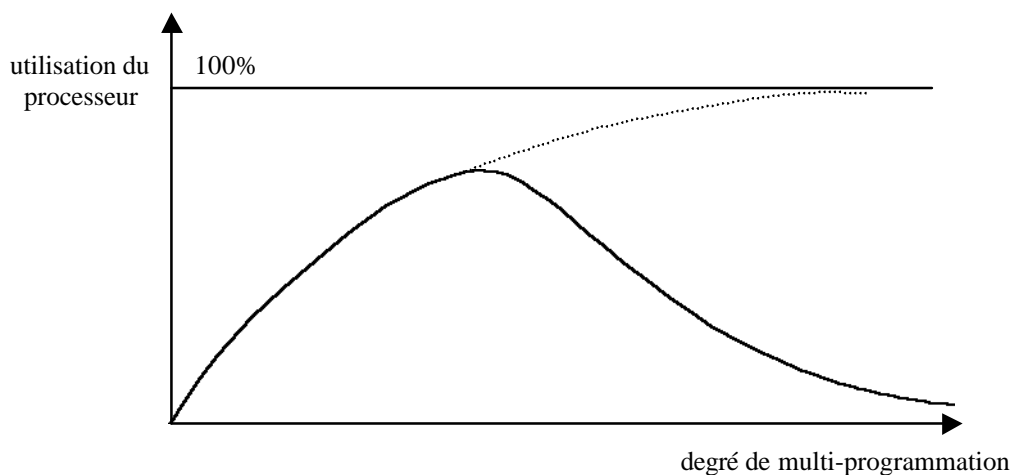


- Taille mémoire insuffisante :
 - **Swapping** : échange de processus (et de leurs données) entre la mémoire et le disque lorsqu'il n'y a pas assez de place en mémoire
 - **découpage de la mémoire en pages**



- **fichier d'échange (swap file - mémoire virtuelle)**
- **Algorithmes pour l'échange des pages entre la mémoire et le disque :**
 - **Least Recently Used (LRU)**
 - **Not Recently Used (NRU) avec compteur d'âge**
 - **Paging daemon** : maintient un certain nombre de zones libres en mémoire et regarde périodiquement s'il est nécessaire de réaliser un swap.

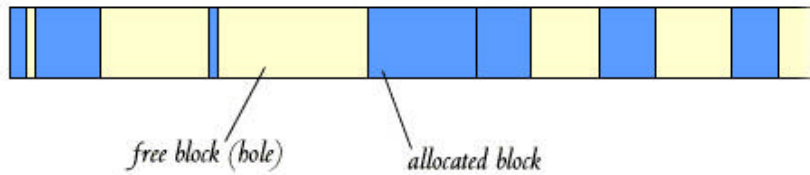
- **Performances :**



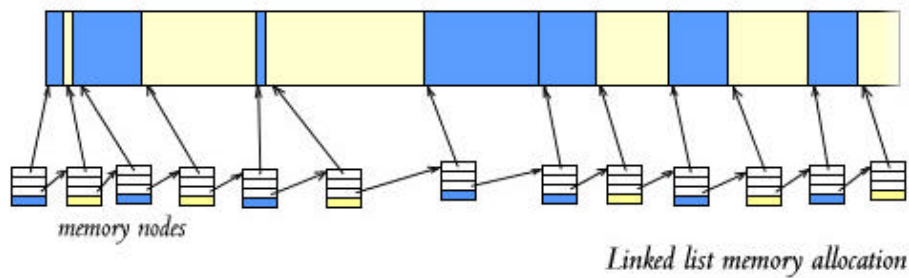
- **Un nombre minimum de page doit être présent en mémoire : sinon phénomène de thrashing (déconfiture) le processeur ne fait plus rien d'utile car le système passe son temps à faire du swap -> working set (espace vital).**

Allocation dynamique de la mémoire.

- se fait sur le tas (heap)
- gestion nécessaire : liste des zones libres et occupées, fusion des petits trous, récupération des zones inutilisées (garbage collection) :



- liste des zones libres et allouée



- Recherche d'un emplacement libre de la taille adéquate :
 - first fit
 - best fit
 - worst fit

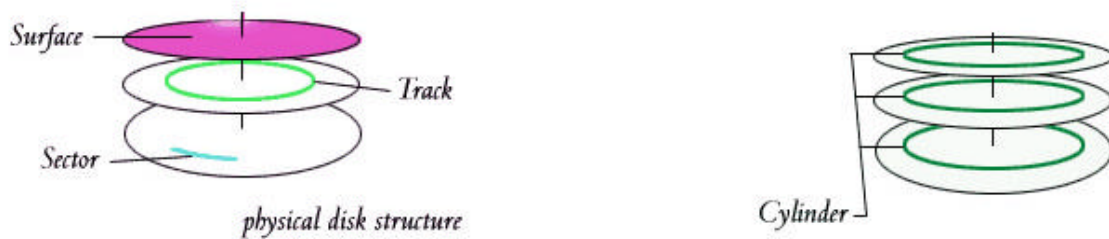
La gestion des entrées-sorties.

- **Grande diversité de périphériques**
 - vitesse
 - format des données
 - opérations possibles
 - conditions d'erreur
- **Nécessité de driver spécifiques (fonctionnant en partie en mode Kernel)**
 - deux couches de logiciel
 - une couche dépendante du matériel
 - une couche indépendante du matériel pour une famille de périphérique donnée
 - périphériques de type caractère (character device) : accès séquentiel, un octet à la fois (**carte audio, réseau, clavier, modem...**)
 - périphérique de type bloc (block device) : lecture-écriture aléatoire d'un bloc d'octets à la fois (**disques, carte vidéo ...**)
- **Référence au périphérique par un nom de "device"**
- **Intégration dans le système de fichier (tout est fichier sous UNIX)**
- **Mise en service du périphérique par une opération de montage (**mount**)**

Exemple : **mount /dev/tty** au démarrage
- **Les opérations d'entrées-sorties peuvent être **bloquantes** (synchrones) ou **non bloquantes** (asynchrones), lorsqu'elles sont bloquantes il y a risque de deadlock**
- **La bufferisation permet de gagner du temps (entrées et sorties) mais problème de la synchronisation**
- **Certains périphériques ne sont pas partageables (imprimante) ® spooling (Simultaneous Peripheral Output On Line)**

Le système de fichiers.

- Organisation de manière ordonnée (hiérarchique) des informations stockées sur les disques sous forme de fichiers et de répertoires
- organisation logique (fichiers - répertoires)
- organisation physique (pistes, secteurs, formatage)



- Liaison entre la représentation physique et logique : table des inodes

