

# Sommaire

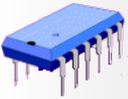
---



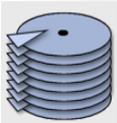
**Qu'est-ce qu'un système d'exploitation ?**



**Gestion des processus**

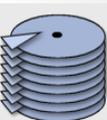
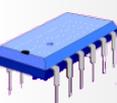


**Gestion de la mémoire**

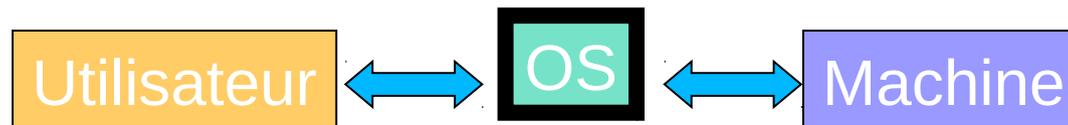


**Fichiers et systèmes de gestion de fichiers**

---



# Qu'est-ce qu'un système d'exploitation ?



\*OS: Operating System

# Quelques exemples

---

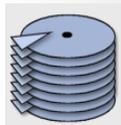
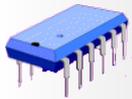
Les principaux



*Linux*



**L'OS n'est pas forcément lié au type de machine !**  
On peut faire tourner Linux, Unix, Windows ou BeOs sur un PC !



# Introduction

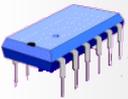
---



- Problèmes de départ



- Matériels variés (processeurs, quantité de mémoire, taille des disques durs, affichage ...)



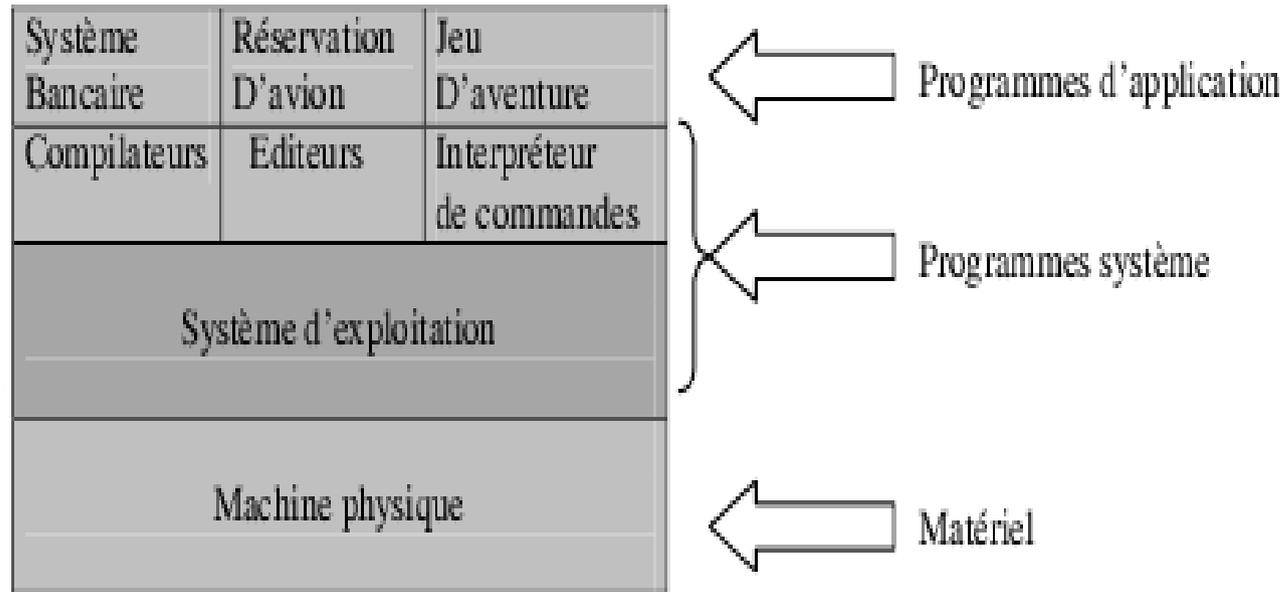
- Plusieurs programmes doivent pouvoir être exécutés en même temps

- Plusieurs personnes peuvent utiliser la machine



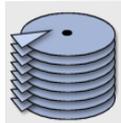
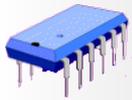
- L'écriture d'un programme doit être libérée de ces contraintes.

# Rôles du système d'exploitation

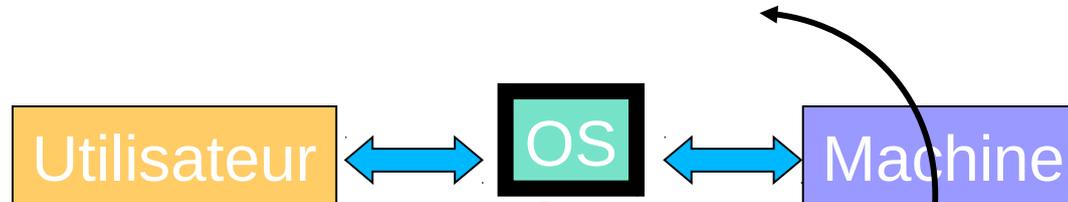
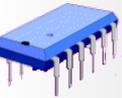


Réalise l'interface entre le matériel et le programmeur / utilisateur

- contrôle les ressources de l'ordinateur
- fournit la base sur laquelle seront construits les programmes d'application



# Les différents mode d'action



**1**  
Permettre une utilisation pratique de la machine

Assurer un ensemble de services en présentant aux utilisateurs une interface mieux adaptée à leurs besoins que celle de la machine physique

**2**  
Gérer et partager les ressources

**3**  
Gérer les périphériques et leur relation

Gérer les ressources de l'installation matérielle en assurant leurs partages entre un ensemble plus ou moins grand d'utilisateurs

# Au démarrage : le BIOS

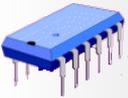
---



## BIOS (Basic Input Output System)



- détecte les périphériques
- initialise le matériel (registres processeur, mémoire etc.)
- scanne les bus pour trouver un périphérique amorçable (bootable)
- charge le système d'exploitation en mémoire



## Système d'Exploitation



- re-détecte les périphériques, les ré-initialise
- lance le premier processus
- attend un événement

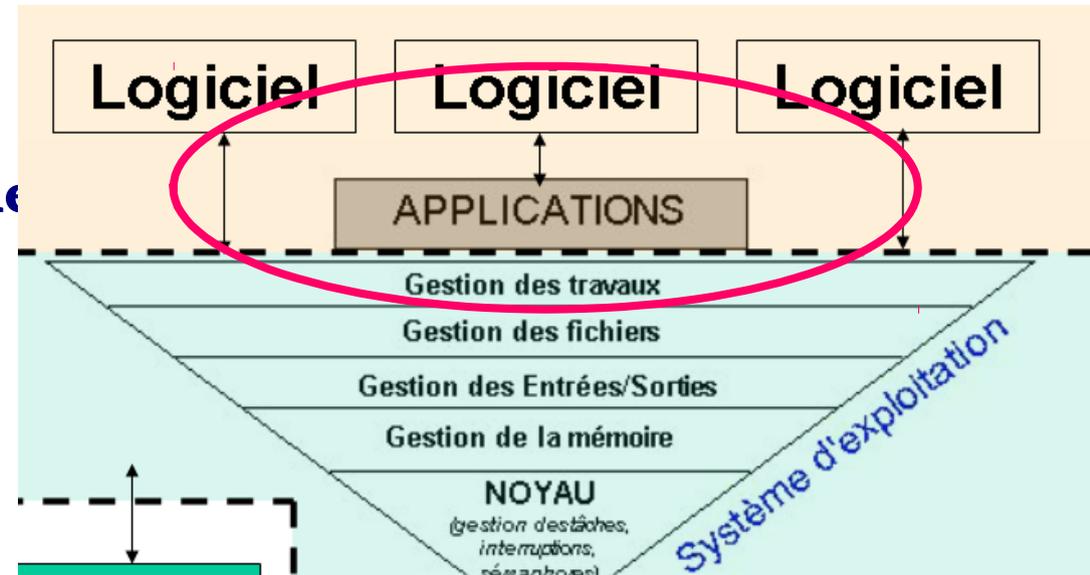
# Au plus haut niveau, les applications

Elles s'appuient sur l'OS  
(utilisent des fonctions  
spécifiques de l'OS)  
pour **faciliter l'exécution de**  
**tâches complexes**

**Ex :**

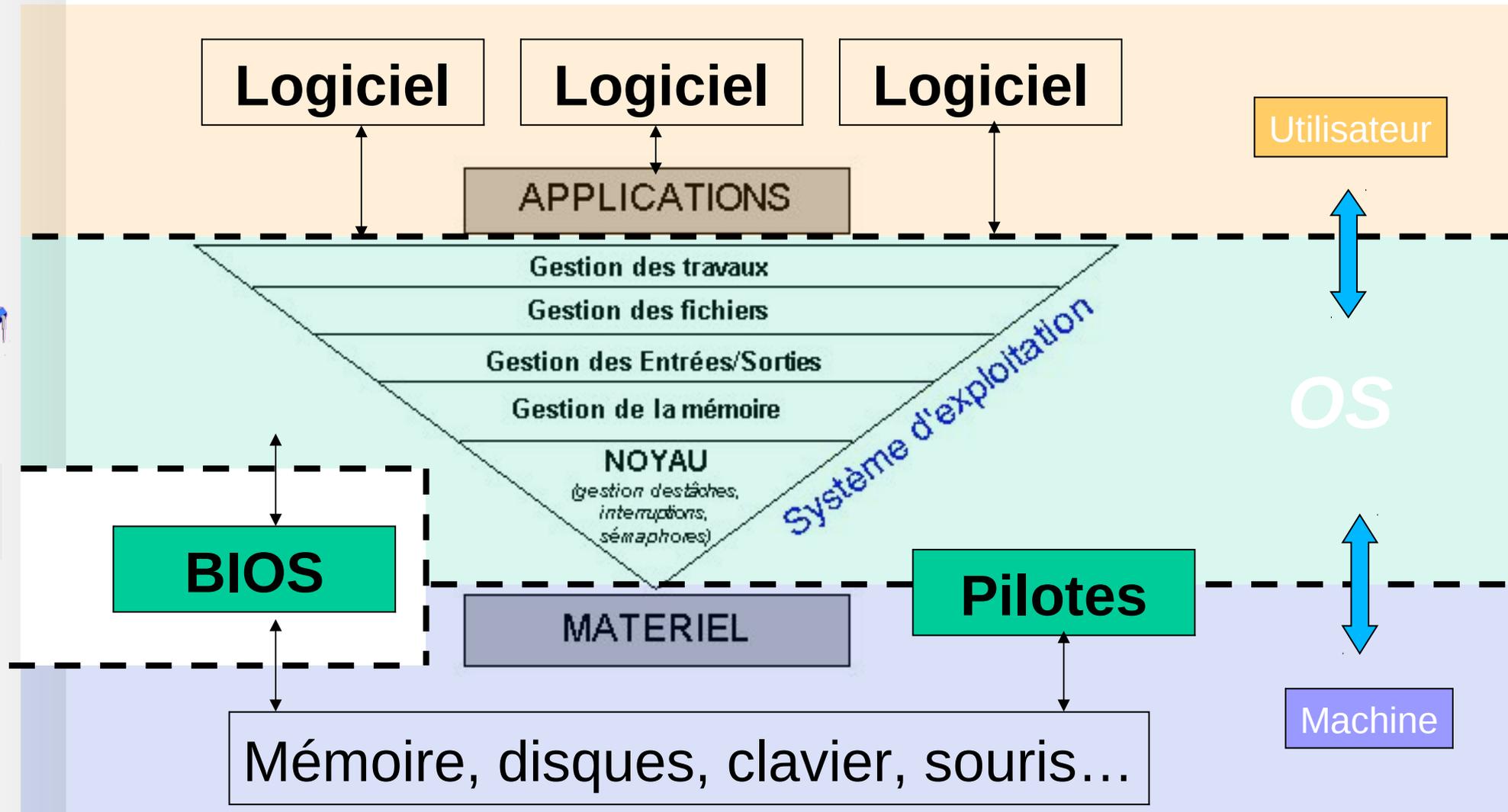
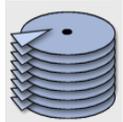
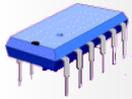
OpenOffice

Firefox, Word...



Une application est écrite **spécifiquement** pour un OS (« compilée » pour cet OS) et **ne fonctionne pas sur un autre** (cf Word, Internet Explorer...) Elle peut être éventuellement « **portée** » sur un autre OS (OpenOffice, Mozilla...)

# Vue générale



# Les composants de l'OS

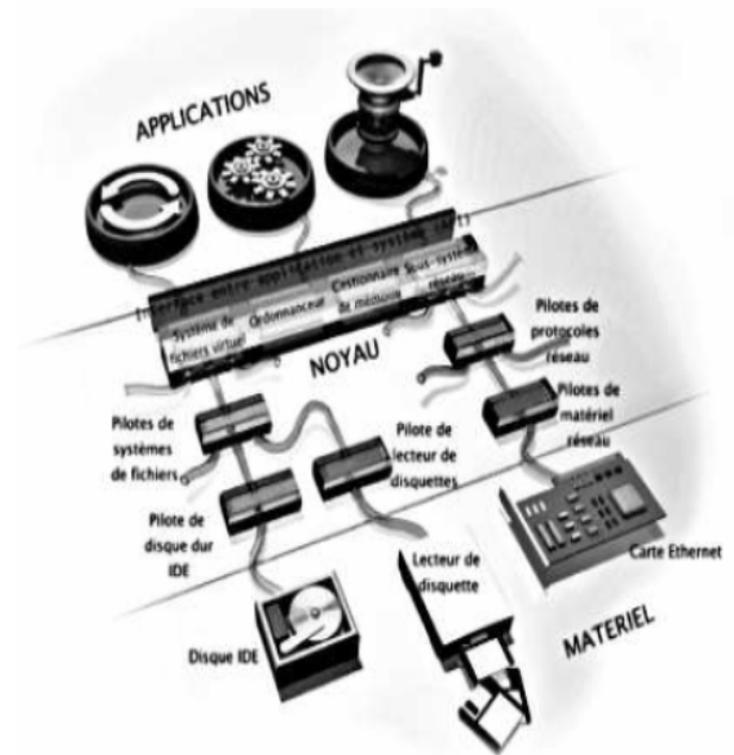
---

Les systèmes d'exploitation comportent plusieurs composants qui permettent de les différencier

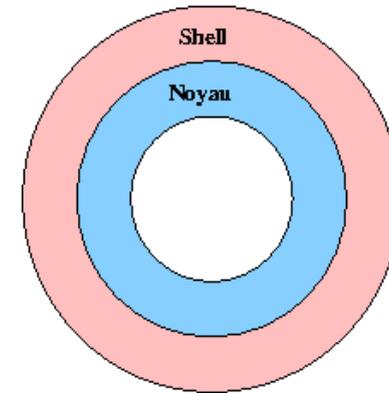
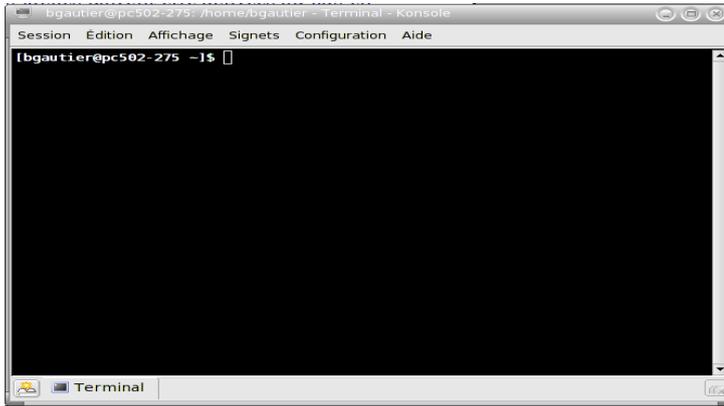
- **Le noyau** (processus, périphériques, mémoire, fichiers)
- **L'interpréteur de commandes et l'environnement graphique**
- **Le système de fichiers** (et des arborescences)

# Le noyau

- Gestion des Processus
- Communication avec les Périphériques
- Gestion de la Mémoire
- Gestion des accès fichiers



# L'interpréteur de commandes



- Interface de base permettant de commander le système = **shell**

Sous Windows : DOS (Disk Operating System)

Sous Unix/Linux : bash, c-shell, ksh...

**Ex** : lister le contenu d'un répertoire :

**DOS** : commande **dir**

**Linux** : commande **ls**

# Interface graphique

---

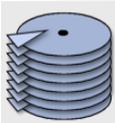
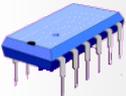
Systemes à fenêtres et menus

**Sous Windows** : Une interface unique

**Sous Unix/Linux** : KDE (utilisé à l'INSA), Gnome, WindowMaker, Enlightenment, BlackBox...



# Interface graphique : exemples

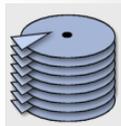
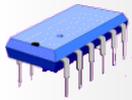


Gnome

KDE

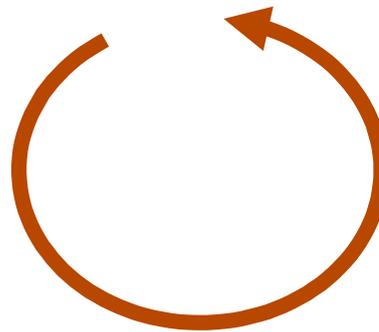
Windows  
XP

1ère année



---

# Processus et gestion de processus

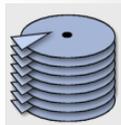
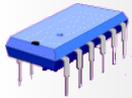
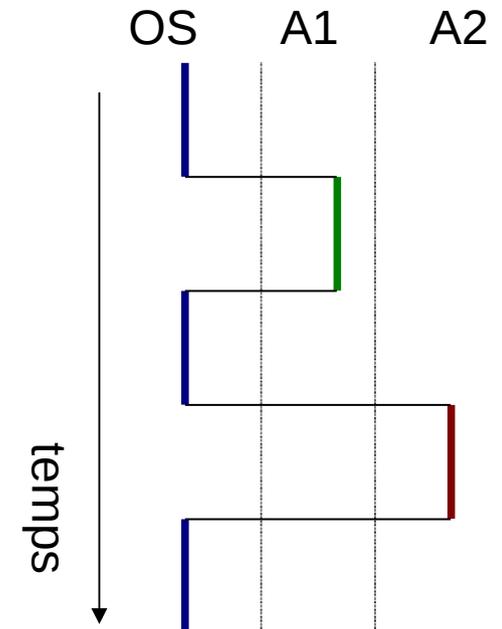


# La notion de processus

- Programme qui est en train d'être exécuté
- Environnement multi-tâches sur une machine mono-processeur:

Le système arbitre l'exécution des tâches

Il reprend la main entre les tâches, ou à leur demande, pour mettre en place l'illusion du multi-tâches.



# Organisation des processus

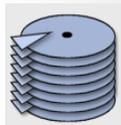
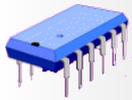
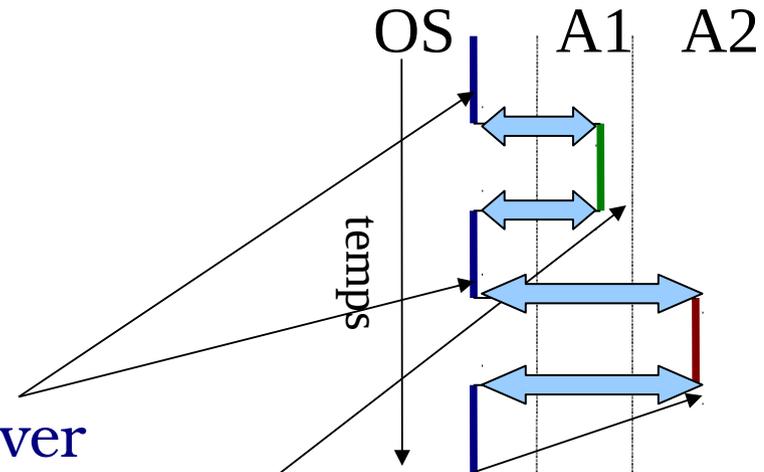
## Scheduler (ordonnanceur) :

liste les processus prêts  
choisit le processus à activer

**Dispatcher (allocateur) :** Définit le temps maximum pendant lequel un processus pourra rester actif. Passe le contrôle au scheduler lorsque ce temps est écoulé

Passages OS ↔ Application appelés **changement de contexte.**

Priorité d'accès au processeur : appelée **gentillesse** sous Unix



# Liste des processus

En pratique :

- Sous Windows 2000, accès au gestionnaire de tâches par Alt/Ctrl/Suppr
- Sous Unix/Linux, commande *ps* ou *top* (liste actualisée classée de la plus gourmande en CPU à la moins gourmande)

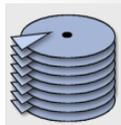
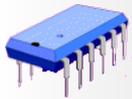
USER	PID	%CPU	%MEM	VSZ	RSS	TTY	STAT	START TIME	COMMAND
...									
veglin	18639	0.0	2.8	27500	14636	?	S	21:22 0:00	konsole
veglin	18644	0.0	0.3	3320	1972	pts/1	S	21:22 0:00	/bin/bash
veglin	19635	0.2	3.5	54508	18472	?	S	21:25 0:01	kpdf
veglin	22951	0.0	0.1	2576	824	pts/1	R	21:37 0:00	ps aux

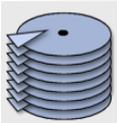
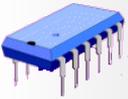
Temps processeur utilisé

Etat : sleeping or running

Port auquel est relié le processus, indique si un terminal est attaché au processus

Chaque processus est repéré par son numéro : PID (process identifier)





---

# Gestion de la mémoire et Mémoire virtuelle



# Gestion de la mémoire

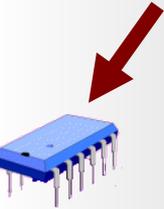
---



**Le système gère la mémoire et en attribut des morceaux aux applications (programme et données).**



**Il doit également disposer d'un espace pour stocker ses propres données (tables, contextes des applications, ...)**



**Le système doit présenter une image de la mémoire aux applications indépendante de son mode de gestion:**

- **des applications ne doivent pas pouvoir manipuler les données d'autres applications**
- **une application est écrite avec des variables et l'OS doit leur associer des adresses mémoire**
- **il est parfois nécessaire de faire croire à une application qu'elle dispose de plus de mémoire qu'il n'existe réellement.**



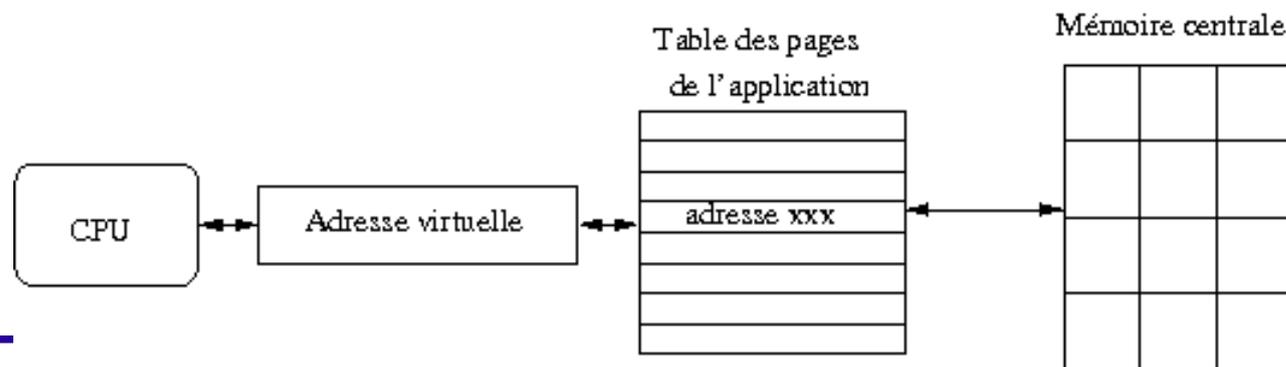
# La pagination et les adresses virtuelles

La mémoire physique est découpée en morceaux, appelés *pages*.

Le système gère les *tables de pages* attribuées aux *applications*.

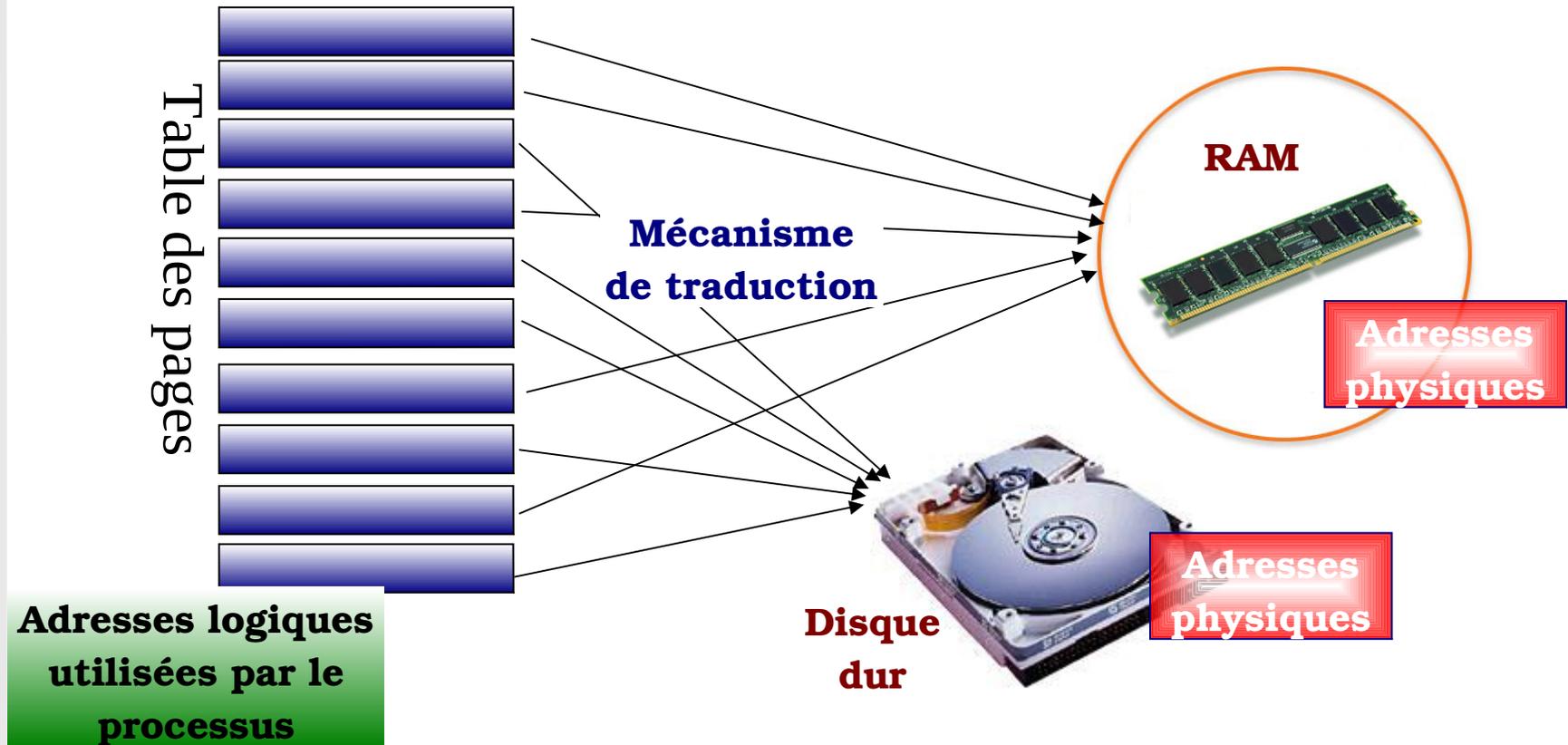
Un mécanisme de traduction est associé à cette table : les adresses vues par l'application ne sont pas les adresses réelles. Ce mécanisme est appelé *adressage virtuel*.

Chaque application a sa propre table des pages (c'est une partie de son contexte). Plusieurs applications peuvent manipuler les mêmes adresses virtuelles.



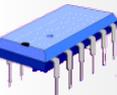
# La mémoire virtuelle

Le système peut, temporairement, copier des pages de la mémoire vers le disque dur. Ce mécanisme est le *swap*.

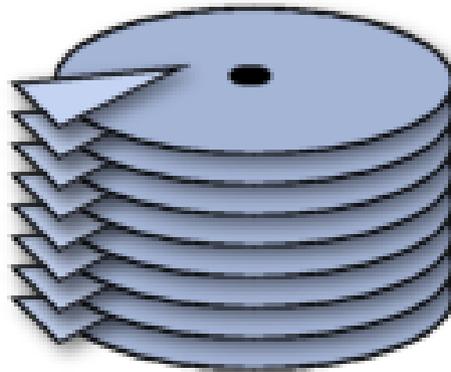


L'utilisation du swap permet d'étendre la mémoire mais se paye en rapidité d'exécution ! (accès au disque plus lent qu'à la RAM, gestion du swap)

---



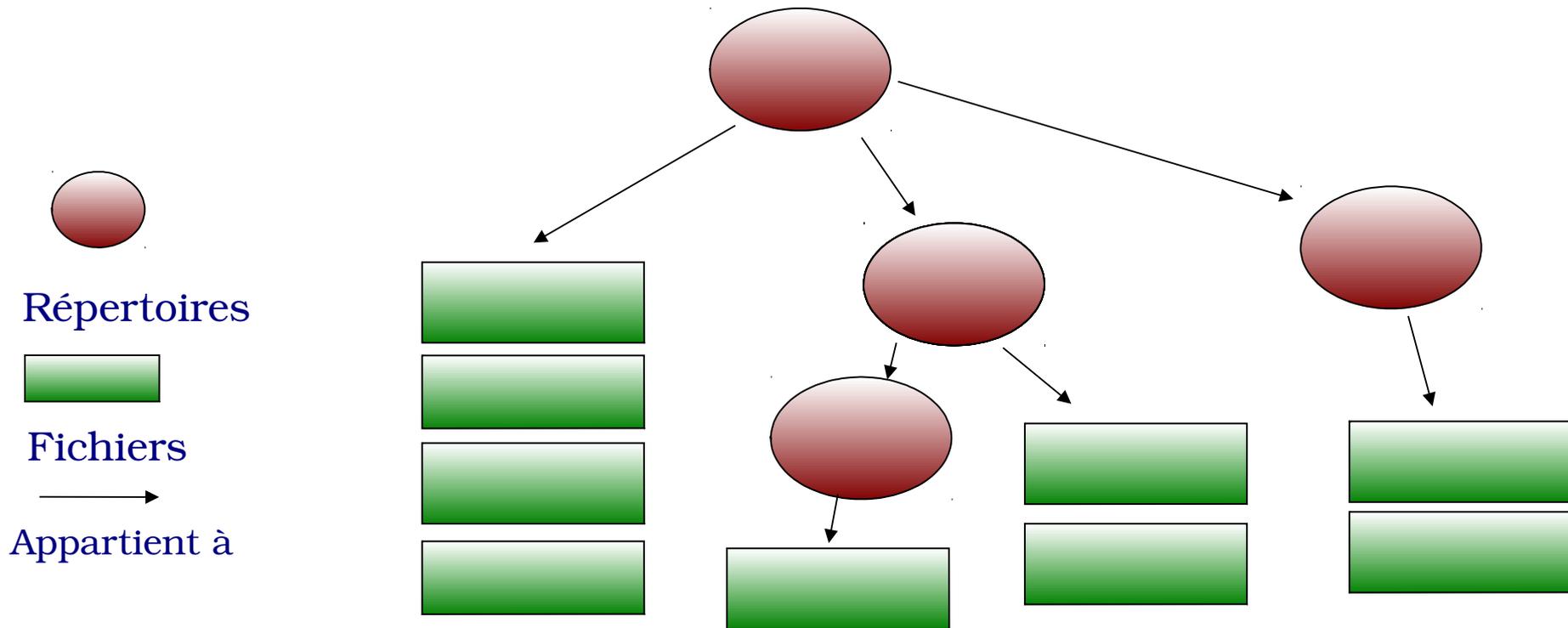
# Fichiers et arborescences



# L'arborescence

- Un répertoire est une collection de fichiers ou de répertoires (appelés alors sous-répertoires)

Fichiers et répertoires sont regroupés dans une structure **arborescente**: chaque fichier connaît son père (le répertoire auquel il appartient). L'arborescence peut être parcourue dans les deux sens.

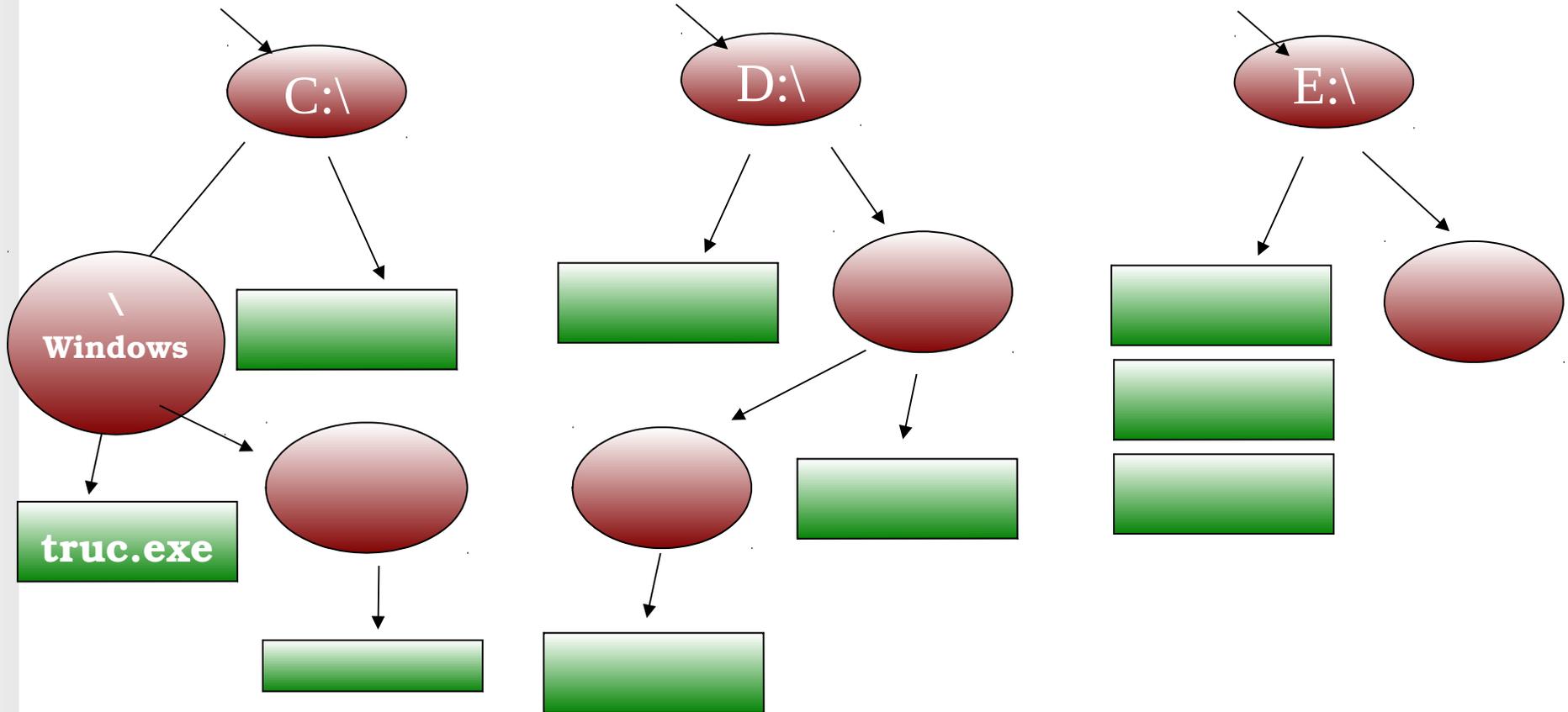


# L'arborescence Windows

Disque 1, partition 1

Disque 1, partition 2

CDROM



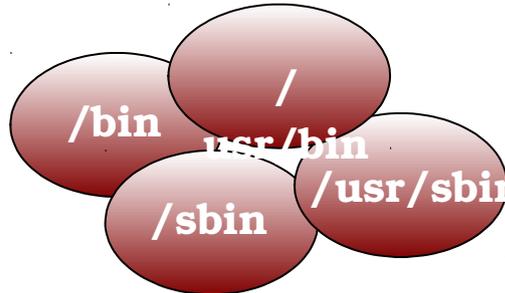
**Une arborescence par unité de disque physique ou logique (par partition).**

Ex : `C:\Windows\truc.exe`

(Attention au : « \ » !)

# L'arborescence Linux

- L'arborescence Unix est plus ou moins standardisée



**Commandes et utilitaires du système**

**/etc** Fichiers de configuration et administration du système

**/usr** Programmes additionnels aux systèmes + installés par les utilisateurs

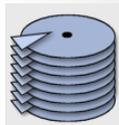
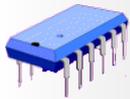
**/dev** Périphériques système

**/tmp** Fichiers temporaires du système

**Répertoires personnels :**

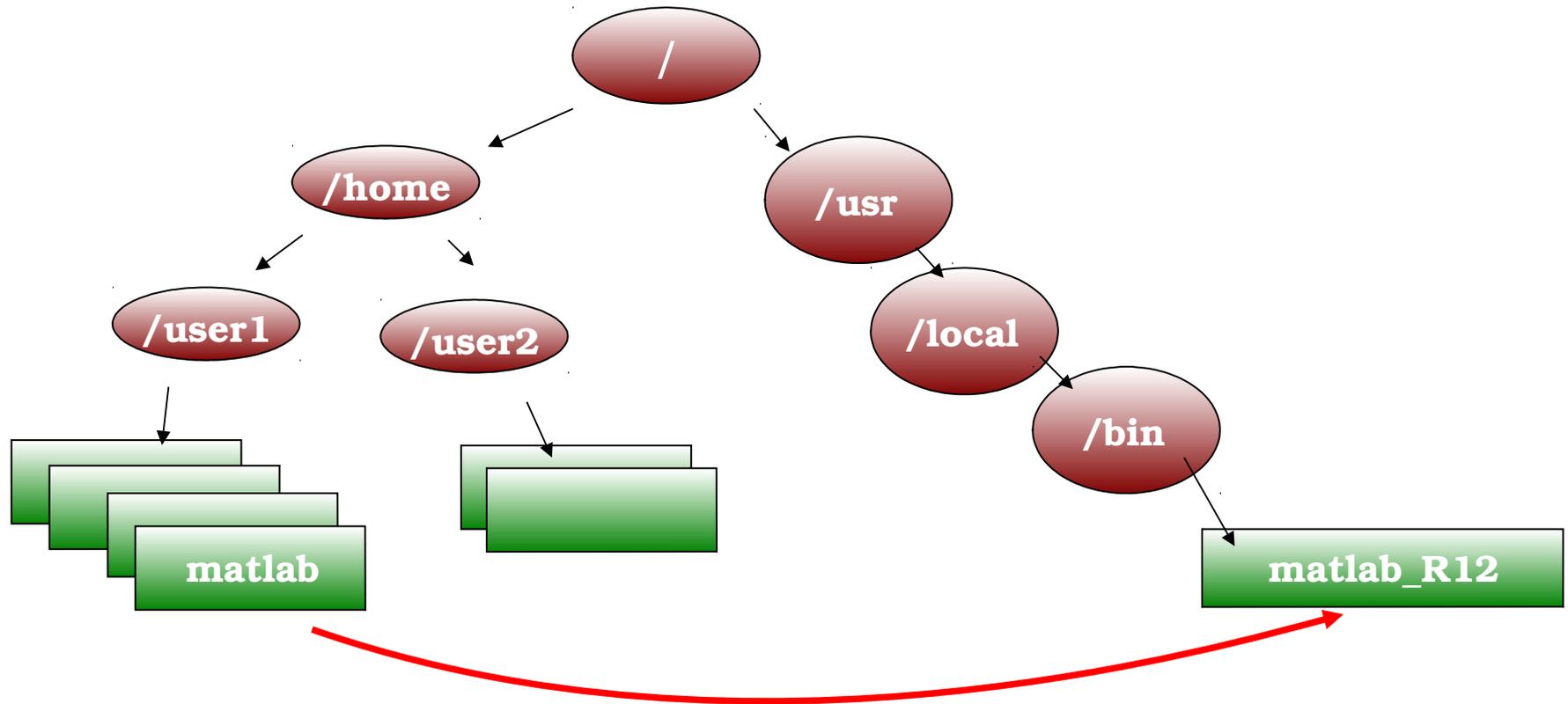
**/home** 1 par compte, porte le nom du login

exemple : /home/aeinstein pour l'utilisateur Albert Einstein

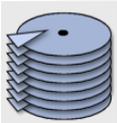
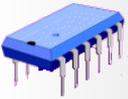


# Les liens symboliques

- Ils permettent d'assouplir le parcours de l'arborescence (pas besoin de remonter au répertoire parent)

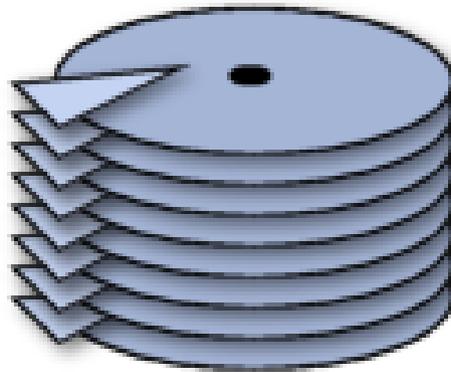


On les nomme « raccourcis » sous Windows.



---

# Gestion des fichiers et droits d'accès



# Permissions sur un fichier : exemple d'Unix/Linux

Certains systèmes de fichiers gèrent des permissions sur les fichiers :

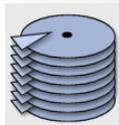
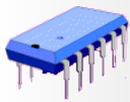
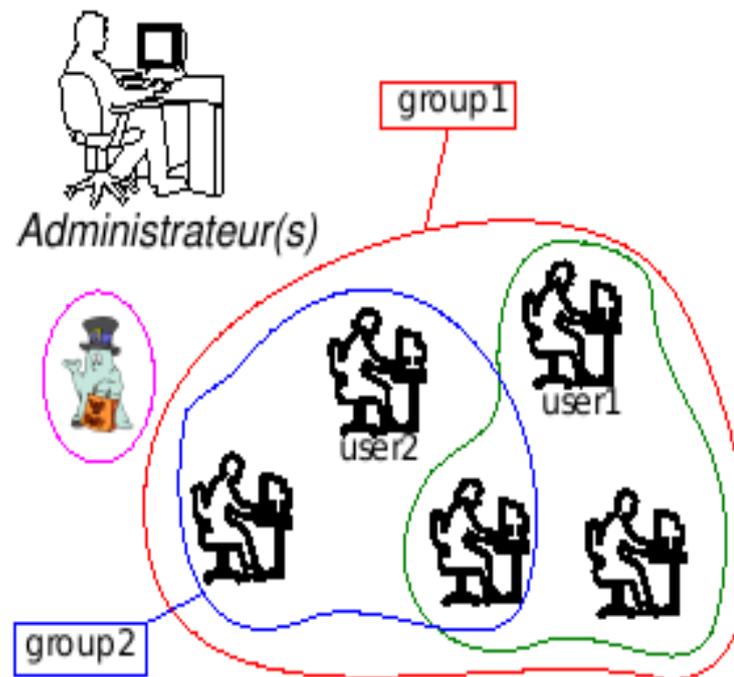
**Lecture** (read : r), **Ecriture** (write : w), **Exécution** (execute : x)

Un fichier peut accorder des permissions à 3 types d'utilisateurs :

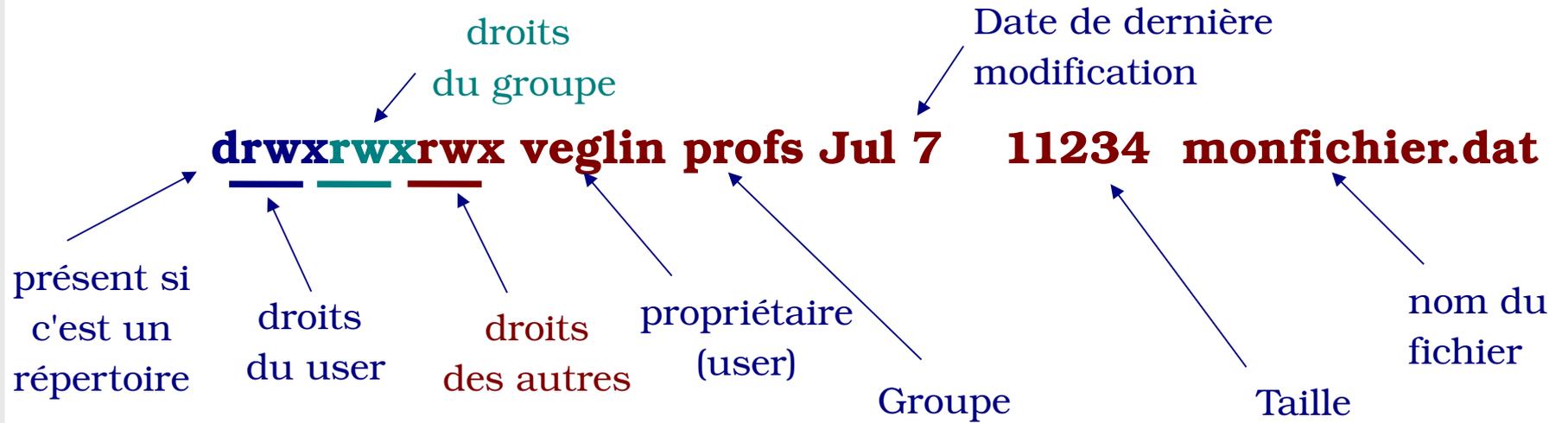
**Le propriétaire** du fichier (**user** : par défaut, celui qui l'a créé) :  
identifié par son login (compte)

**Le groupe** (group) auquel le propriétaire appartient

**Les autres** (others)



# Permissions sur un fichier : exemple d'Unix/Linux



## Exemple :

```
_rwx r _ x r _ _ veglin profs Jul 7 11234 monfichier.dat
```

➔ Commande **ls -l** sous invite de commande pour voir les permissions sur un fichier

# En résumé

---

- Le système d'exploitation est le **premier programme** démarré par la machine
- Il permet de **s'affranchir de la gestion fine du matériel** et propose des services de haut niveau tels que des processus, de la mémoire et des périphériques.
- Ces mécanismes sont souvent très **compliqués** comme illustré sur la gestion des processus ou de la mémoire
- Chaque système propose sa propre organisation et ses propres services. **Les applications doivent être écrites pour un système d'exploitation donné.**
- Les performances d'un système d'exploitation sont essentielles pour le bon fonctionnement d'une machine.

