

Systèmes d'exploitation

Fichiers et entrées-sorties

Thomas Ropars

thomas.ropars@univ-grenoble-alpes.fr

<http://tropars.github.io/>

2026

Références

Beaucoup des slides de ce cours ont été produites par d'autres personnes:

- E. Brunet et G. Thomas – Système de Fichiers
- V. Marangozova – Fichiers et entrées-sorties

Contenu de ce cours

- La notion de système de fichiers
- Manipuler des fichiers
 - ▶ A la ligne de commande
 - ▶ Les appels systèmes
 - ▶ Les redirections
- Les droits d'accès

Agenda

Les systèmes de fichiers

Manipuler des fichiers

Les droits d'accès

Système de Fichiers

■ Besoin de mémoriser des informations

- Photos, PDF, données brutes, exécutables d'applications, le système d'exploitation lui-même, etc.

■ Organisation du stockage sur mémoire de masse

- Localisation abstraite grâce à un chemin dans une arborescence
- Unité de base = fichier

■ Exemples de types de systèmes de fichiers

- NTFS pour Windows, ext2, ext3, ext4 pour Linux, HFSX pour Mac-OS
- FAT pour les clés USB, ISO pour les CD
- ... et des myriades d'autres types de systèmes de fichiers

Qu'est-ce qu'un fichier

■ Un fichier est la réunion de

- Un contenu, c'est-à-dire un ensemble ordonné d'octets
- Un propriétaire
- Des horloges scalaires (création, dernier accès, dernière modif)
- Des droits d'accès (en lecture, en écriture, en exécution)

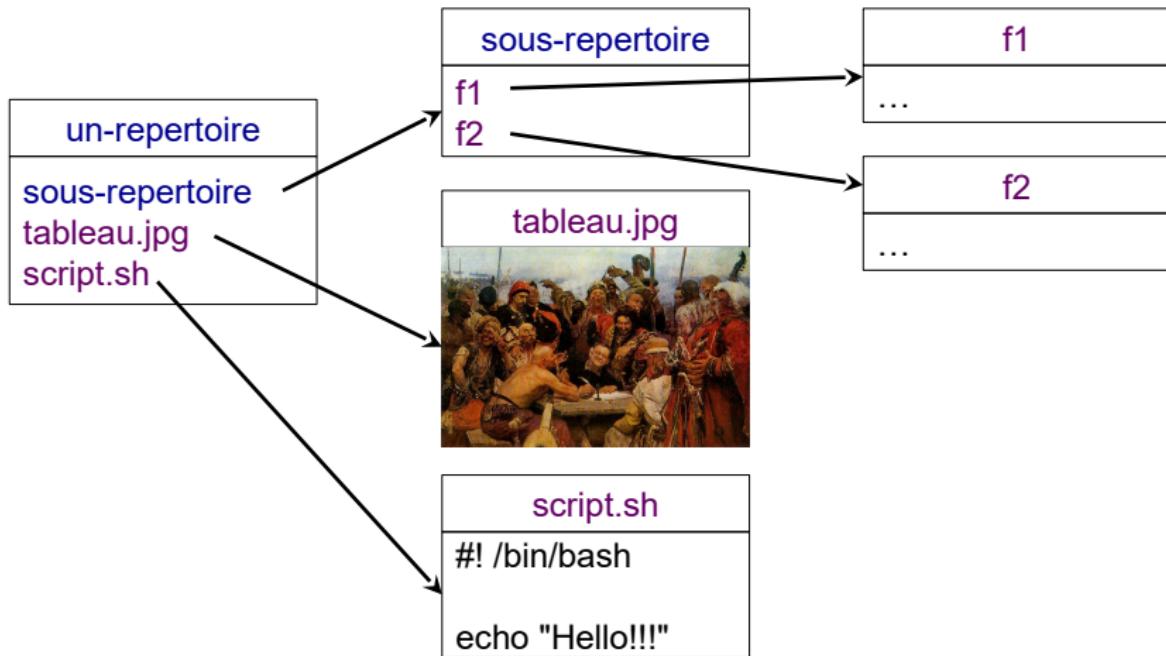
■ Attention : c'est inattendu, mais un fichier est indépendant de son nom (c.-à-d., le nom ne fait pas parti du fichier et un fichier peut avoir plusieurs noms)

On stocke de nombreux fichiers

- Facilement plusieurs centaines de milliers de fichiers dans un ordinateur
 - Plusieurs milliers gérés/utilisés directement par l'utilisateur
 - Plusieurs centaines de milliers pour le système et les applications
- Problème : comment retrouver facilement un fichier parmi des centaines de milliers ?
- Solution : en rangeant les fichiers dans des répertoires (aussi appelés dossiers)

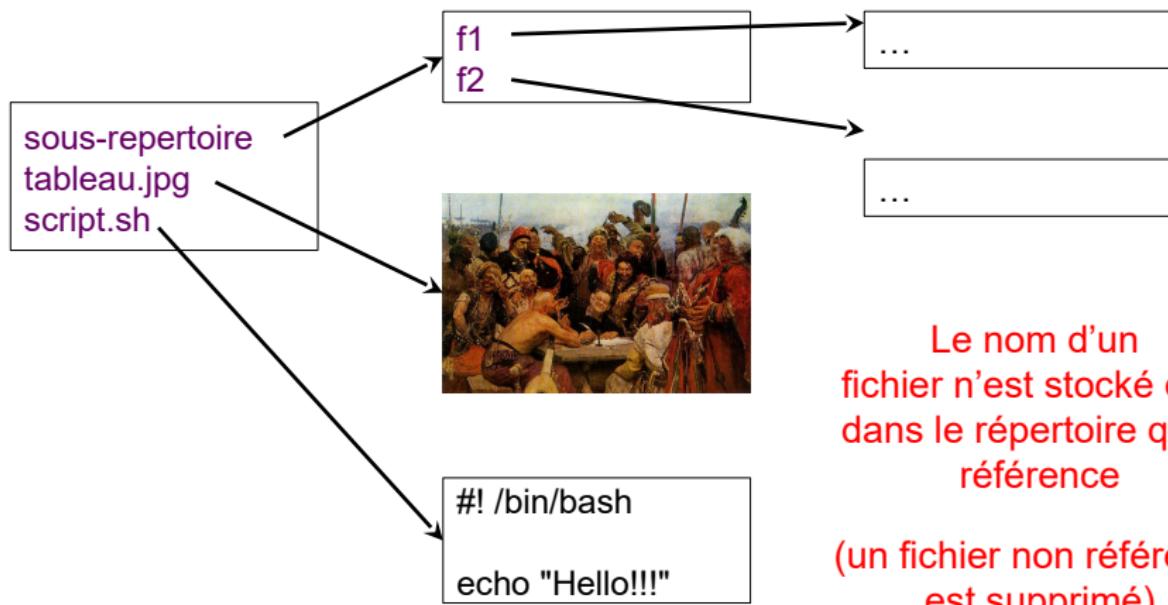
Organisation en répertoires

- Répertoire = fichier spécial qui associe des noms à des fichiers



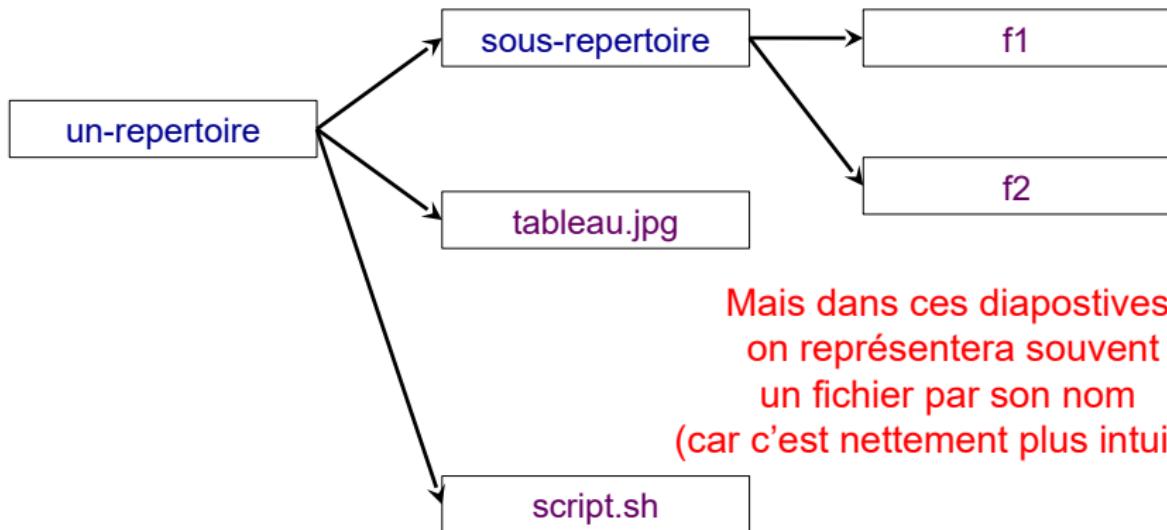
Organisation en répertoires

- Répertoire = fichier spécial qui associe des noms à des fichiers



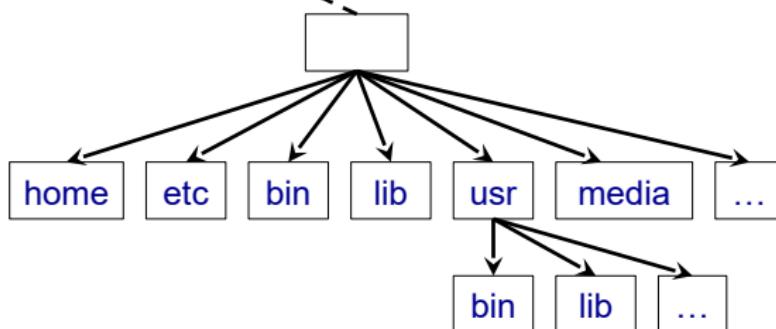
Organisation en répertoires

- Répertoire = fichier spécial qui associe des noms à des fichiers



Arborescence standard des systèmes d'exploitation UNIX

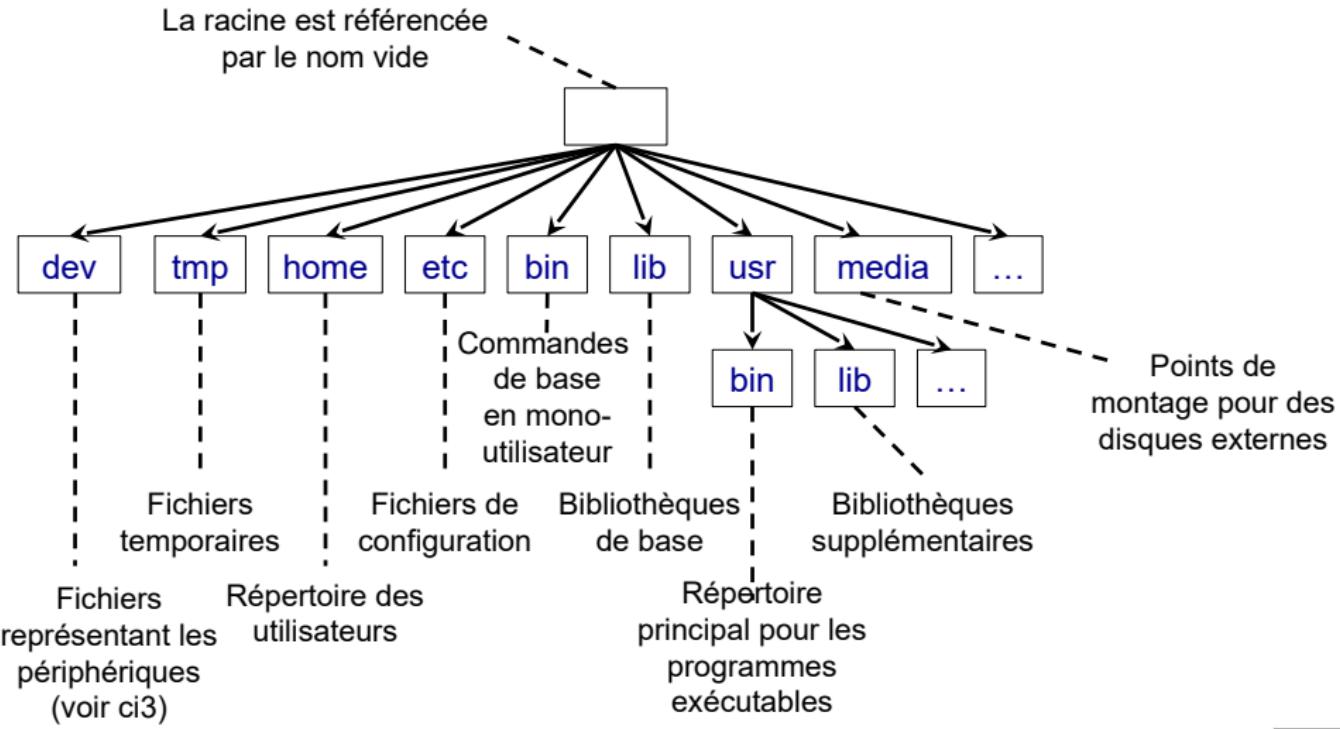
La racine est référencée par le nom vide



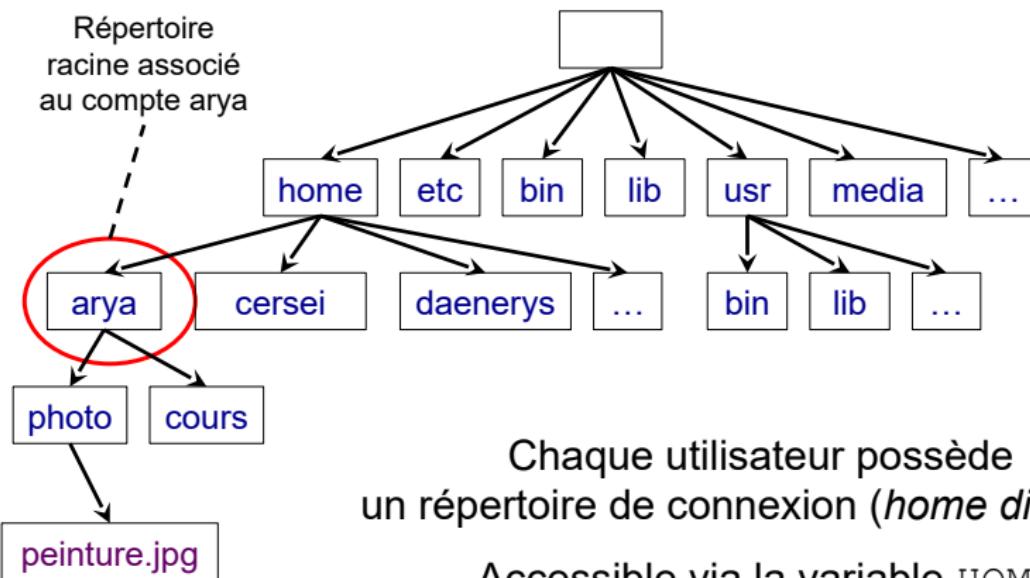
La plupart des systèmes d'exploitation Unix (GNU/Linux, BSD, MacOS...) utilisent une arborescence de base standardisée
(seul Windows utilise une arborescence réellement différente)

Vous pouvez la consulter en faisant : `man hier` (pour hierarchy)

Arborescence standard des systèmes d'exploitation UNIX

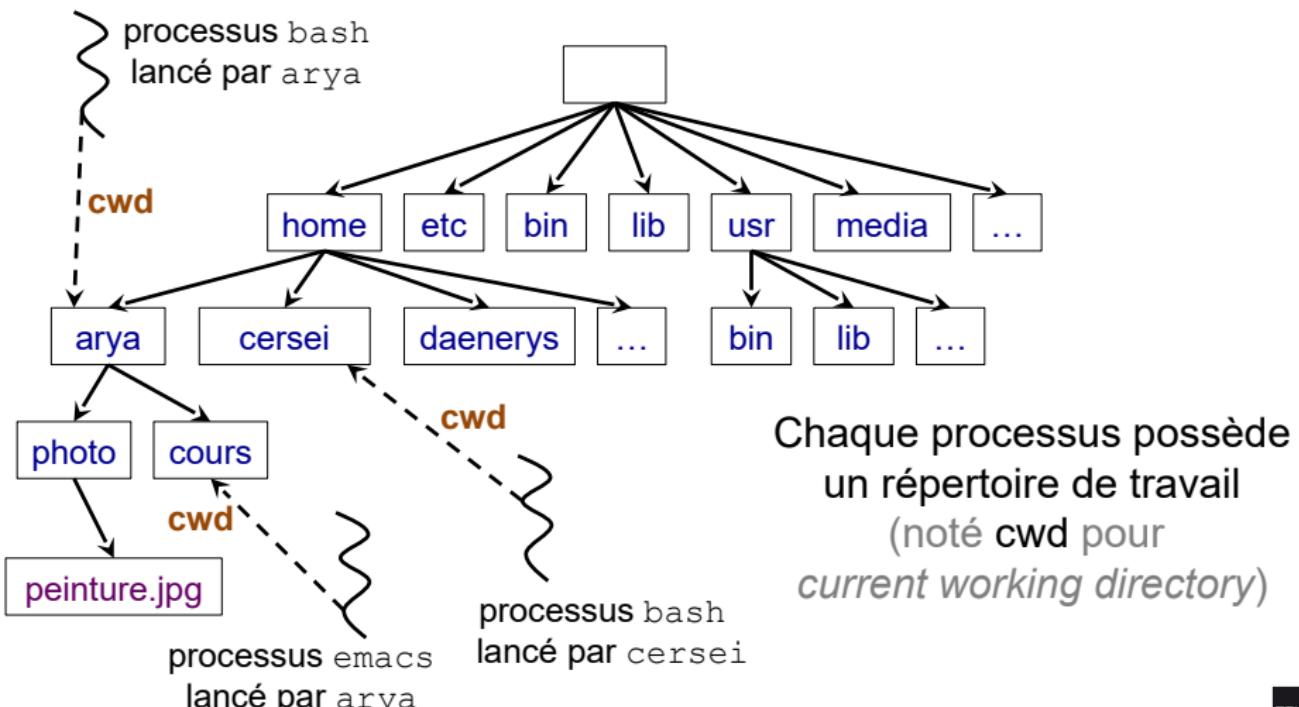


Arborescence standard des systèmes d'exploitation UNIX



Chaque utilisateur possède un répertoire de connexion (*home directory*)
Accessible via la variable HOME

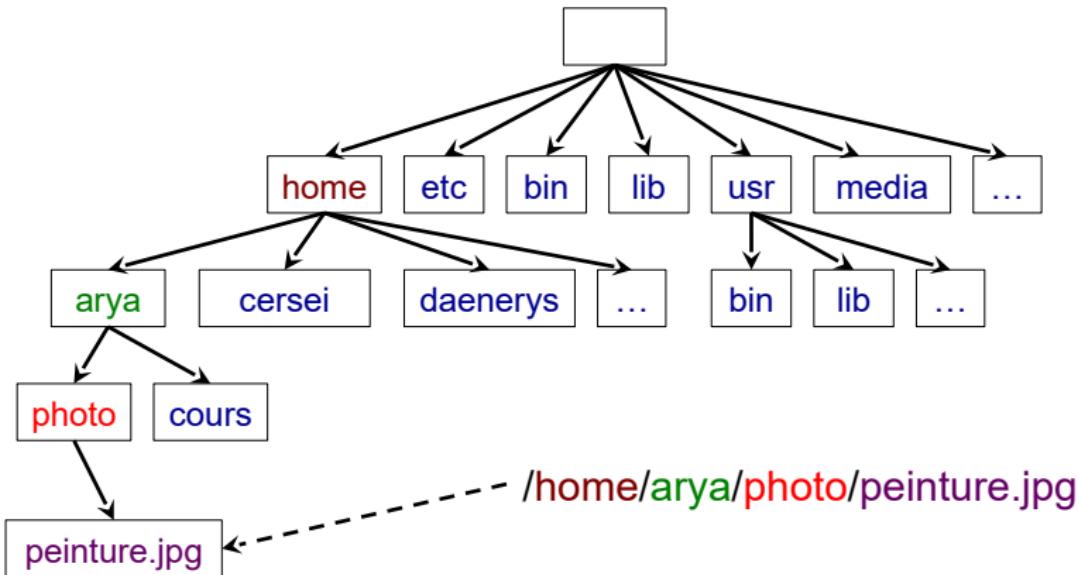
Notion de répertoire de travail



Notion de chemin

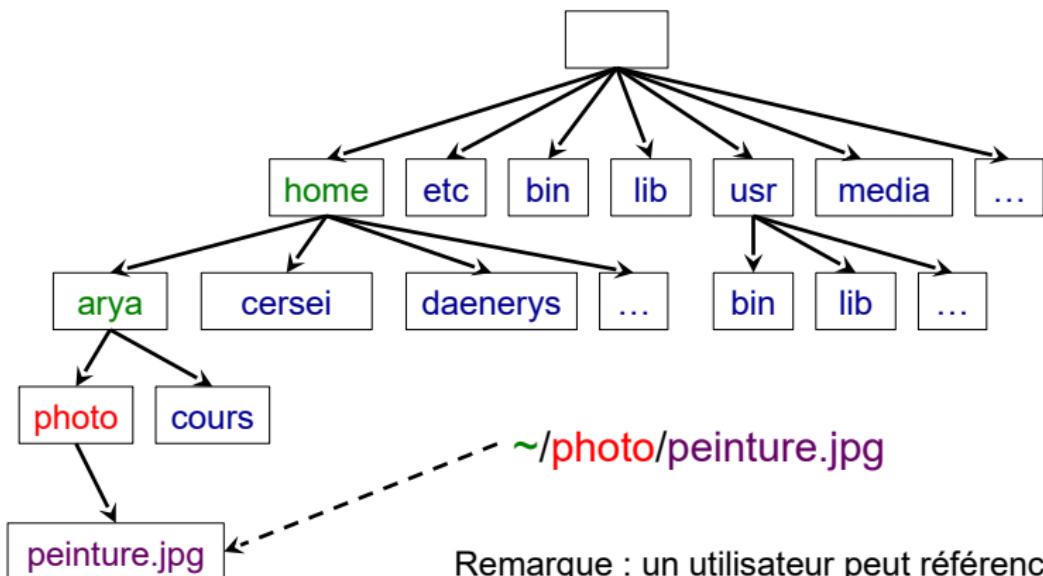
- En bash, le séparateur de répertoires est le caractère /
- Un chemin s'écrit sous la forme a/b/c qui référence
 - le fichier c
 - se trouvant dans le répertoire b
 - se trouvant lui même dans le répertoire a
- Un **chemin absolu** part de la racine du système de fichiers
Commence par le nom vide (racine), par exemple /a/b/c
- Un **chemin relatif** part du répertoire de travail du processus
Commence par un nom non vide, par exemple a/b/c

Exemple de chemin absolu (1/2)



Exemple de chemin absolu (2/2)

Un utilisateur peut utiliser ~ comme raccourci pour son répertoire de connexion



Remarque : un utilisateur peut référencer le répertoire de connexion d'un autre utilisateur avec ~name
(par exemple ~arya/photo/peinture.jpg)

Désignation des fichiers (2)

► Divers raccourcis simplifient la désignation

- ▶ noms relatifs au répertoire courant

Si répertoire courant = /home/machine1/dupont/
alors on peut utiliser les noms relatifs
TP/fich1, TP/fich2

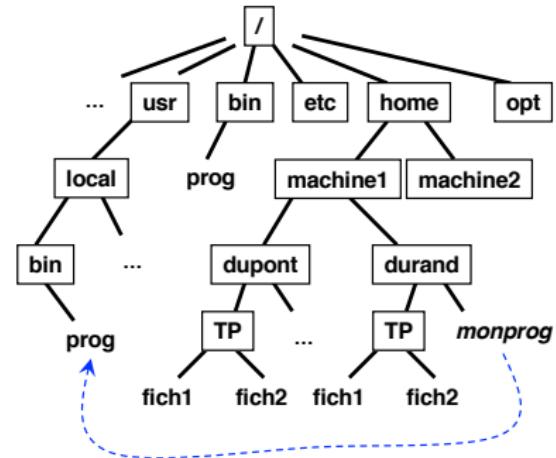
- ▶ désignation du père

Si répertoire courant = /home/machine1/dupont/
alors on peut utiliser
.../durand/TP/fich1

- ▶ liens symboliques

Si répertoire courant = /home/machine1/durand/

- création du lien : `ln -s /usr/local/bin/prog monprog`
- dans le répertoire courant, le nom `monprog` désigne maintenant le fichier `/usr/local/bin/prog`
- un lien n'est qu'un raccourci : si le fichier cible est supprimé, le lien devient invalide



Désignation des fichiers (3)

▶ Répertoire courant

- ▶ par défaut, tout usager a un répertoire courant de base
 - *home directory*
 - par exemple **/home/machine/dupont**
 - un raccourci est **-dupont**
- ▶ on peut changer de répertoire courant au moyen de la commande
cd <nom du répertoire destination>
 - cd sans paramètres ramène au répertoire de base
- ▶ le nom **.** désigne le répertoire courant
- ▶ **pwd** : connaître le nom absolu du répertoire courant
- ▶ **ls** : connaître le contenu du répertoire courant par (**ls -l** est plus complet)

```
<unix> ls -l
total 16
lrwxrwxrwx    1 krakowia sardes    19 Jul  9  2004 isr-13-td.cls -> ../../isr-13-td.cls
-rw-r--r--    1 krakowia sardes    94 Jul  9  2004 Makefile
drwxr-xr-x    2 krakowia sardes   4096 Dec 20 16:20 Old/
-rw-r--r--    1 krakowia sardes   4320 Jan 18 10:17 td3.tex
```

Désignation des fichiers : règles de recherche

- ▶ Pour exécuter un programme (fichier exécutable), il suffit d'entrer une commande avec son nom simple.
Comment le système trouve-t-il le fichier correspondant ?
- ▶ Règle de recherche

- ▶ le système explore dans l'ordre une suite de répertoires
 - ▶ cette suite est enregistrée dans une variable d'environnement **PATH**

```
<unix> echo $PATH  
/usr/local/bin:/bin:/usr/bin:/opt/gnu/arm/bin:/usr/j2se/bin
```

- ▶ La commande `which` indique le nom absolu du fichier qui sera exécuté par défaut

```
<unix> which gcc  
/usr/local/bin/gcc
```

Règle de recherche : exemple d'application

- ▶ Vous avez créé votre propre exécutable,
dans le répertoire courant

```
<unix> ls -l  
-rwxr-xr-x 1 vania  staff  55872  6 fév 07:32 alarm
```

- ▶ Pour l'exécuter

- ▶ soit changer le PATH

```
[unix] alarm  
-bash: alarm: command not found  
[unix] export PATH=.:$PATH  
[unix] alarm  
bip  
bip  
bip  
bip  
^C
```

- ▶ soit plus simplement

```
<unix> ./alarm
```

Il existe de nombreux types de fichiers

- Fichier ordinaire
- Répertoire
- Lien symbolique
- Device : un fichier qui représente un périphérique
(disque dur, carte son, carte réseau, ...)
 - Par exemple /dev/sda1
- Tube nommé : fichier spécial étudié en CI6
- Socket : fichier spécial proche des tubes (non étudié dans ce cours)

Agenda

Les systèmes de fichiers

Manipuler des fichiers

Les droits d'accès

Utilisation des fichiers dans le langage de commande

▶ Créer un fichier

- ▶ Le plus souvent, les fichiers sont créés par les applications, non directement dans le langage de commande. Exemple : éditeur de texte, compilateur, etc
- ▶ On peut néanmoins créer explicitement un fichier
 - `touch toto`

▶ Créer un répertoire

- ▶ `mkdir <nom du répertoire>` le répertoire est initialement vide

▶ Détruire un fichier

- ▶ `rm <nom du fichier>`
- ▶ `rm -i` va demander une confirmation

▶ Détruire un répertoire

- ▶ `rmdir <nom du répertoire>` le répertoire doit être vide

▶ Conventions pour les noms de fichiers

- ▶ * désigne n'importe quelle chaîne de caractères :
 - `rm *.o` : détruit tous les fichiers dont le nom finit par .o
 - `ls *.c` : donne la liste de tous les fichiers dont le nom finit par .c

Copier

```
cp src dest
```

- Deux fonctionnements différents
 - ▶ Si dest est un répertoire, copie src dans le répertoire dest.
 - Dans ce cas, multiples copies possibles avec:
`cp file1 file2 ... rep`
 - ▶ Sinon, copie src sous le nom dest
- L'option `-r` permet de copier récursivement un répertoire
 - ▶ sans `-r`, si src est un répertoire, erreur

Déplacer

```
mv src dest
```

déplace ou renomme

- `src` : fichier de type quelconque
- Si `dest` est un répertoire, déplace `src` dans le répertoire `dest`
 - ▶ Dans ce cas, multiples déplacements possibles avec:
`mv file1 file2 ... rep`
- Sinon, déplace `src` sous le nom `dest`
 - ▶ Si `dest` est dans le même répertoire : renommage

Interface système pour l'utilisation des fichiers (1)

- ▶ Dans l'interface des appels système, un fichier est représenté par un **descripteur**. Les descripteurs sont numérotés par des (petits) entiers.
- ▶ Pour utiliser un fichier, il faut l'ouvrir pour allouer un descripteur

```
fd = open ("/home/machine/toto/fich", O_RDONLY, 0)
```

- ▶ Fichier ouvert en lecture seule (on ne peut pas y écrire)
- ▶ le numéro de descripteur alloué par le système est fd (renvoie -1 si erreur).
- ▶ Les autres modes d'ouverture possibles sont O_RDWR et O_WRONLY.
- ▶ Le fichier pourra être créé s'il n'existe pas

```
fd = open("/path/to/file", O_CREAT | O_RDWR, S_IRUSR | S_IWUSR);
```

- ▶ Quand on a fini d'utiliser un fichier, il faut le fermer **close (fd)**

Ouvrir un fichier

Exemple

```
int fd; /* file descriptor */
if ((fd = open("/etc/hosts", O_RDONLY)) < 0) {
    perror("open");
    exit(1);
}
```

Commentaires

- L'OS maintient une tableau de fichiers ouverts par processus
 - ▶ Le numéro de descripteur de fichiers correspond à un indice dans ce tableau
- Chaque processus créé par un shell UNIX commence sa vie avec 3 fichiers ouverts associés au terminal:
 - ▶ 0: l'entrée standard
 - ▶ 1: la sortie standard
 - ▶ 2: la sortie d'erreur

Interface système pour l'utilisation des fichiers (2)

L'ouverture crée un **pointeur courant** (position dans le fichier), initialisé à 0. Ce pointeur (invisible directement) est déplacé

- indirectement, par les opérations de lecture (`read`) et d'écriture (`write`). (cf détails plus loin)
- directement, par l'opération `lseek` (ci-dessous)

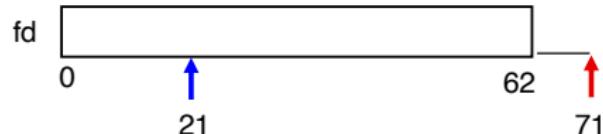
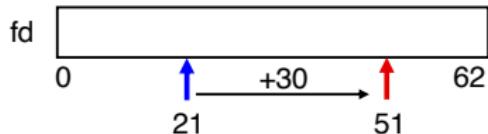
`lseek()` déplace le pointeur courant. Exemples :

dépl. relatif

`lseek(fd, 30, SEEK_CUR)`
+30 octets depuis position courante

dépl. absolu

`lseek(fd, 71, SEEK_SET)`
place le pointeur à la position 71



Le pointeur peut être placé au-delà de la fin du fichier.

Lire un fichier

```
char buf[512];
int fd; /* file descriptor */
int nbytes; /* number of bytes read */

/* Open file fd ... */
/* Then read up to 512 bytes from file fd */
if ((nbytes = read(fd, buf, 512)) < 0) {
    perror("read");
    exit(1);
}
```

- `read()` copie les données du fichier depuis la position courante dans la mémoire, et met à jour la position courante.
- `read()` retourne le nombre d'octets lus (`nbytes`)
 - ▶ `nbytes < 0` indique qu'une erreur s'est produite
 - ▶ `nbytes < 512` est possible et n'est pas une erreur

Écrire un fichier

```
char buf[512];
int fd; /* file descriptor */
int nbytes; /* number of bytes read */

/* Open the file fd ... */
/* Then write up to 512 bytes from buf to file fd */
if ((nbytes = write(fd, buf, 512) < 0) {
    perror("write");
    exit(1);
}
```

- `write()` copie les données de la mémoire vers le fichier à la position courante, et met à jour la position courante.
- `write()` retourne le nombre d'octets écrits (`nbytes`)
 - ▶ `nbytes < 0` indique qu'une erreur s'est produite
 - ▶ `nbytes < 512` est possible et n'est pas une erreur

Un exemple simple de lecture/écriture

Copier les données de l'entrée standard vers la sortie standard octet par octet

```
int main(void)
{
    char c;
    int len;

    while ((len = read(0 /*stdin*/, &c, 1)) == 1) {
        if (write(1 /*stdout*/, &c, 1) != 1) {
            exit(20);
        }
    }

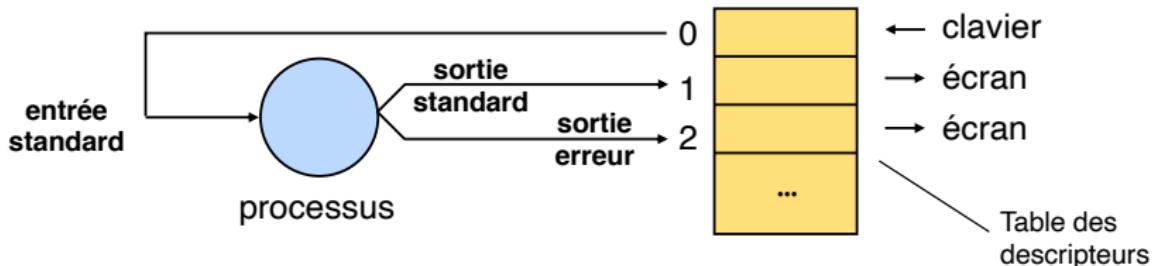
    if (len < 0) {
        printf ("read-from-stdin-failed");
        exit (10);
    }
    exit(0);
}
```

Interface des fichiers

- Les primitives fournies par le noyau (`open`, `close`, `lseek`, `read`, `write`) sont celles de plus bas niveau. Leur utilisation est souvent délicate (gestion des erreurs, lectures tronquées, etc.)
- Il est en général préférable de les utiliser à travers des bibliothèques qui facilitent leur usage:
 - ▶ Par exemple, la bibliothèque dite standard, ensemble de fonctions d'accès de plus haut niveau inclus dans la bibliothèque C : `fopen`, `fread`, `fwrite`, `fscanf`, `fprintf`, `fflush`, `fseek`, `fclose` (et fonctions analogues pour les chaînes : `sprintf`, `sscanf`). Voir `man`.

Fichiers et flots d'entrée-sortie

- ▶ Il y a un lien étroit entre fichiers et entrées-sorties
- ▶ Les organes d'entrée-sortie sont représentés par des fichiers particuliers (sous Unix, dans le répertoire /dev)
- ▶ Tout processus utilise des flots d'entrée-sortie qui peuvent être dirigés soit vers un fichier, soit vers un organe d'entrée-sortie : entrée standard, sortie standard, et sortie erreur
- ▶ Par convention, ces flots sont associés aux descripteurs 0, 1 et 2



- ▶ Les flots d'entrée-sortie peuvent être réorientés vers des fichiers

Manipuler les flots d'entrée-sortie (commandes)

- Dans le langage de commande, on réoriente les flots standard au moyen de < et >

```
cat fich écrit le contenu de fich sur la sortie standard (l'affiche à l'écran)
cat fich > fich1 copie fich dans fich1 (qui est créé s'il n'existe pas)
cat /dev/null > fich crée le fichier vide fich s'il n'existe pas, sinon le rend vide
```

- Les **tubes** (pipes) permettent de faire communiquer des processus.
- Un tube est un fichier anonyme qui sert de tampon entre deux processus fonctionnant en producteur-consommateur.

```
cat *.c | grep var
```

a) crée un tube et deux processus : p1 qui exécute cat *.c, p2 qui exécute grep var

b) connecte la sortie de p1 à l'entrée du tube et l'entrée de p2 à la sortie du tube



Question : que fait la commande suivante ?

```
cat f1 f2 f3 | grep toto | wc -l > result
```

Agenda

Les systèmes de fichiers

Manipuler des fichiers

Les droits d'accès

Protection des fichiers (1)

► Définition (générale) de la sécurité

- ▶ confidentialité : informations accessibles aux seuls usagers autorisés
- ▶ intégrité : pas de modifications non désirées
- ▶ contrôle d'accès : seuls certains usagers sont autorisés à faire certaines opérations
- ▶ authentification : garantie qu'un usager est bien celui qu'il prétend être

► Comment assurer la sécurité

- ▶ Définition d'un ensemble de règles (politiques de sécurité) spécifiant la sécurité d'une organisation ou d'une installation informatique
- ▶ Mise en place de mécanismes (mécanismes de protection) pour assurer que ces règles sont respectées

► Sécurité des fichiers (dans Unix)

▶ On définit

- des types d'opérations sur les fichiers : lire, écrire, exécuter (contraintes de confidentialité, intégrité, contrôle d'accès)
- des classes d'usagers
 - usager propriétaire du fichier
 - groupe propriétaire
 - tous les autres

Droits d'accès

- Toute opération sur un fichier est soumise à droits d'accès
 - Message d'erreur « *Permission non accordée* »
- 3 types d'accès
 - r : droit de lecture
 - Si répertoire, consultation de ses entrées (c.-à.-d, ls autorisé)
 - Sinon, consultation du contenu du fichier
 - w : droit d'écriture
 - Si répertoire, droit de création, de renommage et de suppression d'une entrée dans le répertoire
 - Sinon, droit de modification du contenu du fichier
 - x :
 - si répertoire, droit de traverser (c.-à.-d., cd autorisé)
 - sinon, droit d'exécution

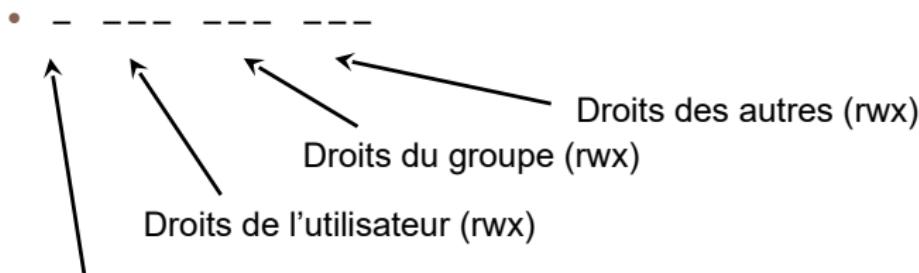
Droits d'accès

- 3 catégories d'utilisateurs :
 - Propriétaire (u)
 - Groupe propriétaire (g)
 - Tous les autres (o)
- Chaque catégorie possède ses types d'accès r w x

Droits d'accès – consultation

- `ls -ld` ⇒ donne les droits des fichiers

- Format de sortie de `ls -l`



Type du fichier :

d : répertoire

l : lien symbolique

- : fichier ordinaire

```
$ ls -l fichier
d rwx r-- --- fichier
$
```

Droits d'accès – modification

■ Modification sur un fichier existant

chmod droit fichier : change mode

■ Droits à !appliquer! au fichier

- Catégories : u, g, o ou a (= all c.-à.-d., ugo)
- Opérations : Ajout (+), retrait (-), affectation (=)

```
$ ls -ld fichier  
-rwx r-- --- fichier  
$ chmod u-x fichier  
$ ls -ld fichier  
-rw- r-- --- fichier  
$ chmod u+x fichier  
$ ls -ld fichier  
-rwx r-- --- fichier
```

Démonstration

```
$ cp /etc/passwd .
$ ls -l
total 4
-rw-r--r-- 1 gthomas users 1120 19 juil. 2016 passwd
$ chmod u-r passwd
$ cat passwd
cat: passwd: Permission non accordée
$ mkdir rep
$ ls -l
total 8
--w-r--r-- 1 gthomas users 1120 19 juil. 2016 passwd
drwxr-xr-x 2 gthomas users    68 19 juil. 2016 rep
$ cd rep/
$ cd ..
$ chmod u-x rep
$ cd rep
-bash: cd: rep: Permission non accordée
```

Droits d'accès initiaux

- Masque de droits d'accès !retirés! à la création de tout fichier
 - Commande `umask` (*user mask*)
 - Le masque est donné en octal (base 8) avec 3 chiffres (u, g, o)
 - En standard, masque par défaut = 022
 - r = 100 en binaire = 4 en octal, w = 010 = 2
 - Si droits retirés --- -w- -w-, alors droits appliqués rw- r-- r--
 - Le droit x est déjà retiré par défaut en général
 - Modification du masque grâce à la commande `umask`
 - **Attention** : `umask` sans effet rétroactif sur les fichiers préexistants
 - **Attention** : `umask` n'a d'effet que sur le `bash` courant

Démonstration

```
$ touch fichier_umask_defaut
$ ls -lh
-rw-rw-r-- 1 amina amina 0 oct. 2 10:49 fichier_umask_defaut
$ mkdir repertoire_umask_defaut
$ ls -lh
-rw-rw-r-- 1 amina amina 0      oct. 2 10:49 fichier_umask_defaut
drwxrwxr-x 2 amina amina  4,0K  oct. 2 10:50 repertoire_umask_defaut
$ umask 007
$ touch fichier_umask_nouveau
$ ls -lh
-rw-rw-r-- 1 amina amina 0      oct. 2 10:49 fichier_umask_defaut
-rw-rw---- 1 amina amina 0      oct. 2 10:52 fichier_umask_nouveau
drwxrwxr-x 2 amina amina  4,0K  oct. 2 10:50 repertoire_umask_defaut
$ mkdir repertoire_umask_nouveau
$ ls -lh
-rw-rw-r-- 1 amina amina 0      oct. 2 10:49 fichier_umask_defaut
-rw-rw---- 1 amina amina 0      oct. 2 10:52 fichier_umask_nouveau
drwxrwxr-x 2 amina amina  4,0K  oct. 2 10:50 repertoire_umask_defaut
arwxrwx--- 2 amina amina  4,0K  oct. 2 10:53 repertoire_umask_nouveau
```

Les groupes

Dans un système UNIX, les utilisateurs sont catégorisés en groupes

- Un utilisateur peut appartenir à plusieurs groupes

Groupes primaires et secondaires

- Chaque utilisateur appartient au moins à un groupe: son groupe primaire
 - ▶ Par défaut, le GID (*group identifier*) du groupe primaire est égal à l'UID (*user identifier*) de l'utilisateur
 - ▶ Groupe associé aux fichiers créés par l'utilisateur
- Un utilisateur peut aussi être intégré à d'autres groupes: des groupes secondaires

Les groupes – Quelques commandes

- Créer un groupe:
 - ▶ `groupadd <groupe>`
- Obtenir la liste des groupes d'un utilisateurs:
 - ▶ `groups user`
- Ajouter un utilisateur à un/des groupes:
 - ▶ `usermod -aG groupe1,groupe2,groupeN user`
- Changer le groupe primaire d'un utilisateur:
 - ▶ `usermod -g groupe user`

Propriétaire d'un fichier

Sous UNIX, un fichier appartient à un utilisateur et à un groupe.

- Par défaut, un fichier appartient à son créateur et à son groupe primaire

Quelques commandes

- Changer le propriétaire d'un fichier:
 - ▶ `chown user fichier`
- Changer le propriétaire et le groupe d'un fichier:
 - ▶ `chown user:group fichier`
- Changer seulement le groupe d'un fichier
 - ▶ `chgrp groupe fichier`

Mécanismes de délégation

Problème

Permettre d'exécuter un programme dont l'exécution nécessite des droits d'accès que n'ont pas les usagers potentiels

- Exemple: /bin/passwd pour changer son mot de passe = modifier un fichier dont le propriétaire est root

Setuid (et Setgit)

- Autre *permission* pour un fichier.
- Pour l'exécution de ce programme (et uniquement pour ce programme), un usager quelconque reçoit temporairement les droits de l'usager ou du groupe propriétaire du programme si le bit correspondant est à 1
 - ▶ Le droit 'x' est remplacé par 's' si le bit est à 1
 - ▶ Commande: chmod u+s <filename>

Sticky bit

Commande

```
chmod o+t repertoire
```

Principe

- Spécifie que pour les fichiers contenus dans le répertoire avec le sticky bit, seul le propriétaire du fichier peut le supprimer
 - ▶ Exemple d'utilisation: /tmp
- Par défaut, tout utilisateur ayant les droits d'écriture et d'exécution sur un répertoire peut en modifier le contenu