# Synthèse LINFO1252

# Quentin Bodart

# Q1 2024-2025

# Contents

1	Le s	ystème informatique et le rôle du système d'exploitation	2	
	1.1	Fondamentaux	2	
	1.2	Architecture de von Neumann	2	
	1.3	Fonctionnement d'un système informatique	3	
	1.4	Traitement d'une interruption	3	
	1.5	Accès direct à la mémoire	3	
	1.6	Système informatique complet	4	
	1.7	Rôle du système d'exploitation	4	
	1.8	Virtualisation	4	
	1.9	Séparation entre mécanisme et politique	4	
	1.10	Modes d'exécution	5	
	1.11	Appel système	5	
2	Utilisation de la ligne de commande			
	2.1	Utilitaires UNIX	6	
	2.2	Shell / Interpréteur de commandes	6	
	2.3	Flux et redirections	6	
	2.4	Scripts	7	

# Objectifs du cours

- utiliser et comprendre les systèmes informatiques (i.p. GNU/Linux)
- utiliser les services fournis par les SE (systèmes d'exploitation)
- design et mise en oeuvre d'un SE

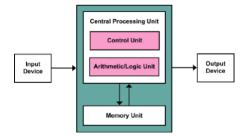
# 1 Le système informatique et le rôle du système d'exploitation

 $\textbf{Syllabus}: \ https://sites.uclouvain.be/SystInfo/notes/Theorie/intro.html$ 

#### 1.1 Fondamentaux

- Composants :
  - CPU / Processeur
  - Mémoire Principale (RAM)
  - Dispositifs d'entrée/sortie (y.c. de stockage)
- Fonctionnement d'un CPU
  - Lire / écrire en mémoire vers / depuis des registres
  - Opérations (calculs, comparaisons) sur ces registres
- Jeux d'instructions
  - x86\_64 (PC, anciens Mac)
  - ARM A64 (Raspberry PI, iPhone, nouveaux Mac M1-3)

#### 1.2 Architecture de von Neumann

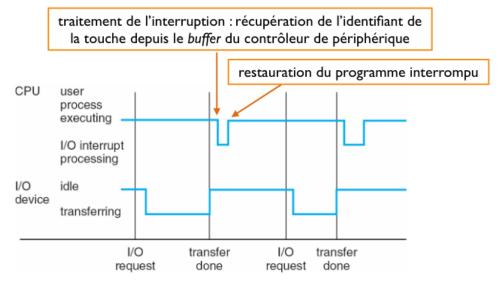


#### 1.3 Fonctionnement d'un système informatique

- La représentation des données se fait en binaire.
- Les opérations d'entrée-sortie se déroule de manière concurrente.
- Il y existe des contrôleurs distinct controlant chacun un type de périphérique.
- Chaque contrôleur possède une mémoire dédiée (buffer)
- Le processeur doit déplacer des donnés depuis/vers la mémoire principale depuis/vers ces buffers dédiés
- Le processeur suit un "fil" continu d'instructions
- Le contrôleur de périphérique annonce au processeur la fin d'une opération d'entrée/sortie en générant une interruption (signal électrique à destination du processeur)

#### 1.4 Traitement d'une interruption

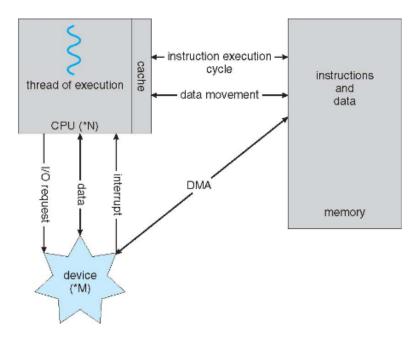
Le processeur interrompt le fil d'exécution d'instructions courant et transfert le contrôle du processeur à une routine de traitement. Cette même routine détermine la source de l'interruption, puis restaure l'état du processeur et reprend le processus :



#### 1.5 Accès direct à la mémoire

Direct Memory Access (DMA) désigne le fait de ne pas faire une interruption à chaque octet lu depuis un disque dur. Une interruption est tout de même faite à la fin du transfert d'un **bloc**.

#### 1.6 Système informatique complet



#### 1.7 Rôle du système d'exploitation

Programmer directement au-dessus du matériel, gérer les interruption, etc... serait une trop grosse tâche pour le programmeur.

#### 3 rôles principaux

- Rendre l'utilisation et le développement d'applications plus simple et plus universel (portable d'une machine à une autre)
- Permettre une utilisation plus efficace des ressources
- Assurer l'intégrité des données et des programmes entre eux (e.g., un programme crash mais pas le système)

#### 1.8 Virtualisation

Le système d'expoitation **virtualise** les ressources matérielles afin de fonctionner de la même manière sur des systèmes avec des ressources et composants fort différents. Chaque SE doit trouver un compromis entre abstraction et efficacité!

#### 1.9 Séparation entre mécanisme et politique

• Un mécanisme permet le partage de temps

• Une politique arbitre entre les processus pouvant s'exécuter et le(s) processeur(s) disponibles

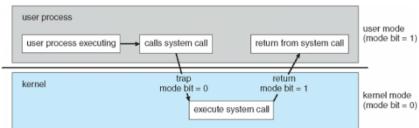
On peut définir des politiques d'ordonnancement différentes selon les contextes, mais sur la base du même mécanisme.

#### 1.10 Modes d'exécution

- mode utilisateur : programme utilisant les abstractions fournies par le SE ; certaines instructions sont interdites, comme par exemple:
  - Accès à une zone mémoire non-autorisée (SegFault)
  - De manière générale, toutes les instructions permettant de changer la configuration matérielle du système, comme la configuration ou la désactivation des interruptions
- mode protégé : utilisé par le noyau du SE, toutes les instructions sont autorisées
- L'utilisation de fonctionnalités du SE par un processus utilisateur nécessite de passer d'un mode à l'autre : **appel système**

#### 1.11 Appel système

- Un appel système permet à un processus utilisateur d'invoquer une fonctionnalité du SE
- Le processeur interrompt le processus, passe en mode protégé, et branche vers le point d'entrée unique du noyau :



# 2 Utilisation de la ligne de commande

 $\textbf{Syllabus}: \ \texttt{https://sites.uclouvain.be/SystInfo/notes/} \ Theorie/shell/shell.html$ 

#### 2.1 Utilitaires UNIX

La philosophie lors de la création des utilitaires UNIX était de créer des outils les plus simples possible, donc d'avoir une seule tâche par outil :

#### **Quelques utilitaires standard**

Utilitaire	Fonction
cat	lire/afficher le contenu d'un fichier ex:cat fichier.txt
echo	afficher une chaîne de caractères passée en argument, ex.:echo "Bonjour Monde"
head / tail	affiche le début resp. la fin d'un fichier ex. : tail errors.log
wc	compte le nombre de caractères / de lignes d'un fichier. ex.:wc -l students.dat
sort	trie un fichier. ex.:sort -n -r scores.txt
uniq	extrait les lignes uniques ou dupliquées d'un fichier <b>trié</b> fourni en argument. ex. : uniq -d students.dat

Afin d'en savoir plus sur

unecommande, il suffit d'utiliser l'utilitaire 'man'.

#### 2.2 Shell / Interpréteur de commandes

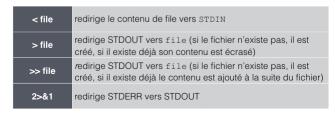
Rend possible l'interaction avec le SE. Il en existe plusieurs, mais le principal est 'bash'. Il est toujours complémentaire à une **interface graphique**.

#### 2.3 Flux et redirections

#### Flux standards et redirections



- 3 flux standards (1 entrée, 2 sorties)
- Redirections permettent de combiner des commandes en utilisant des fichiers intermédiaires



Exemple de redirections :

#### 2.4 Scripts

Un système UNIX peut exécuter du language machine ou des **languages interprétés** Un script commence par convention par les symboles #!, référant à l'interpréteur, ici bin/bash :



Ils peuvent aussi contenir des variables:



et des conditionnelles :

### **Conditionnelles (if)**

# espace important (source de bug commune) ##/bin/bash # Vérifie si es deux nombres passés en arguments sont égaux if [ \$# -ne 2\*]; then echo "Erreur, deux arguments sont nécessaires" > /dev/stderr exit 2 fi if [ \$1 -eq \$2 ]; then echo "Nombres égaux" else echo "Nombres différents" fi exit 0 A ; ou passage à la ligne (pas les 2)

și -eq și est vraie lorsque les deux variables și et și contiennent le même nombre.

\$1 -1e \$j est vraie lorsque la valeur de la variable \$j est numériquement strictement inférieure à celle de la variable \$j \$i -ge \$j est vraie lorsque la valeur de la variable \$j est numériquement supérieure ou égale à celle de la variable \$j \$s = \$t est vraie lorsque la chaîne de caractères contenue dans la variable \$s est égale à celle qui est contenue dans la

-z \$s est vraie lorsque la chaîne de caractères contenue dans la variable \$s est vide

#### et des boucles for:

```
#1/bin/bash
# exemple for.sh
students="Julie Maxime Hakim"
for s in $students; do
    l=`wc -l TPl-$s.txt | cut -d' ' -fl`
    echo "Bonjour $s, ton compte rendu de TP comporte $l lignes."
done
```

- s prend successivement les valeurs présentes dans la liste d'entrée \$students
- `command` permet d'assigner la sortie d'une commande à une variable
  - que fait la commande composée ci-dessus ?
- boucles while et until: principe similaire, avec une condition d'arrêt booléenne