





L2 Informatique Systèmes d'exploitation I

Introduction

Jessica BECHET

Introduction

o Quelques rappels sur le système d'exploitation

- o Pourquoi la programmation système?
- o Normalisation de l'interface des systèmes Unix
- o Appel système



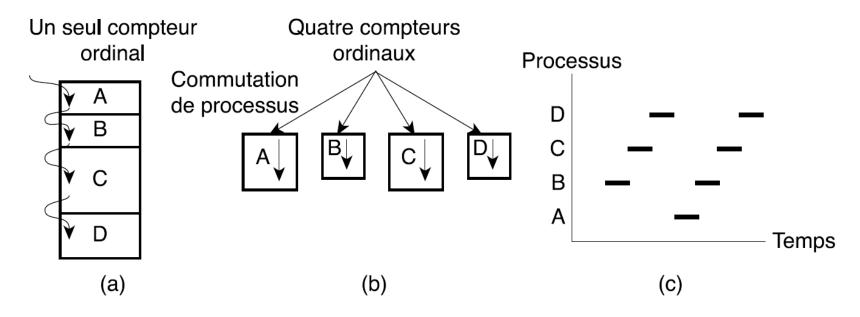
Programmation Applications Système d'exploitation Matériel

- o SE: logiciel entre les applications et le matériel
 - Aujourd'hui en général : multi utilisateur, multi tâches
- SE:3 fonctions principales
- program o Chargement des programmes mation o Abstraction de la machine phys
 - o Abstraction de la machine physique : machine virtuelle
 - o Interface de la machine virtuelle composée d'un ensemble d'appels système
 - o Gestion des ressources

oExemples: Linux, Mac OS, Windows // Android, iOS

- o Interface
 - Abstraction du matériel
 - Pas besoin de connaître spécifiquement les composants dans la machine
 - Utilisation de syntaxes « compréhensibles » et « uniques »
 - Portabilité des programmes sur les systèmes dont les interfaces suivent la même normalisation

- Chaque processus a son processeur virtuel
- Processeur commute entre plusieurs processus s'exécutant en pseudo-parallélisme (multi-programmation)



(a) Multiprogrammation de quatre programmes. (b) Modèle conceptuel de quatre processus séquentiels indépendants. Un seul programme est actif à un instant donné.

Pourquoi faire de la programmation système?



Pourquoi la programmation système?

- Comprendre le fonctionnement du système d'exploitation
- o Créer des commandes spécifiques
- o Créer un système d'exploitation
- o Ingénieur système

Histoire



Histoire systèmes d'exploitation

- o EDSAC, Manchester Mark-1
 - Machine à programme enregistré
- o GM/NAA
 - Premier ordinateur de traitement par lots
 - Enchaînement de travaux (lots de programmes utilisateurs)
- o IBM OS/360
 - Invention de canaux d'entrée sortie -> exécution en parallèle d'entrées-sorties & opérations de calcul
 - OS gère simultanément : lecture des travaux à exécuter, exécution, impression des résultats
 - Initialement un seul programme utilisateur, puis, multi-programmation
- o CTSS
 - Système en temps partagé
- Multics
 - Introduction d'un système de fichiers plus efficace
 - Ancêtre de Unix
- o UNIX
 - Multi utilisateur
 - Création du langage C pour l'écriture du logiciel de base

Structure interne



Système d'exploitation

- Système à 2 modes : noyau & utilisateur
- o Démarrage mode noyau
 - o Initialisation des périphériques
 - o Mise en place des routines de service pour les appels système
 - o Commutation mode utilisateur
- Accès aux périphériques en mode utilisateur : utilisation des appels système
- o Changement mode noyau uniquement par compilation du noyau

Système d'exploitation

- o Systèmes à couches
 - o Extension du système à 2 modes
 - o Chaque couche s'appuie sur celle immédiatement inférieure
 - Une couche : demande de services à la couche inférieure & fourniture de services à la couche supérieure
 - o Voir CPU

Unix





o UNIX

- Marque déposée de The Open Group
- Flexible
- Logiciel « ouvert »
- API Unix couche proche du matériel
- « Tout est fichier »

UNIX

- o Quelques règles de la philosophie UNIX
 - o Ecrire des programmes qui coopèrent entre eux
 - o Utiliser des algorithmes et des structures de données simples
 - o Modularité
 - o Préférer la clarté à l'intelligence
 - o Placer le savoir dans les données
 - Concevoir un comportement lisible facilité d'investigation et de débogage
 - Rechercher un bon fonctionnement avant d'optimiser
 - o Concevoir en pensant à l'avenir
 - o Se méfier de la bonne solution unique
 - o KISS: Keep It Simple, Stupid

Normalisation de l'interface des systèmes Unix



Normalisation de l'interface - UNIX

o POSIX

- o Portable Operating System Interface X
- o Décrit l'interface entre le SE (noyau) et les applications
- o Standard officiel définissant les interfaces communes à presque tous les systèmes Unix
- o Norme IEEE
- o IEEE non-propriétaire de Unix -> ne peut revendiquer proposer un standard

o SUS

- o Single Unix Specification
- o Ecrite par l'Open Group (association d'éditeurs de systèmes compatibles Unix)
- o Sensiblement équivalente à POSIX
- o http://www.unix.org/version4/

Normalisation de l'interface

- o Norme
 - o Portabilité des fonctions ou d'une option d'une commande
- o Interface d'un système Unix
 - o Interface POSIX = interface du système
 - o Fonction POSIX = appel système

Bibliothèque C et POSIX

- o Bibliothèque C
 - o Normalisation ISO
 - o Section 3 man
- o POSIX
 - o Normalisation Single Unix
 - o Section 2 man

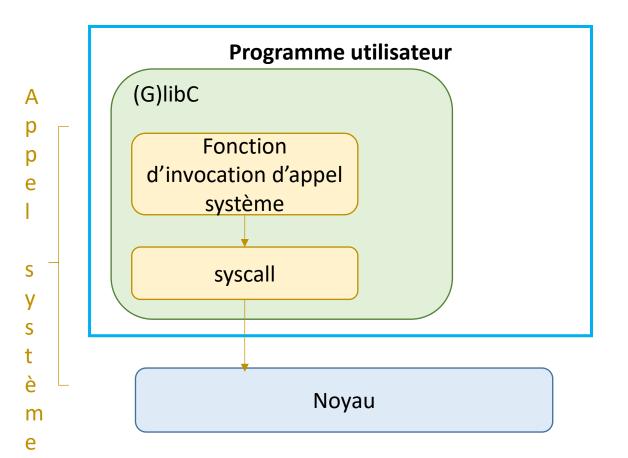


Système d'exploitation

- Programmes d'application des utilisateurs
 Programmation « classique »
- Programmes systèmes
 Assurent le bon fonctionnement de l'ordinateur

o Langage C créé pour le développement du SE UNIX

Appel système



o syscall

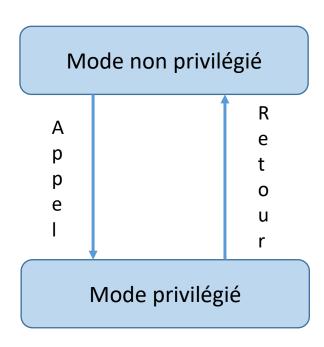
- o long syscall(long number, ...)
 - o Numéro de l'appel système
 - o Paramètres de l'appel système
 - o syscall(SYS_chdir, "/home/user/Desktop")
- Appel du code assembleur correspondant
- Peu dépendre de l'architecture matérielle

Fonction d'invocation

- o Fait appel à syscall
- Portable (ne dépend pas de l'architecture matérielle)
- chdir("/home/user/Desktop")

23

- o Appels systèmes
 - Fonctions permettant de communiquer avec le noyau
 - Espace utilisateur -> demande de services au SE
 - Manipulation du système de fichiers et E/S
 - Gestion des processus
 - Communications entre processus



- o Appel système ≠ appel fonction
 - o Appel système
 - o Appel à un sous-programme intégré au système
 - o Points d'entrée dans le noyau de l'OS
 - o Accès bas niveau
 - o Réception par le noyau → vérification si appel système valide → exécution → renvoi au mode utilisateur
 - o Appel fonction
 - o Appel à un sous-programme d'un programme
 - o Portables (peu importe l'interface)
 - o Accès haut niveau
- Appel système + coûteux qu'une fonction classique

- o Bibliothèque C
 - o Développement plus facile
 - o Portabilité vers les systèmes n'ayant pas la même normalisation
 - o Encapsulation d'appels système dans des fonctions

26

- o Terminaison d'un appel système
 - Sémantique POSIX d'une primitive
 - Description
 - Même en cas d'erreur
 - Liste des erreurs possibles
 - Voir man
 - Valeur de retour d'un appel système
 - En cas de réussite
 - En cas d'erreur
 - Tester systématiquement le retour des fonctions

man





o Manuel standard

o Divisé en sections

man

- 1. Programmes exécutables ou commandes de l'interpréteur de commandes
- 2. Appels système
- 3. Appels de bibliothèque (fournies par les bibliothèques des programmes)
- 4. Fichiers spéciaux (situés généralement dans /dev)
- 5. Formats des fichiers et conventions
- 6. Jeux
- 7. Divers
- 8. Commandes de gestion du système
- 9. Sous-programmes du noyau



- o Exemple
 - printf(1)
 - man 1 printf
 - printf(3)
 - man 3 printf



Manipulation d'appels système Gestion d'erreurs primordiale

Variables symboliques pour décrire chaque erreur possible

• Exemple: EACCES, EAGAIN, EINVAL, ...

Difficile de tester toutes les erreurs possibles à chaque appelsystème effectué

Que faire alors?

- Vérifier au moins que l'appel-système a bien fonctionné
- Suivant le cas, on peut tester certaines erreurs
- Si le programme est bien débogué, certaines erreurs ne doivent jamais se produire
 - Exemple : pointeur mal initialisé

- o Variable globale **errno**
 - Valeur d'erreur
 - Mais pas de description de l'erreur produite
 - Effectuer des tests par rapport à la valeur pour trouver la cause
 - Variable globale (ne pas l'utiliser directement)
 - Valeur valable uniquement juste après l'utilisation de la fonction à tester
 - man 3 errno

#include <errno.h>

extern int errno;

- Fonction strerror(3)
 - o Retourne un pointeur vers une chaîne de caractères décrivant l'erreur dont le code est donné en argument
 - o renvoyée par errno

```
#include <string.h>
char * strerror (int errnum);
```

o Exemple

```
if open("data", O_RDONLY) == -1 )
    fprintf(stderr, "open --> code erreur : %d, message : %s", errno, strerror(errno));
```

o Résultat

```
etudiant@LinuxVM:~/ProgSys$ ./test_strerror
open --> code erreur : 2, message : No such file or directory
etudiant@LinuxVM:~/ProgSys$ errno 2
ENOENT 2 Aucun fichier ou dossier de ce type
```

• La deuxième ligne de commande permet de voir le nom symbolique associé au numéro d'erreur affiché

- Fonction perror(3)
 - Permet d'associer à l'utilisation d'une fonction une description de l'erreur produite
 - Affiche sur **stderr** (sortie d'erreur standard) un message de l'erreur décrite par **errno**

```
#include <stdio.h>
void perror (const char *s);
```

o Exemple

```
if ( open("data", O_RDONLY) == -1 )
{
    perror("open");
}
```

o Résultat

```
etudiant@LinuxVM:~/ProgSys$ ./test_perror
open: No such file or directory
etudiant@LinuxVM:~/ProgSys$
```

Eléments de compilation



Eléments de compilation

```
gcc -Wall -Werror -std=c18 -pedantic -D_XOPEN_SOURCE=700 -g code.c -o output
```

- o -Wall : affichage de tous les avertissements
- o -Werror: affichage de tous les avertissements comme des erreurs
- o **-std**: pour vérifier la conformité avec les standards du langage C (c24 est la dernière version mais non encore disponible)
 - o https://blog.ansi.org/2017/09/origin-ansi-c-iso-c/
 - o https://blog.ansi.org/2018/11/c-language-standard-iso-iec-9899-2018-c18/
- o -pedantic : avertissements (+ orientés vers la portabilité du code)
- \circ -D_XOPEN_SOURCE ≥ 500
 - o https://stackoverflow.com/questions/5378778/what-does-d-xopen-source-do-mean
 - o La dernière version actuelle correspond à une valeur de 700
- o -g: inclus dans l'exécutable les informations pour utiliser le débogueur

Debug



Debug

- (f)printf(3)
- oassert(3)
- o Commande gdb

- o Commande valgrind
 - o Débogage en particulier pour les fuites mémoire

Type opaque



Un mot sur les types opaques

- o Type opaque
 - o Structure
 - o Accès par pointeur
 - o Pas de visibilité du contenu de la structure
 - o Définition de la structure et ses champs et fonctions associées dans le .c et définition de la structure dans le .h (sans les champs)
 - o Utilisation de la structure sans se préoccuper de son contenu

Merci