Fonaments dels Sistemes Operatius (FSO)

Departament d'Informàtica de Sistemes i Computadors (DISCA) *Universitat Politècnica de València*

Bloc Temàtic 1: Introducció

Unitat Temàtica 2: Concepte de Crida al Sistema





Objectius

Concepte de Crida al Sistema

- Proporcionar una visió global del funcionament del computador, destacant els aspectes que afecten de forma directa al sistema operatiu.
- Presentar el concepte de crida al sistema com el mecanisme necessari per a obtenir els serveis del sistema operatiu.
- Descriure els serveis que el sistema operatiu proporciona als usuaris i als processos.

• Bibliografia

A. Silberschatz, P. B. Galvin. "Sistemas Operativos". 7º
 ed. Capítols. 1 i 2

Arquitectura hardware del computador

Interrupcions

Contingut

- Modes d'execució
- Crides al sistema
- Utilitats del sistema.

Nomenclatu	Nomenclatura:		
DMA	Accés directe a memòria (direct memory access)		
SO	Sistema Operatiu		
USB			
INT			
POSIX	Portable Operating System Interface		

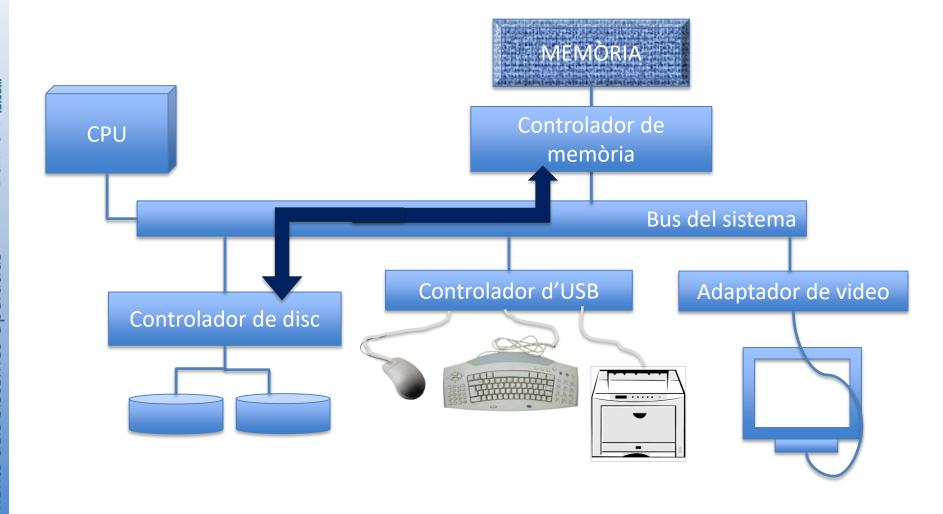
• Concurrència entre entrada/eixida i CPU

Arquitectura hardware del computador

- Els dispositius d'E/S són més lents que els processadors
 - Exemple: el temps que cal per a accedir a una informació emmagatzemada en un disc
- Un processador modern és capaç d'executar milers de milions d'instruccions màquina en el temps que se tarda a accedir al disc.

Funcionament d'un sistema informàtic

Arquitectura hardware del computador



Arquitectura Hardware del Computador

Manejador versus Controlador

Sistema operatiu

Manejador de dispositiu (Device Driver)

- -Element del sistema operatiu
- -Software amb capacitat
 - -Per a programar els controladors
 - -Proporciona una interfície amigable per a l'ús del controlador



Hardware dels dispositius d'E/S



Controlador de dispositiu

- -Component hardware
- -Registres de control
- -Buffer d'emmagatzemament
- -Registre d'estat
- -Capacitat de DMA



- Arquitectura hardware del computador
- Interrupcions
- Modes d'execució
- Crides al sistema
- Utilitats del sistema.

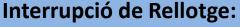
- Un sistema operatiu és un programa dirigit per esdeveniments.
- Aquests esdeveniments són les interrupcions hardware, les interrupcions software i les excepcions.
- El SO actua com a un programa servidor a l'espera que se li encomane treball mitjançant interrupcions
- Els processos i els dispositius d'E/S soliciten serveis al SO

- ¿Qui genera una sol·licitud d'interrupció?
- ¿Quan es genera una sol·licitud d'interrupció?

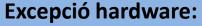




Generada per controladors de dispositius d'E/S



El s.o. entra a executar-se cada cert intèrval



Error de paritat en memòria, tall de corrent...



Interrupcions Traps:

Utilitzades pels programes per a sol·licitar serveis al S.O.

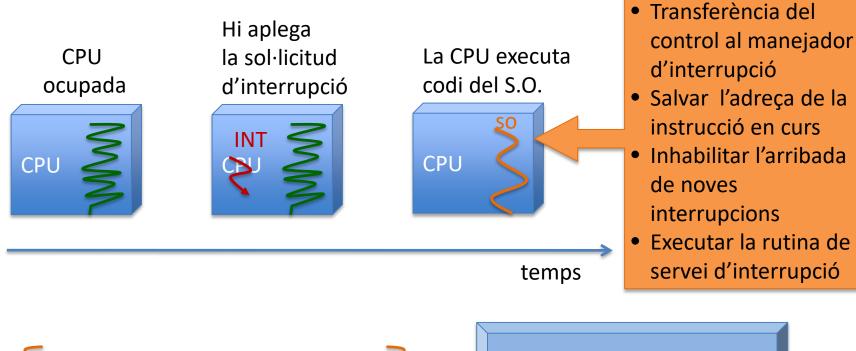
Excepcions software:

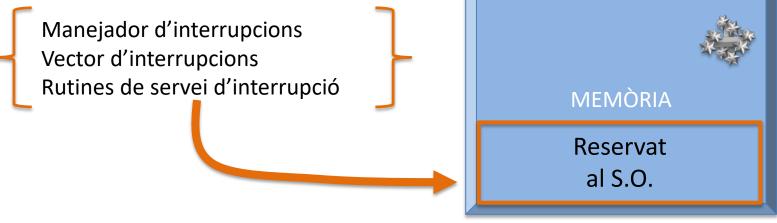
Es generan quan en els programes hi ha una divisió per zero, desbordament d'operacions aritmètiques, adreçament d'una posició de memòria prohibida...





Mecanisme d'interrupció





- Arquitectura hardware del computador
- Interrupcions

Contingut

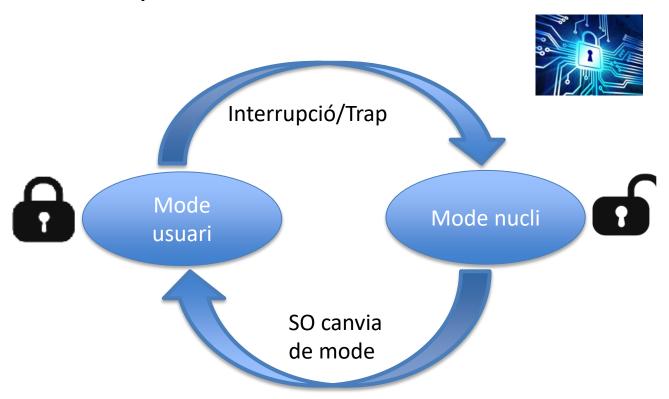
- Modes d'execució
- Crides al sistema
- Utilitats del sistema.

- Modes d'execució del processador
 - Els processadors presenten dos o més modes d'execució
 - Els modes d'execució s'incloen per donar suport al sistema operatiu
 - Els processos que s'executen simultàniament comparteixen recursos de la màquina > necessidad de protecció
 - Protecció de l'accés al hardware per a impedir que els programes d'usuari
 - accedisquen a la memòria del sistema lliurement
 - monopolitzen l'ús de la CPU
 - accedisquen a certs registres del sistema
 - accedisquen directament als dispositius d'E/S
 - Els processadors actuals disposen d'un bit de mode, per a indicar el mode actual, nucli(0) – usuari (1)

Dos modes d'execució

Modes d'execució

- Mode usuari o regular: té restringit el joc d'instruccions
- Mode nucli o privilegiat: permet executar tot tipus d'operacions hardware, accedir a memoria i als dispositius d'E/S
- Mode dual d'operació



- Instruccions privilegiades
 - Són aquelles instruccions disponibles en mode nucli que no ho estan en mode usuari.

- Les instruccions privilegiades estan associades principalment a tres tipus de protecció
 - Protecció de l'entrada/sortida
 - Protecció de la memòria
 - Protecció del processador

- Arquitectura hardware del computador
- Interrupcions

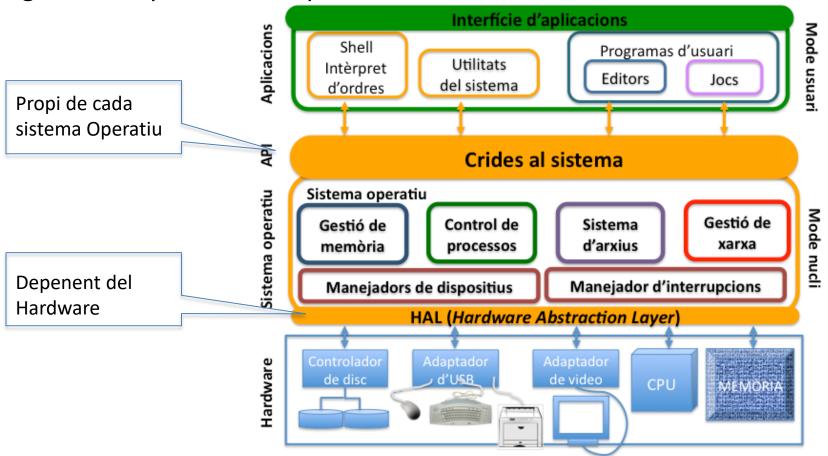
Contingut

- Modes d'execució
- Crides al sistema
- Utilitats del sistema.

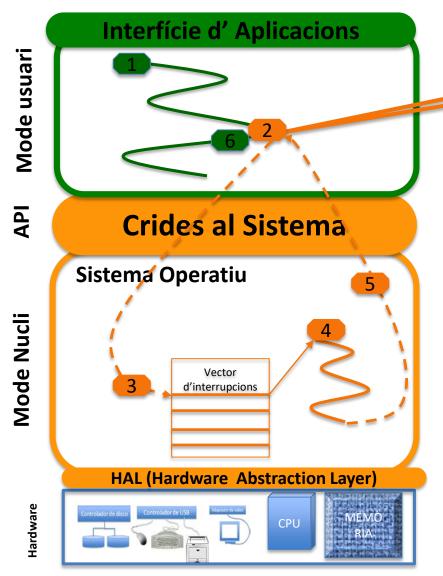
Mecanismes per a sol·licitar serveis al sistema operatiu.

Crides al sistema

- Interfície proporcionada pel S.O. per a accedir als recursos hardware de la máquina.
- Utilitat en forma de funcions de biblioteca per a accedir a recursos gestionats pel sistema operatiu.



Sol·licitud de servei al Sistema Operatiu



Crida al sistema

Mode usuari

- 1. Programa executant-se
- 2. Crida al sistema (*Trap* o Interrupció software)

Mode nucli

- 3. Identificació del servei sol·licitat
- 4. Execució del servei sol·licitat
- 5. Dades sol·licitades, resultat del servei

Mode usuari

6. Següent instrucció del programa

iiATENCIÓ!!

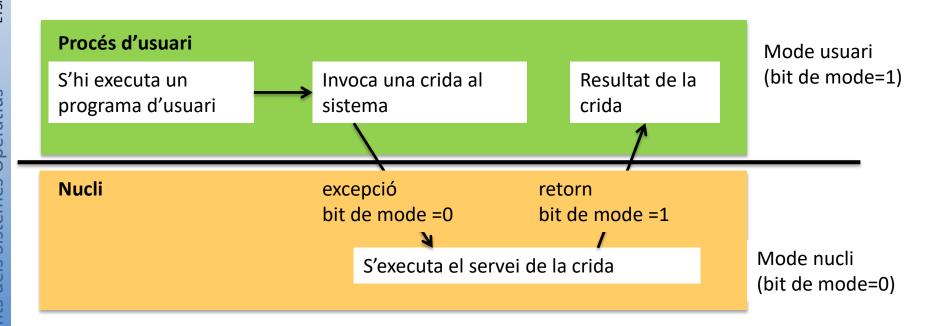
¿Compatibilitat entre SO? NO

Cada sistema operatiu té les seues pròpies crides

- POSIX: Exemple de crides
- Estàndar POSIX (Portable Operating System Interface)

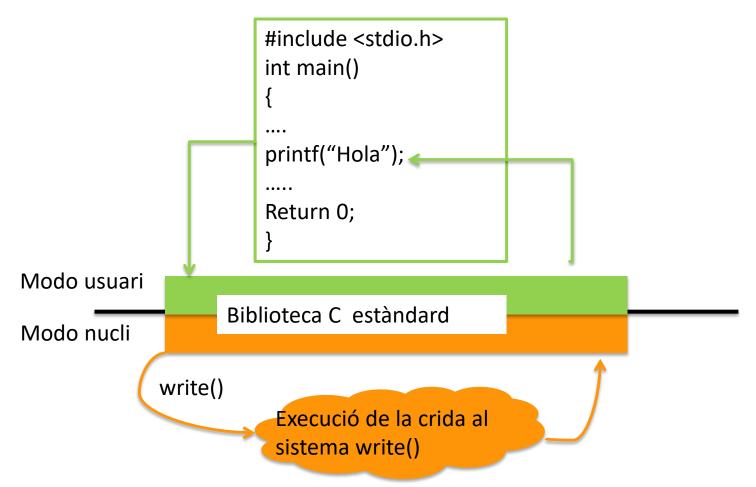
		Processos		Directoris
	fork	Creació d'un procés fill	mkdir	Crea directori
	exit	Acabament del procés en execució	rmdir	Elimina un directori buit
	wait	Espera l'acabament d'un procés	opendir	Obri directoris
	exec	Canvia la imatge de memòria per la d'un executable (executa prog	readdir	Retorna la següent entrada d'un directori
	getpid	Obté atributs d'un procés	closedir	Tanca un directori
	setsid	Modifica atributs d'un procés	link	Obtindre informació del node-i d'un fitxer
			unlink	Eliminar una entrada de directori
		Fitxers		
	open	Obrir/Crear fitxers		Senyals
	read	Lectura de fitxers	kill	Enviar senyals
-	write	Escriptura de fitxers	alarm	Generar una alarma (senyal de rellotge)
	close	Tancar fitxers	sigemptyset	Iniciar una màscara per a que no tinga senyals seleccionades
	lseek	Posicionament de lectura/escriptura en fitxer	sigfillset	Iniciar una máscara per a que continga tots els senyals
	stat	Obtindre informació del node-i d'un fitxer	sigaddset	Afegir un senyal concret a un conjunt de senyals
	dup2	Duplica un descriptor de fitxer	sigdelset	Esborrar un senyal concret d'un conjunt de senyals
	pipe	Creació de tub	sigismember	Consultar si un senyal concret pertany a un conjunt de senyals
	mkfifo	Creació de tub amb nom (fifo)	sigprocmask	Examinar /Modificar /Establir una màscara de senyals
			sigaction	Capturar/Manejar un senyal
			sigsuspend	Esperar la captura de senyals

- El bit de mode diferencia entre les tasques executades pel SO i les executades a nivell d'usuari
- Quan es fica en marxa el sistema, el hardware s'inicia en mode nucli (bit de mode =0), aleshores es carrega el sistema operatiu i s'inicien les aplicacions d'usuari en mode usuari (bit de mode=1)



Biblioteques del llenguatge C estàndard

 Proporcionen una interfície portable a moltes crides al sistema.



- Arquitectura hardware del computador
- Interrupcions
- Modes d'execució
- Crides al sistema
- Utilitats del sistema.

Utilitats del sistema operatiu

- S'executen com a processos d'usuari i proporcionen un entorn més còmode de treball.
- Es proporciona com a part del sistema operatiu, però no són imprescindibles per al funcionament de la màquina.
- Exemples en UNIX
 - Tractament de fitxers: mkdir, cp, mv, ls
 - Filtres: grep, sort, head, tail
 - Editors, compiladors, assembladors, editors d'enllaços ...
 - Sistemes de finestres: X11
 - Comunicacions: mail, ftp, rlogin
 - Intèrprets d'ordres: sh, ksh, bash

Exemple "my_copy"

Utilitats del sistema

```
int main(int argc, char *argv[]){
                                       if (argc!=3) {
                                       fprintf(stderr, "Ús: %s f-origen"
#define BUFSIZE 1024
                                          " f-desti\n", arqv[0]);
                                       exit(1); }
void copy(char *from, char *to)
                                       copy(argv[1],argv[2]);
{ int fromfd, tofd, nread;
                                       return 0;
  char buf[BUFSIZE];
  if ((fromfd = open(from, O RDONLY)) == -1)
    { perror(from); exit(1) }
  if ((tofd = creat(to, 0666)) == -1)
    { perror(to); exit(1); }
  while ((nread = read(fromfd, buf, sizeof(buf))) > 0)
      if (write(tofd, buf, nread) != nread)
        { perror("write"); exit(1); }
  if (nread == -1) perror("read");
  if (close(fromfd) == -1 \mid close(tofd) == -1)
      perror("close");
```

#include <stdlib.h>

#include <stdio.h>

#include <fcntl.h>