# Operációs rendszerek

### ELTE IK.

Dr. Illés Zoltán

zoltan.illes@elte.hu

### Bevezetés

- Visszatekintés (Számítógépes alapismeretek)
- Számítógépek felépítése I.(HW)
- Számítógépek felépítése II. (SW)
- Operációs rendszer fogalma
- Operációs rendszerek fejlődése, története
  - Múlt, Jelen, Jövő?
- Operációs rendszerek fogalmai
- Rendszerhívások
- Operációs rendszerek struktúrája

### Visszatekintés

- Ahol a számítógépes alapismeretek befejeződött...
- Script programok
  - Rendszergazda legjobb barátja
    - Shell script
    - PowerShell
- Kliens-szerver gép
  - HW különbségek
- Kliens-szerver szolgáltatás
  - Adminisztráció
  - SW különbségek

## Számítógépek felépítése (HW)

#### Számítógépek felépítése

- Hardveres oldal
  - Tárolt program, utasítások, adatok azonos módon (binárisan, miért?) a memóriában helyezkednek el.
  - Vezérlő egység (CPU), aritmetikai-logikai egység (ALU) az utasítások végrehajtását, alapvető aritmetikai műveleteket felügyelik.
  - Szükség van be/kimenetek (I/O) kezelésére, mely a gép és a külvilág kapcsolatát biztosítja.
  - Ezen jellemzőket gyakran a Neumann elv elemeiként is ismerjük.
- Alapvető elemek: Processzor, Memória, Perifériák, Háttértár
  - Összekötő kapocs: Busz (sín, adat, cím, vezérlő)

#### Processzor utasítások

- A rendszer gyakorlatilag minden eleme intelligens, de a kulcsszereplő: processzor
- Regiszterek: speciális memóriák, processzoron belül
  - Regiszter csoportok (általános, állapot jelző,stb)
- Utasításcsoportok
  - Adatmozgató utasítások (regiszter -memória )
  - Ugró utasítások, abszolút-relativ
  - I/O port kezelés,
  - Megszakítás kezelés stb.

#### Processzor védelmi szintek

- Intel 80286 minden utasítás egyenlő
- Intel 80386 nem az, 4 védelmi szint
  - Ebből 2-t használ, kernel mód (védett,protected mód) és felhasználói mód
- Tipikusan védett módú utasítások
  - Megszakítás kezelés
  - I/O port kezelés
  - Bizonyos memória kezelés
- Szofveres megszakítás, csapda (trap) kezelése azonos a hardveres megszakítás kezeléssel
- Megszakítások maszkolhatóak. Kivéve az NMI .

#### Processzor utasítások használata

- Adatok, utasítások a memóriában, ezeket a CPU végrehajtja
  - Mov al, 'F'
  - Mov ah,'T'
  - Mov bl,'C'
  - Stb.
- Hol van itt az élvezet?
  - Hát ott, ha látom is az eredményt (FTC)...
  - Ha egy perifériát (pl. képernyő) elérek és azon megjelenítem az adatokat

## Számítógépek felépítése (SW)

- Végrehajtási, felépítési szintek
  - Logikai áramkörök
  - CPU, mikroprogram, mikroarchitektúra szint
  - Számítógép, hardver elemek gépi kódja
  - Operációs rendszer
  - Rendszeralkalmazások
    - · Alacsonyszintű, gépi kódú programok, meghajtók
    - Magas szintű nyelvek, programok
  - Alkalmazások
    - Felhasználói programok, Pasziánsz stb.

## Operációs rendszer fogalma

- Operációs rendszer: Olyan program ami egyszerű felhasználói felületet nyújt, eltakarva a számítógép(rendszer) eszközeit.
- Dp. Rendszer mint kiterjesztett (virtuális) gép
  - Nem érdekel hogyan,csak át akarok másolni egy képet.
- Op. Rendszer mint erőforrás menedzser
  - Nyomtatási sor kezelő (időalapú megosztás)
  - Memória (tér, címtér alapú megosztás)
- Kernel mód- Felügyelt mód
- Felhasználói mód
  - Gyakran op.rendszer feladatok is itt helyezkednek el.
  - Speciális Felügyelt mód-Beágyazott rendszer

## Operációs rendszer feladata

- Jól használható felhasználói felület biztosítása
  - 0. generációs felület: sajátos kapcsolótábla
  - Korai rendszerek felületei: Speciális terminálok
    - Már ekkor kialakul a mai rendszer szerkezete.
  - 80-as évek eleje: mikrogépek (ZX81 stb), Basic
  - PDP kompatibilis TPA1140, soros terminálok
  - MS DOS karakteres felület
  - Unix\_X Window rendszer, Xerox, MacOS
  - Windows 3.1, 95,98,Mill,2000,XP, Win7
- Ezek mennyire jó felhasználói felületek?

## Kommunikáció a perifériákkal

- Lekérdezéses átvitel (polling)
  - I/O port folyamatos lekérdezése.
  - Sok helyen alkalmazott technika, gyakran szinkron szoftver hívásoknál is alkalmazzák.
- Megszakítás (Interrupt) használat
  - Nem kérgezgetjük folyamatosan, hanem a kívánt esemény bekövetkezésekor a megadott programrész kerül végrehajtásra.
  - Aszinkron hívások (programesemények) megfelelő használata
- DMA, közvetlen memória elérés
  - Pl. közvetlen memória címzés: 0xb800:0

## Programkönyvtárak

- Az iménti (gépi kódú, stb.) utasítások szintjei
  - Gépi kód
    - Pl:intel x86, mov ax, 'F', mov eax, 'T', jmp cím
  - Normál, felhasználói programkönyvtárak (API, Application Programming Interface)
    - C64 ROM Basic
    - DOS (IBM, MS) , IO.sys, msdos.sys, interrupt tábla
    - Windows 98,...Windows 7, Win32 API
    - Unix-Linux rendszerkönyvtárak, C nyelv
  - Script programozás (BASH, PowerShell)
    - Ezt láttuk, megismertük az I. félévben

### Felhasználói programkönyvtárak

- Jellemzően réteges szerkezetű
- Alapvetően két rétegre oszthatjuk:
  - Rendszer szintű hívás
    - Kommunikáció a perifériákkal
  - Felhasználói hívás
    - Széleskörű könyvtár biztosítás
- Milyen nyelvhez illeszkednek a könyvtárak?
- ▶ Hát a C nyelvhez! És még? A C++-hoz...◎
  - · Persze más nyelvhez is, pl, Delphi-hez is van...
- Kompatibilitás

#### Mi a POSIX?

- POSIX = Portable Operating System Interface for uniX
- Hivatalos neve: IEEE 1003 ISO 9945
- A POSIX valójában egy minimális rendszerhívás (API) készlet, szabvány
- POSIX 1, 1a, 1b,1c módosítások léteznek
- Szabvány ANSI C-vel azonos függvénykönyvtár
- Ma gyakorlatilag minden OS POSIX kompatibilis
- A Windows-nak is van POSIX felülete
  - Windows Services for Unix

#### Fontosabb POSIX API témakörök

- Fájl, könyvtárműveletek
- Folyamatok kezelése
- Szignálok
- Csövek
- Standard C függvénykönyvtár
- Órák, időzítők
- Szemaforok
- Szinkron, aszinkron I/O
- Szálak kezelése
- ▶ Stb.

## Függvénycsoport példák

- Matematikai függvények: pl. sin, cos, tan, atan, atan2, log, exp stb.
- Állománykezelő függvények: pl. creat, open,fopen, close, read, write, unlink stb.
- Könyvtárkezelő függvények: pl. opendir, closedir, mkdir, rmdir, readdir stb.
- Karakterfüzér-kezelő függvények: strcpy,strlen strcmp,strcat,strchar,strstr stb.
- Memória-kezelők: malloc, free, memcpy stb.
- Belső kommunikációs függvények: msgsnd, msgrcv,shmat, semop, signal, kill, pipe stb.

### Hogy használjuk a gyakorlatban?

- Operációs rendszer: Suse Linux Enterprise szerver
  - Oprendszerek.inf.elte.hu
- Szövegszerkesztő: vi, mcedit
  - Vagy helyi grafikus szerkesztés, majd ftp.
- Segítség: man
  - Pl: man exit, man strlen
- Fordítás: cc -c elso elso.c
  - Igyekezzünk a figyelmeztetéseket is orvosolni!

## Operációs rendszer API-k

- Ahány rendszer, annyi függvénykönyvtár
- Ma is jellemző API-k:
  - Open VMS
  - OS/400
  - System V, BSD , közös rész: POSIX
  - Win32 API
  - Mac OS API
  - Windows Mobile, CE API
  - Palm OS
  - Nokia S40, S60, S80 API
  - Beágyazott API:
    - Java, .NET

#### Firmware - Middleware

- A két végletet láttuk: Hardware Szoftvare
- Hardware alatt már egyáltalán nem csak a fizikai eszközt értjük.
  - Például: HDD, az operációs rendszer "logikai" kezelést végez, a valódi cilinderek elérése a HDD programjának feladata.
  - Például: BIOS, ....
- Firmware: Hardverbe a gyártó által épített szoftver
- Middleware: Op. Rendszer feletti réteg
  - PL: JVM

### Operációs rendszer generációk I.

- Történelmi generáció: Charles Babbage (1792– 1871)
  - Tisztán mechanikus, nincs op.rendszer
    - Operátor alkalmazás
  - Később mint programozót alkalmazta Ada Lovelace-t (Lord Byron lánya) (Ada nyelv)
- Első generáció, 1940-1955, kapcsolótábla, relé, vákumcső
  - Neumann János, Institute for Advanced Studies, Princeton
  - Egyedi gépek
  - Gépi kód, egyszerű matematikai számítások
  - Lyukkártyák megjelenése

### Operációs rendszer generációk II.

- Második generáció 1955-1965, tranzisztoros rendszerek
  - Megbízhatóvá váltak az elemek
  - Géptermek (mainframe) kialakulása
  - Tervezés, gyártás, programozás, üzemeltetés fázisának elkülönülése
  - Lyukkártyás, szalagos egységek, kötegelt rendszer megjelenése
  - Fortran nyelv
  - Op. Rendszer
    - FMS, Fortran monitor system
    - IBM 7094 hármasa, 1401 beolvasó 7094 feldolgozó - 1401 megjelenítő

### Operációs rendszer generációk III.

- Harmadik generáció, 1965-1980, integrált áramkörök megjelenése
  - IBM 1401 és 7094 egybeolvadása: System/360 gépcsalád
  - Azonos rendszerek, felépítések, kompatibilitás megjelenése
  - OS/360 megjelenése, ez minden gépre jó, eredmény nagy, bonyolult op. Rendszer.
  - Multiprogramozás, multitask megjelenése
    - Több feladat a memóriában egyidejűleg.
  - Spooling, időosztás megjelenése
  - Nincs közvetlen on-line munka

### Operációs rendszer generációk III.

- Első időosztásos rendszer: M.I.T-en CTSS (CompatibleTime Sharing System)
- MULTICS, Multiplexed Information and Computing System
  - AT&T Bell labs, General Electric támogatás
  - PL/1 nyelven készült
- Bell Labs, Ken Thompson, Multics lecsupaszítás, PDP 7->UNIX
- Két fő irány
  - Berkeley University Berkeley Software Distribution
  - AT&T Bell Labs, System V Unix

### Operációs rendszer generációk IV.

- 1980-tól napjainkig, személyi számítógépek, MS Windows
- LSI (large scale integration) áramkörök, CPU fejlődés
- Z80- CP/M (Control Program for Microcomputers)
  - ZX-81, ZX-Spectrum- Basic
- ▶ Intel x86 család, IBM PC- DOS, MS DOS
  - Parancssoros felület
- ▶ GUI- X Window, Mac OS X, MS Windows
- Hálózati, osztott rendszerek

#### MINIX 3

- Kezdetben a UNIX forráskód az AT&T engedélye alapján felhasználható volt.
- UNIX nem nyílt a forráskód, AT&T 7. verziótól
- MINIX MINI Unix, nyílt forráskód
  - A.Tanenbaum, Vrije Univ. Amszterdam
  - C nyelven készült,
- Linus Torvalds, Tanenbaum hallgatója
  - MINIX módosítás, 1994, LINUs uniX->LINUX
  - Nyílt forráskód
  - LAMP-Linux-Apache-Mysql-Php

### Rendszerhívások

- Rendszerhívásoknak nevezzük azokat a szolgáltatásokat, melyek az operációs rendszer és a felhasználói programok közti kapcsolatot biztosítják.
- Két fő csoportba sorolhatók:
  - Folyamat vagy processz kezelő csoport
  - Fájlkezelő csoport
- Programozó legjobb barátja: man, ...

#### Processz kezelés

- Processz egy végrehajtás alatt lévő program
  - Saját címtartomány
  - Processz táblázat
    - Cím, regiszter, munkafájl adatok
  - Processz indítás, megszüntetés
    - Shell, gyerekfolyamatok
  - Processz felfüggesztés
    - memória térkép + táblázat mentés
  - Processzek kommunikációja
    - Szignálok

## Fájlkezelés

- Egy főkönyvtár, /
  - Fastruktúra
  - Bejegyzés kétféle: fájl, könyvtár
- Műveletek: másolás, létrehozás, törlés, megnyitás, olvasás, írás
- Jogosultságok: rwx, adott jog hiánya
  - SETUID, SETGID, Sticky bit
- Fájlrendszer hozzácsatolása, mount, leválasztása, unmount
- Specifikus fájlok:
  - Karakter, blokk fájlok, /dev könyvtár
- Speciális fájl: Adatcső, pipe

## Fontosabb folyamatkezelők

```
pid = fork()
 pid = waitpid(pid, &status, opts)
 s = wait(&status)
 s = execve(name, argv, envp)
exit(status)
size = brk(addr)
pid = getpid()
pid = getpgrp()
pid = setsid()
I = ptrace(req, pid, addr, data)
```

A szülővel azonos gyermekprocesszus létrehozása Gyermek megszűnésére várakozás A waitpid elavult változata A processzus memóriatérképének felülírása A processzus végrehajtásának befejezése és az exit státus beállítása Az adatszegmens méretének beállítása A hívó processzus pid azonosítójának visszaadása A hívó processzus csoportazonosítójának visszaadása Új szekció létrehozása és processzuscsoport gid visszaadása Tesztelésre használható

## Fontosabb szignálkezelők

s = sigaction(sig, &act, &oldact)

s = sigreturn(&context)

s = sigprocmask(how, &set, &old)

s = sigpending(set)

s = sigsuspend(sigmask)

s = kill(pid, sig)

residual = alarm(seconds)

s = pause()

Szignálokon végrehajtandó akciót definiál

A szignál eljárásból való kilépés

A szignál maszk vizsgálata vagy módosítása

A blokkolt szignálhalmaz megkérése

A szignál maszk felülírása és a processzus felfüggesztése

Szignál küldése egy processzusnak

Az ébresztőóra beállítása

A hívó felfüggesztése a következő szignál érkezéséig

## Fontosabb fájlkezelők

fd = creat(name, mode) fd = mknod(name, mode, addr) fd = open(file, how, ...) s = close(fd)n = read(fd, buffer, nbytes) n = write(fd, buffer, nbytes) pos = Iseek(fd, offset, whence) s = stat(name, &buf) s = fstat(fd, &buf) fd = dup(fd)s = pipe(&fd[0])s = ioctl(fd, request, argp) s = access(name, amode)s = rename(old, new) s = fcntl(fd, cmd, ...)

Új fájl létrehozásának elavult változata Reguláris, specifikus vagy könyvtár i-csomópont létrehozása Fájl megnyitása olvasásra, írásra vagy mindkettőre Nyitott fájl lezárása Adat olvasása fájltárolóba Adat írása fájltárolóból fájlba A fájlmutató mozgatása Fájl állapotinformációinak megkérése Fájl állapotinformációinak megkérése Nyitott fájl leírójának átmásolása Adatcső létrehozása Fájlokon speciális műveletek végrehajtása Fájl elérhetőségének vizsgálata Fájl átnevezése Fájl zárolása és egyéb műveletek

## Fontosabb könyvtárkezelők

s = mkdir(name, mode)

s = rmdir(name)

s = link(name1, name2)

s = unlink(name)

s = mount(special, name, flag)

s = umount(special)

s = sync()

s = chdir(dirname)

s = chroot(dirname)

Új könyvtár létrehozása

Üres könyvtár megszüntetése

Egy új, a name1-re mutató name2 bejegyzés

Egy könyvtárbejegyzés megszüntetése

Fájlrendszer felcsatolása

Fájlrendszer lecsatolása

A raktározott adatblokkok írása lemezre

A munkakönyvtár változtatása

A gyökérkönyvtár változtatása

### Fontosabb jogosítvány, idő kezelők

s = chmod(name, mode) A fájl védelmi bitjeinek változtatása uid = getuid() A hívó uid azonosítójának megkérése gid = getgid() A hívó gid csoportazonosítójának megkérése s = setuid(uid) A hívó uid azonosítójának beállítása s = setgid(gid) A hívó gid csoportazonosítójának beállítása s = **chown**(name, owner, group) A fájl tulajdonosának és csoportjának változtatása oldmask = umask(complmode) A módmaszk változtatása seconds = time(&seconds) Az 1970. jan.1-jétől eltelt idő megkérése s = stime(tp)Az 1970. jan.1-jétől eltelt idő beállítása s = utime(file, timep) A fájlok utolsó hozzáférési idejének beállítása s = times(buffer) Az elhasznált felhasználói és rendszeridő megkérése

## Operációs rendszer struktúrák

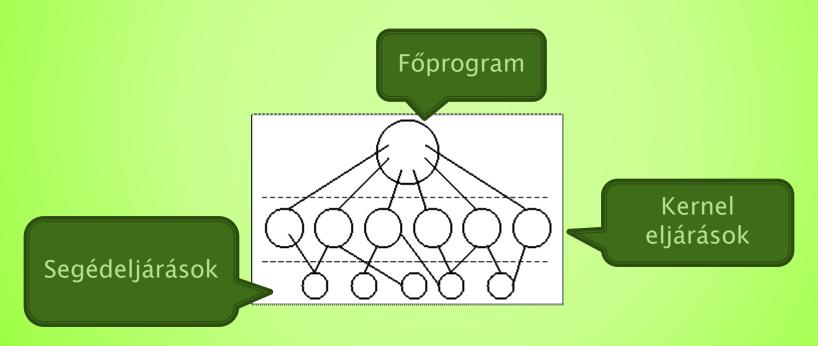
- Monolitikus rendszerek
- Rétegelt rendszerek
- Virtuális gépek
  - Exokernelek
- Kliens Szerver modell

### Monolitikus rendszerek

- Általában igaz: nincs különösebb struktúrája, de...
- Rendszerkönyvtár egyetlen rendszer, így mindenki mindenkit láthat.
  - Információelrejtés nem igazán van.
- Létezik modul, modulcsoportos tervezés
  - Csak az előre tervezett belépési pontok hívhatók
- Rendszerhívás során gyakran felügyelt módba (kernel mód) kapcsolja a CPU-t
  - Paraméterek jellemzően regiszterekben
  - Trap, csapdázás

### Monolitikus szerkezeti modell

Monolitikus rendszer: tipikusan 2 szintű támogatással



## Rétegelt szerkezet

E.W. Dijkstra tervezte, neve: THE (1968)

5.	A gépkezelő	
4.	Felhasználói programok	
3	Bemenet/Kimenet kezelése	
2	Gépkezelő-folyamat	
1	Memória és dobkezelés	
0	Processzorhozzárendelés és	
	multiprogramozás	

- A MULTICS-ban tovább általánosították
  - Gyűrűs rendszer

## Tipikus rétegrendszer

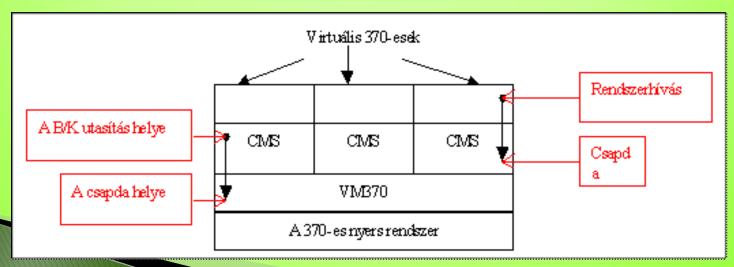
A Multics utód UNIX jellemző réteges, gyűrűs szerkezete.

UNIX

Felhasználó	Felhasználó	Felhasználó	
Shell, programértelmező, rendszerkönyvtárak			
Rendszerhívási felület			
Kemel			
Terminálkezelő (Karakteres) B/K Terminál meghajtók	Fájlkezelő Blokkos B/K Lemez és szalag meghajtók	CPU ütemező Virtuálistár Lapcsere kezelő	
Hárdvercsatlakozási felület			
Készülék kezelő	Készülék kezelő	Készülék kezelő	

## Virtuális gépek

- Eredetileg az IBM-től származik az ötlet
- VM/370 rendszeren valósul meg először
- Virtuális gép monitor: a hardvert pontosan másolja
- Ezt tetszőleges példányban képes volt sokszorozni



## Mai virtuális gépek

- VMWare Unix Linux platformon
  - Fut Windows-on is
- MS Virtual Server, Virtual PC
  - Létezik a Pentium utáni processzorokban 8086 virtuális üzemmód.
  - A Windows ebben futtatja a régi DOS programokat
  - Ez nem az igazi virtuális mód!!!
- Hyper-V XEN-KVM
- Exokernel: virtuális gép számára az erőforrások biztosítása
- Más rendszerű virtuális gépek:
  - JVM
  - · .NET

#### Kliens-Szerver modell

- A vm/370 ötlet továbbfejlesztése
  - Még jobban szét kell választani a feladatokat.
- Felhasználói program: kliens program
- Kiszolgáló program: szerver program
- Mindegyik felhasználói módban fut
- Egyre kevesebb funkció marad a kernelben



## Operációs rendszer elvárások I.

- Hatékonyság, a meglévő erőforrásokat a leghatékonyabban továbbítsa a felhasználók felé.
  - Efficiency
- Megbízhatóság, a hibátlan működés biztosítása.(Reliability)
  - Adatok megőrzése
  - Rendelkezésre állás (3-4 kilences...)
  - Megbízhatóság kiterjesztése: hibatűrés
    - · Redundáns rendszerek (SW szinten is), Server Cluster

### Operációs rendszer elvárások II.

- Biztonság (Security)
  - Külső rendszerekkel szemben
  - Adatbiztonság
- Kompatibilitás, hordozhatóság (Compatibility)
  - Két rendszer közti adat, programcsere lehetősége.
  - Szabványok szerepe (POSIX)
- Alacsony energia felhasználás
  - Nem csak mobil gépek esetén.

### Operációs rendszer elvárások III.

- Rugalmasság, skálázhatóság (Flexibility)
  - Erőforrások rugalmas kiosztása (memória, processzor)
- Kezelhetőség (Manageability)
  - Üzemeltetési, felhasználói szinten
- Megvalósítható mindez egyszerre?
  - A gyártók szerint igen....
- A félév végén meg fogjuk látni!

# Köszönöm a figyelmet!

zoltan.illes@elte.hu