

(kernel3d vizualizáció: kernel245_graph.mpg)

<http://www.pabr.org/kernel3d/kernel3d.html>

<http://blog.mit.bme.hu/meszaros/node/163>

(ml4 unix mérés boot demo)

UNIX: folyamatok kezelése

kiegészítő fóliák az előadásokhoz

Mészáros Tamás

<http://home.mit.bme.hu/~meszaros/>

Budapesti Műszaki Egyetem

Méréstechnika és Információs Rendszerek Tanszék

Áttekintés

- Alapismeretek
 - Mi a folyamat? Hogy indul? Hol látszik? Viszonya a kernellel?
 - Kontextusok és végrehajtási módok
- Folyamatok
 - alapadatok
 - állapotok és állapotátmenetek
 - életciklus: létrehozás, futás (ütemezés), leállítás
- Rendszerhívások
 - új folyamat létrehozása
 - új programkód betöltése
- Klasszikus és modern UNIX ütemezők tulajdonságai
 - prioritás, ütemezési szintek és működés, preemptivitás
 - modularitás, real-time, interaktív és multimédia folyamatok igényei
 - többprocesszoros rendszerek sajátosságai

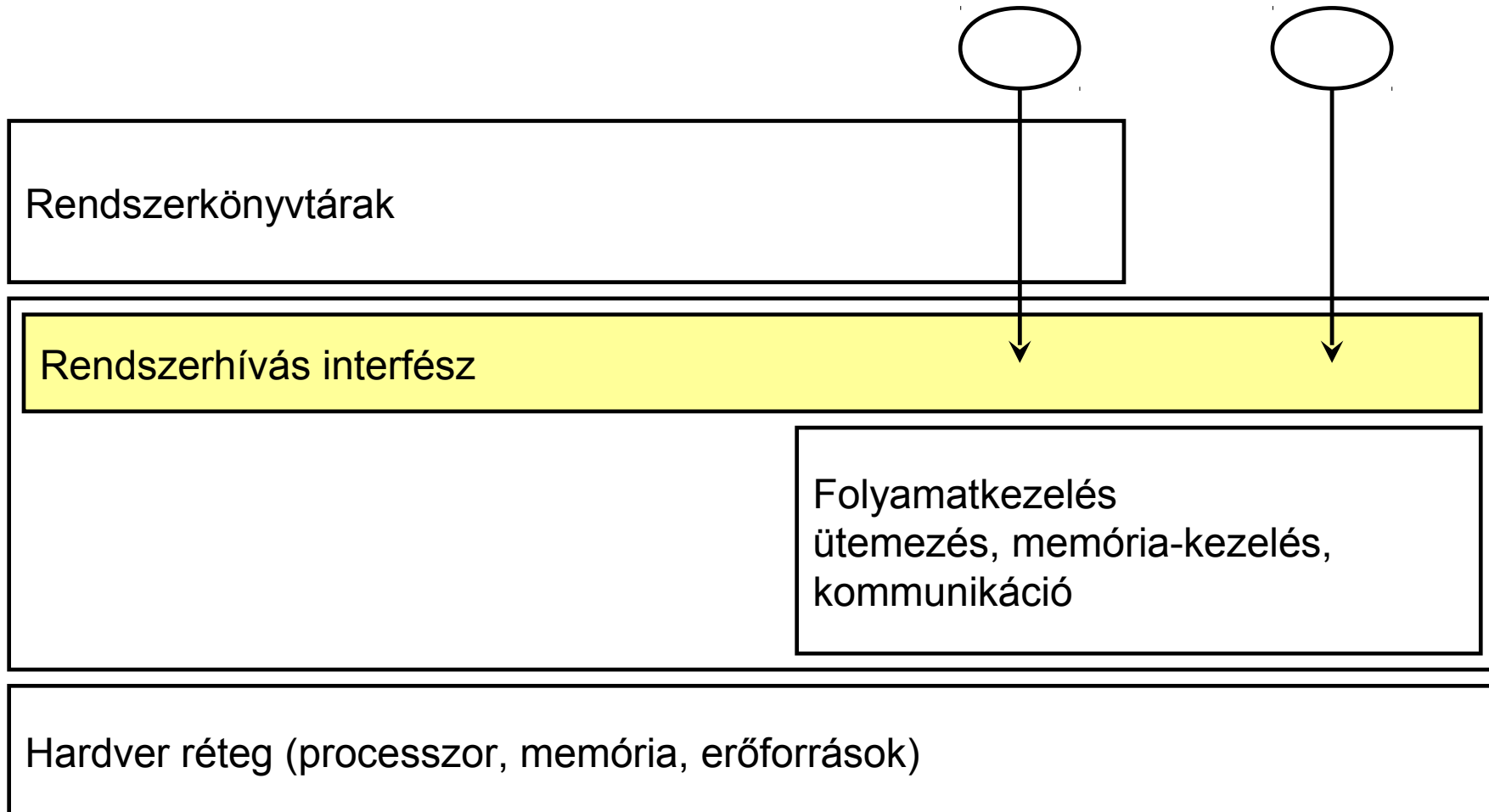
UNIX folyamatok – felhasználói ismeretek

- Mi az a folyamat?
 - Feladataink megoldására programokat írunk
 - Egy program futás alatt álló példánya a folyamat (def.)
- Hogyan indulnak a folyamatok?
 - Rendszerinduláskor (rendszerfolyamatok, szolgáltatások)
 - Felhasználó által
- Hogyan kezeljük a folyamatokat?
 - Listázás (folyamat neve, azonosítója, futtatója, erőforrás adatok, ...)
 - `ps -ef`, `ps axu`, `ps -u <felhasználó>`, ...
 - `top` és grafikus társai
 - Vezérlés
 - jelzésekkel: `kill <SIGNAL> <PID>`
 - leállítás, felfüggesztés
 - egyébek:
 - prioritás állítás: `renice`

UNIX folyamatok – kernel alapismeretek

- Folyamatok elkülönítése a kerneltől
 - Végrehajtási mód: különbség a kernel és a folyamat programkódja között
 - Kontextus: kernel és folyamat adatok közötti különbség
- Végrehajtási (futási) módok:
 - Kernel („privilegizált, védett”) mód
 - Felhasználói („szabad”) mód
- Végrehajtási környezetek:
 - Kernel (rendszer) kontextus
 - A kernel saját feladatainak ellátásához szükséges
 - Folyamat kontextus (virtuális memória-kezelés!)
 - Folyamat adatok (programszöveg, adatok, verem, stb.)
 - „**u-terület**”: adminisztratív adatok a folyamat címterében
 - **processz leíró**: adminisztratív adatok a kernel címterében

A folyamatok és a kernel (emlékeztető)



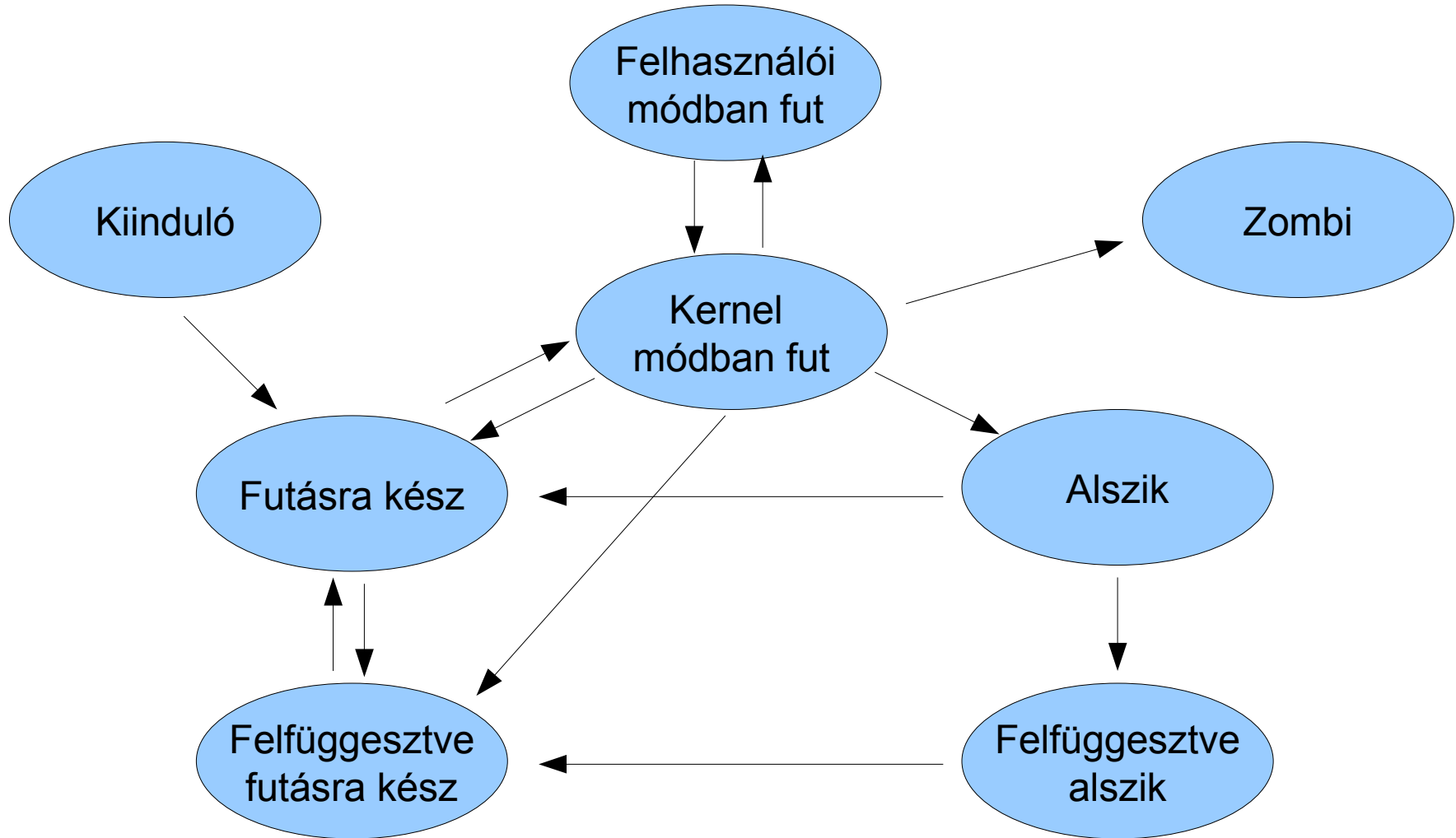
Folyamatok futtatása: végrehajtási mód és kontextus



Folyamatok adatai

- Saját adatok
 - programkód, verem, allokált memória, stb.
- Adminisztratív adatok
 - PID (Process ID): egyedi, a folyamatot azonosító szám
 - PPID: szülő folyamat azonosítója
 - A folyamat állapota
 - fut, alszik, stb. (l. következő fólia)
 - ütemezési információk (prioritás, CPU használat, nice érték)
 - Hitelesítők
 - UID, GID: a kapcsolódó felhasználó adatai
 - Memória-kezelési adatok
 - címleképezési térkép
 - Kommunikációs adatok
 - fájlleírók, jelzés információk
 - Statisztikák
 - erőforrás használat (számlázáshoz)

Folyamatok futtatása: állapotátmeneti gráf



Folyamatok élelciklusa (állapotátmenetek)

- Létrehozás
 - fork(): új folyamat létrehozása (copy-on-write technika)
 - exec(): új programkód betöltése egy folyamat címtérébe
- Futtatás (ütemezés)
 - futó és futásra kész állapotok közötti átmenetek vezérlése
- Futás megállítása
 - várakozás eseményre (önként)
 - felfüggesztés (felhasználó)
 - leállítás (önként vagy a kernel)
- Leállítás
 - exit() rendszerhívással
 - zombi állapot
 - szülő értesítése
 - gyerekek adoptálása

A `fork()` és az `exec()` rendszerhívások

- A `fork()` eltérő értékkel tér vissza a szülő és a gyerek esetében
- Az `exec()` sikeres végrehajtás esetén nem tér vissza
- Kódminta

```
if ((res = fork()) == 0) {
    // gyerek
    exec(...);
    // ha visszatér, exec hiba történt
} else if ( res < 0 ) {
    // fork hiba történt
}
// res = CHILD_PID (>0), szülő kódja fut tovább
```

- `fork()` variációk (címtér használat, szálak többszörözése)
 - `clone()` (osztott címtér), `vfork()` (`exec`), `fork1()` (egy szál)
- `exec()` variációk (elérés, argumentumok, környezet)
 - `execl()`, `execv()`, `execle()`, `execve()`, `execvp()`, ...

A folyamatok családfája

- Folyamatot csak egy másik folyamat tud létrehozni
 - minden folyamatnak van szülője és lehetnek gyerekei
 - a szülő változhat (így a gyerekek listája is)
- A `fork()` megadja a szülőnek a gyerek azonosítóját (PID)
- Az ős folyamat (init, idle, swapper)
 - minden folyamat őse
 - a rendszer leállításáig fut
 - örökli az árva folyamatokat
 - figyelni bizonyos rendszerfolyamatok meglétét (futását)
- A család fontos
 - a szülő értesítést kap a gyerek folyamat leállításáról (nyugtáznia kell)

UNIX folyamatok ütemezése (tradicionális UNIX)

(Korábbi előadásokon példával együtt szerepelt, itt csak ismételjük)

- Főbb tulajdonságok
 - prioritásos
 - preemptív
 - időosztásos
- A prioritás számításának összetevői
 - korábbi cpu használat
 - futásra kész folyamatok száma (p_cpu „öregítésével”)
 - nice érték (`nice` és `renice` parancsok)
- Algoritmus
 - több szinten, több időléptékben zajlik
 - óraütesenként a prioritási sorok ellenőrzése
 - 10 ütesenként round-robin körforgó ütemezés egy soron belül
 - 100 lépésenként a prioritások újraszámítása

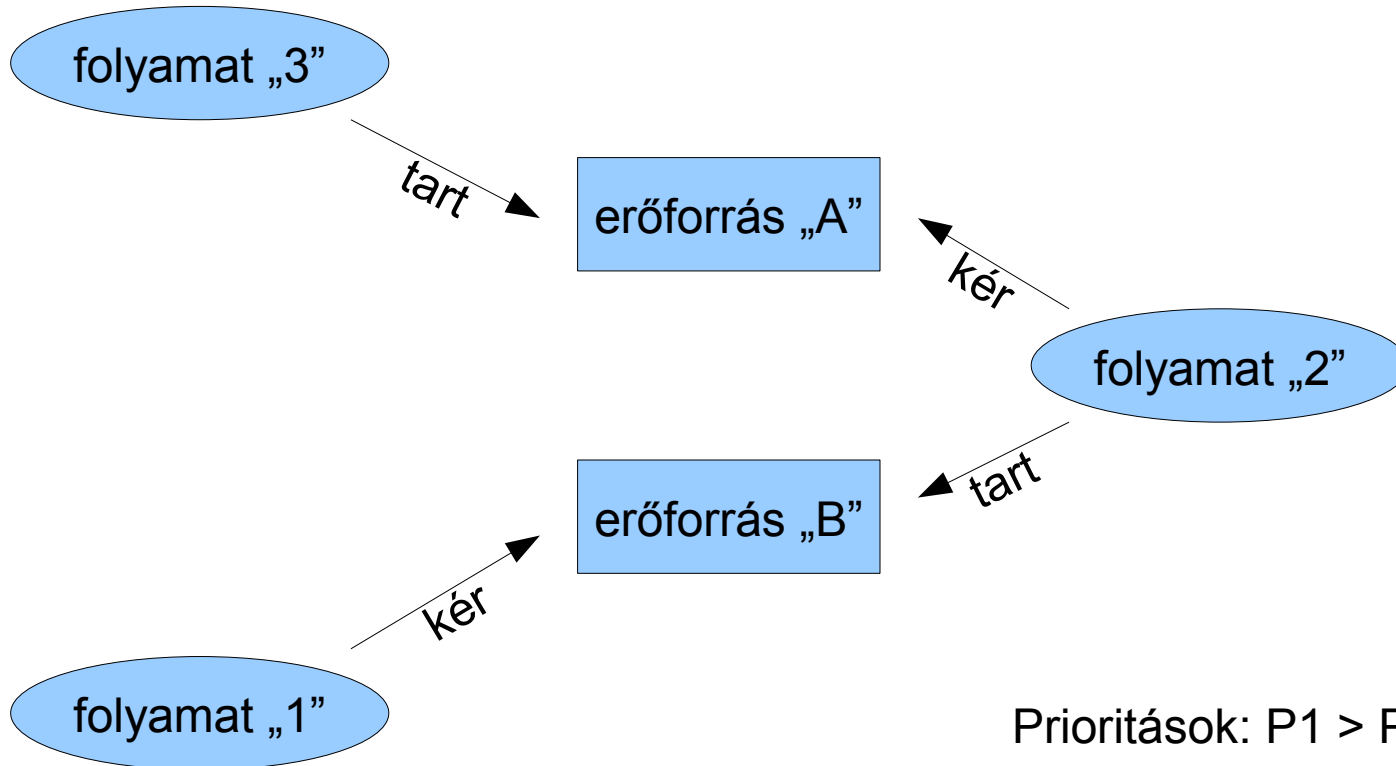
Modern UNIX ütemezők szempontjai

- Új ütemezési osztályok
 - speciális alkalmazási igények: multimédia, beágyazott, stb.
 - „fair share”: az erőforrások tervezhető elosztása
 - a kernelek is egyre több saját folyamatot (szálat) futtatnak
 - batch, real-time, kernel és interaktív folyamatok keveréke fut egy időben
- Moduláris ütemező rendszer
 - sokféle osztály – egyféle keretrendszer
 - egyszerűbb a speciális ütemezési megoldások megvalósítása
 - bővíthető
- Az ütemező erőforrásigénye (teljesítménye)
 - az ütemezés egyre összetettebb feladat
 - nem lenne jó az ütemezésre pazarolni a processzoridőt
 - az ütemezési algoritmus komplexitása lineáris, de inkább $O(1)$ legyen
- Szálak kezelése (folyamatokat vagy szálakat ütemezünk?)
 - szálak számának növekedésével nő az ütemező terhelése (Java VM)
 - a szálak kerültek előtérbe – ennek megfelelő ütemező kell

Modern UNIX ütemezők szempontjai (folyt.)

- Kernel megszakíthatóság
 - a tradicionális UNIX kernel nem preemptív (szűk keresztmetszet)
 - a többprocesszoros (többmagos) ütemezéshez elengedhetetlen
- többprocesszoros, többmagos ütemezés és terheléselosztás
 - régóta tipikus a 4-8-16 processzoros rendszer (szervereken)
 - folyamatok (csoportok) processzorokhoz (csoportokhoz) kötése
 - garantált processzor erőforrások egyes folyamatok (csoportok) számára
- Lokalitas, processzor halmazok, hardver sajátosságok
 - multithreading, multi-core, multi-cpu – nem mindegy, milyen a hardver
 - processzorok – cache – memória viszonyok figyelembe vétele
 - pl. próbáljuk ismét ugyanarra a processzorra ütemezni a folyamatot
- Elosztott ütemezés
 - egy ütemezési sor? több? processzoronként? magonként?

Örökölt prioritások (Solaris)



Prioritások: $P1 > P2 > P3$
 Módosítás: $Pö3 = Pö2 = P1$

Összefoglalás

- Folyamatokkal kapcsolatos alapismeretek
 - metaadataik (u-terület, processz leíró), PID
 - felhasználói kezelésük: `ps`, `kill`, `nice`
 - kernel kezelésük: kétféle futási mód, életciklus, ütemezés
- Folyamatok életciklusa
 - létrehozás: klasszikusan a `fork()` rendszerhívással
 - állapotok (speciális: kétféle futó állapot, felfüggesztett állapotok)
 - vezérlés alapvetően jelzésekkel
- Folyamatok családfája
 - a `fork()` fát épít, az ős folyamat az `init`
- Ütemezés
 - klasszikus: prioritásos, időosztásos, preemptív
 - modern: moduláris, több ütemezési osztály, többprocesszoros