

Operációs Rendszerek MSc

Valós idejű OS-ek (RTOS)

2019/2020/I.

Dr. Vincze Dávid
Miskolci Egyetem, IIT
vincze.david@iit.uni-miskolc.hu

Operációs Rendszerek MSc

⇒ Real-Time OS (RTOS)

- Real-Time: valós idejű, azonnal válaszoló, stb.
- Cél:
 - Kiszolgálni alkalmazásokat, amiknek valós idejű igényei vannak
 - Megadott időn belül **garantálja** a szolgáltatásait
 - Az OS funkcióinak végezniük kell egy adott határidőig (és természetesen nem lehet hibás a működésük)
 - Amennyire lehet, legyen **determinisztikus**
 - A nem várt eseményekre is **kiszámíthatóan** reagáljon
- Nem is a maximális teljesítmény a lényeg, hanem a garantált erőforrás biztosítás

Operációs Rendszerek MSc

⇒ Real-Time OS (RTOS)

- Többnyire beágyazott rendszerekhez, de általános célú gépeken („sima PC”) is használhatóak
 - Beágyazott: kevés erőforrás (mikrokontroller, low-power)
 - MMU nélküli HW, de ha van is virtuális memória, swap általában nincs
- Moduláris felépítés
 - Ami nem kell nem tesszük bele
 - Licenzelés...
- Az összes rendszerhívásnak determinisztikusnak kell lennie
 - Időkorláttal kell rendelkezniük
- Megszakításkezelőknek szintén

Operációs Rendszerek MSc

⇒ Real-Time OS (RTOS)

- **Hard** RTOS / **Firm** RTOS / **Soft** RTOS

- **Hard** („merek”) real-time: *A határidő be nem tartása megengedhetetlen* (vagy csak nagyon minimálisan van tolerálva). Egy be nem tartott határidő katasztrofális következményekkel járhat a rendszerre nézve.

- Biztonságilag kritikus rendszereknél.
 - pl. repülő, vonat, járművek, rakéta, atomerőmű, stb.

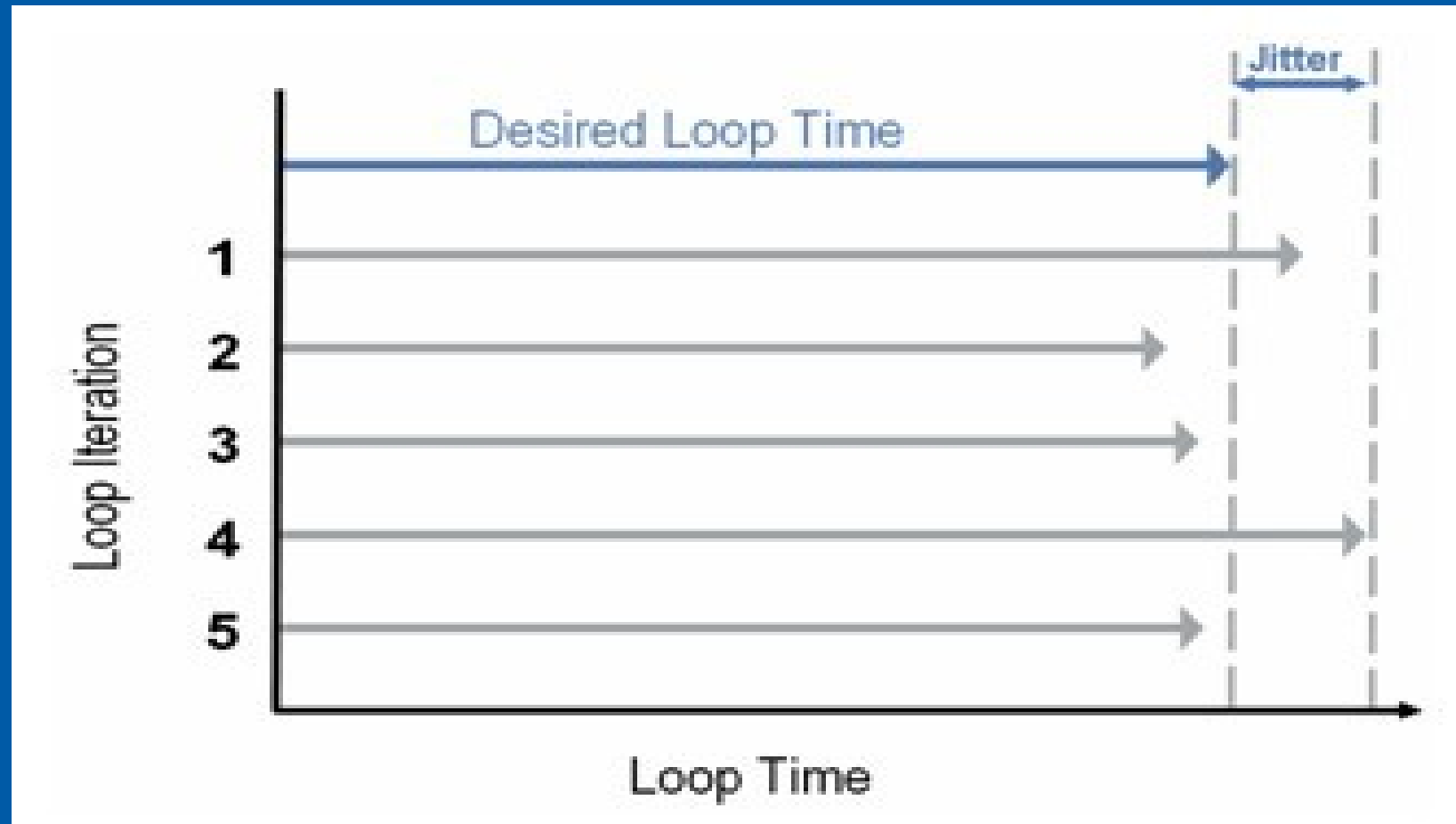
Operációs Rendszerek MSc

⇒ Real-Time OS (RTOS)

- **Firm** (erős, határozott) real-time: *egy határidő elmulasztása elfogadhatatlan minőségromlást okozhat.*
 - (!minőség, okozHAT!)
 - pl. ipari irányítás, robotika
- **Soft** (puha) real-time: *A határidők elmulaszthatóak (de azért törekszik a betartására), és az elmulasztásból származó gondokból fel lehet „épülni”. Elfogadható a rendszer minőségének romlása.*
 - pl. set-top box, telefon, PDA, VR, képképzés, stb.

Operációs Rendszerek MSc

- ⇒ Real-Time OS (RTOS)
 - **Jitter**: az időbeli eltérés az iterációk futási ideje között



Operációs Rendszerek MSc

⇒ Real-Time OS (RTOS)

- Architektúra
 - Kernel / kernal (rendszermag)
 - eszközmeghajtók
 - API
 - Egyéb szervizmodulok
 - pl. debugger, hálózati stack
- Kernelben
 - Interruptok kezelése
 - Taszk ütemezés (scheduler, dispatcher)
 - Memória menedzsment
 - Erőforrás megosztás
 - Inter Task Communication (lásd IPC)

Operációs Rendszerek MSc

⇒ Egy jó RTOS:

- Multi-task képes
- Alacsony interrupt késleltetés:
 - HW késleltetés, amíg az IRQ eljut a CPU-hoz
 - Az aktuális instrukció végrehajtása
 - Előkészület a vezérlés interrupt handler-be juttatásához
- **Scheduler** kiszámítható legyen (max. időn belül)
- Gyors kontextus váltás
 - Felismerni, hogy van („lett”) egy futtatható taszk
 - Meghívni (CPU-ra „tenni”)
- **Memória management** vezérlése (deter):
 - Biztosítani kell a taszkoknak, hogy fixen elhelyezzék a kódjukat a valós memóriában
- Nagyfelbontású **időzítők**
(minimum millisec, de microsec az elvárt)
- Sokszínű IPC (SHM, szinkronizáció, msg queue, stb.)

Operációs Rendszerek MSc

⇒ Egy jó RTOS:

- Minden OS hívásra meg kell határozni a végrehajtási időt a legrosszabb esetre vonatkoztatva (worst-case)
- Determinisztikus ütemező algoritmusra és erőforrás megosztásra van szükség
- *Preemptív*: alacsonyabb prioritású taszktól lehetőség legyen elvenni az erőforrásokat, ha egy nagyobb prioritásúnak van szüksége rá

Operációs Rendszerek MSc

⇒ Kernel space vs. User space

- Sokszor az alkalmazás maga is kernel módban futhat:
 - nem kell syscall-oknál lépkedni ki-be a kernelbe, kernelből (hw oldalról is költséges)
 - jobb kontroll a környezett felett
 - biztonsági kockázat (jól megírt SW kell...)

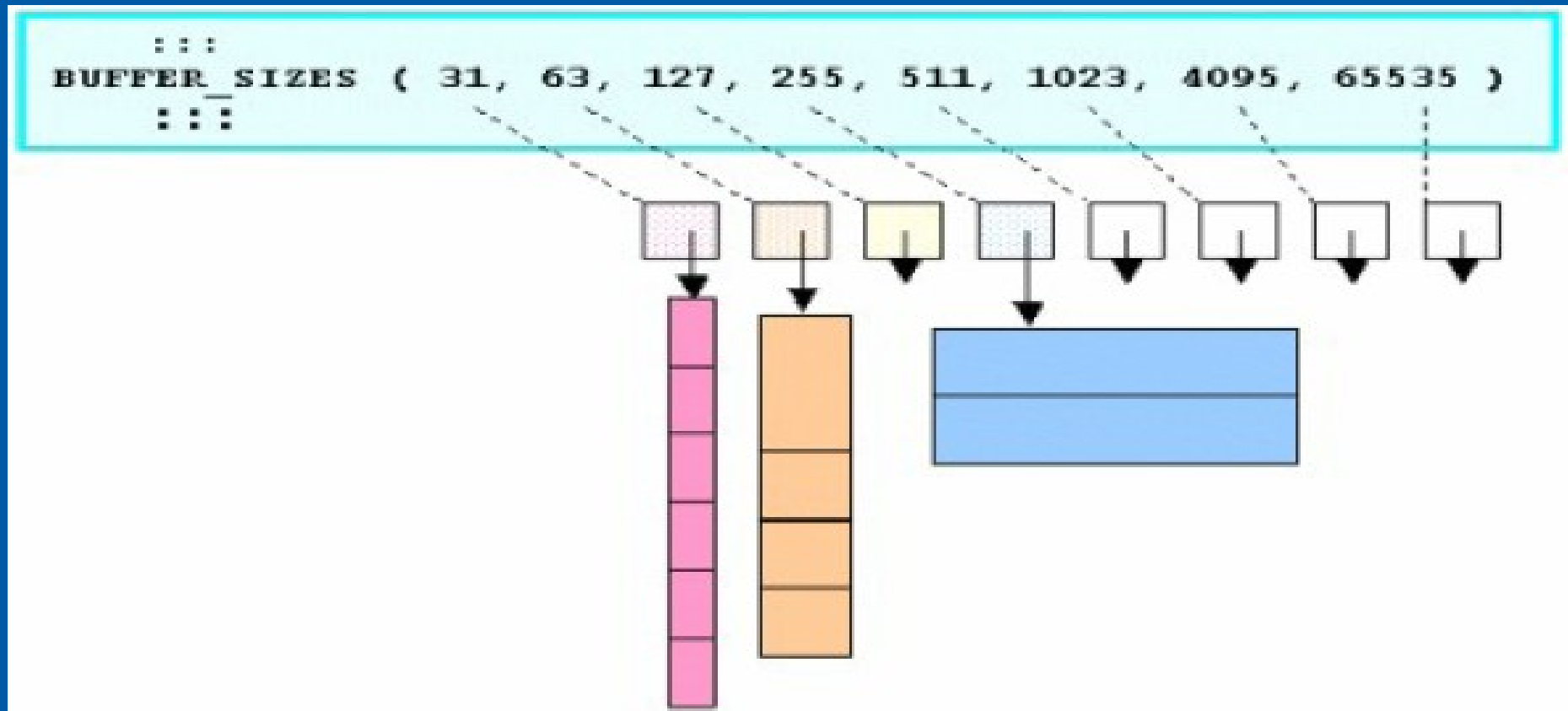
Operációs Rendszerek MSc

⇒ Real-Time OS (RTOS)

- Memória menedzsment
 - Garantált idő alatt kell memóriát találni
 - Pl. láncolt listás allokálás nem elfogadható
 - Egyéb keresések (best-fit) sem
 - Foglалás ideje függ:
 - blokkmérettől
 - lapok állapotától (clean, dirty - fragmentáció)
 - swap...
- Megoldás:
 - Nincs memória management
 - Minimális funkciójú MM
 - Lásd pl. fix partíciós memória kezelés (BSc OS anyagban)

Operációs Rendszerek MSc

- ➔ Real-Time OS (RTOS) – Memória MGMT
 - Csak meghatározott méretű tartományok foglalhatóak le
 - A blokkok egy „szabad blokk sorban” vannak nyilvántartva



Operációs Rendszerek MSc

- ⇒ Real-Time OS (RTOS) – Memória MGMT
 - Előnye
 - Nincs fragmentáció
 - Egy blokk mindig le van foglalva egy egységként
 - Nem kell garbage collection, átrendezés
 - Implementáció egyszerű
 - Determinisztikus
 - Hátránya
 - Csak adott méret választható → pazarlás
 - Nem túl optimális az erőforrás (mem) kihasználtsága

Operációs Rendszerek MSc

⇒ Real-Time OS (RTOS)

- I/O Menedzsment
 - Nem lehet megjósolni az eszközök viselkedését
 - Kontrollálni sem mindig
 - Na jó. Azért a CPU és RAM jól kontrollálható.
 - Befolyásolhat pl.:
 - Gyorsítótár (cache)
 - Ethernet CSMA/CD (ütközés + random idő)
 - HDD hozzáférés (fej pozíció, pörgés sebessége, stb.)
 - Fájrendszer fragmentáció
 - HW hiba
 - stb.
 - A drivereket általában újraírják, csak a szükséges funkciókkal (ad hoc módon)
 - Sokszor gépi kódban, így ezért sem hordozható

Operációs Rendszerek MSc

⇒ Real-Time OS (RTOS)

- I/O Menedzsment
 - Az I/O műveletek általában nem megszakíthatóak/
folytathatóak
 - Non-reentrant
 - Ezért külön zárolás szükséges
 - pl.: printf()

```
void safe_printf(char *txt) {  
    get_semaphore(s);  
    printf(txt);  
    release_semaphore(s);  
}
```

Operációs Rendszerek MSc

⇒ Real-Time OS (RTOS)

- Aszinkron I/O
 - Nem kell megvárni a befejeztét
 - Elindítja a kérést
 - Fut tovább a taszk
 - Ha befejeződött, akkor a taszk kap egy signal-t

Operációs Rendszerek MSc

⇒ Real-Time OS (RTOS)

- Timer, idő kezelése
 - Alapvető fontosságú
 - Szigorú időzíítési követelmények
 - Az ütemező is ezen alapszik
 - A max. időket/határidőket is ez alapján kell betartani
 - Várakoztatás (delay)
 - Várakozás (timeout)
- Időmérés, időzítők felbontása
 - Elsősorban HW függő...
 - Ezen belül jó dolog, ha állíthatja a felhasználó
 - De! Nagyobb felbontás → nagyobb overhead
 - És fordítva.

Operációs Rendszerek MSc

⇒ Real-Time OS (RTOS)

- Mi a taszk?
 - Egy kis darabka futtatni való kód
 - Procedúra, függvény
 - Komplet program
 - Kernel modul
- Egy program több taszkból is állhat
- A taszkok konkurensen futnak (versengenek az erőforrásokért)
 - UniProcessing (UP) rendszeren ál-konkurens végrehajtás
 - Symmetrical MultiProcessing (SMP) rendszeren valós konkurens
- A konkurens hozzáférés biztosítása az ütemező dolga
 - Eldönti, hogy melyik taszk kaphatja meg a CPU-t használatra

Operációs Rendszerek MSc

⇒ Real-Time OS (RTOS)

- Taszkok nyilvántartása
 - Task Control Block (TCB)
 - Azonosító (Task ID)
 - Prioritás
 - A legutóbbi futáskori kontextus másolata
 - Állapot (*Executing, Ready, Blocked, Waiting*)
 - Egyéb stb.
- Ismerős?
- Új taszk létrehozásakor, egy TCB-t kell létrehozni
- Taszk törléskör, pedig az adott TCB-t el kell távolítani (egyéb hozzá tartozó erőforrásokat felszabadítani)

Operációs Rendszerek MSc

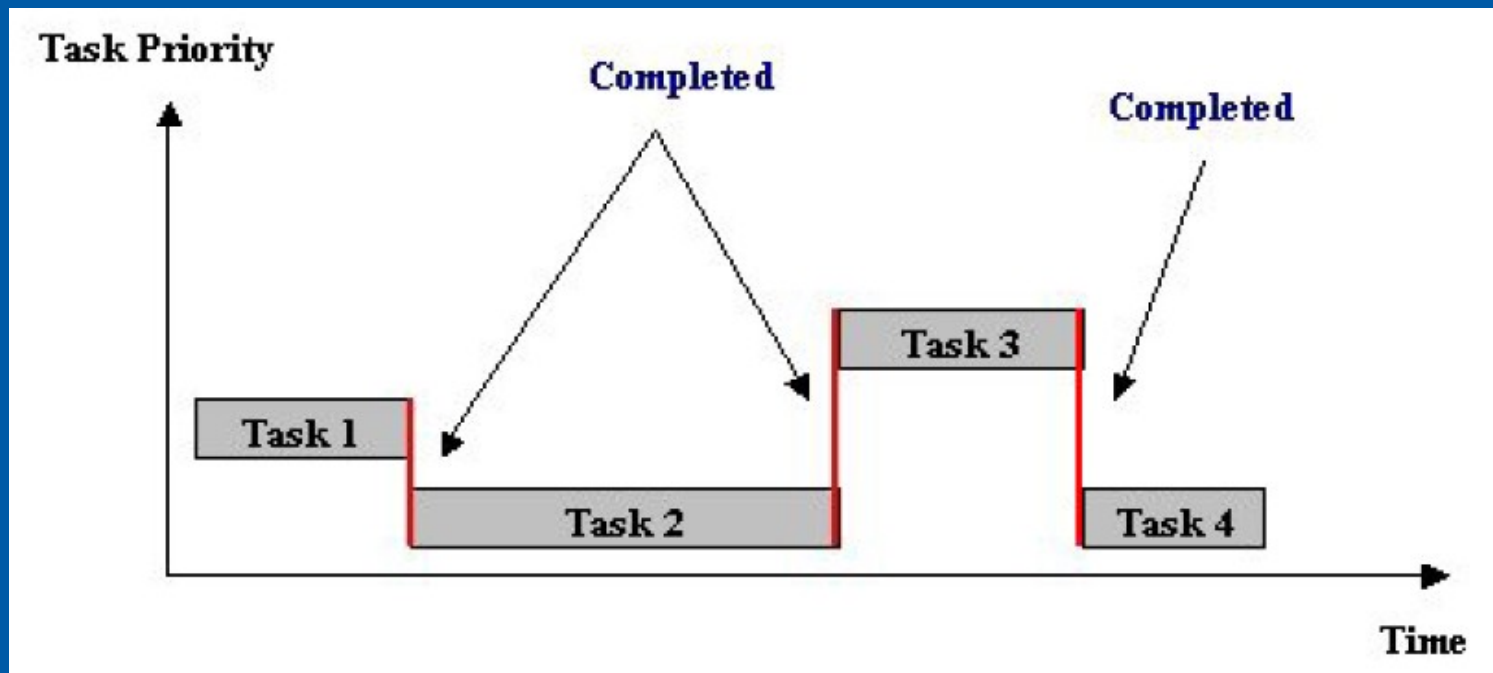
⇒ Real-Time OS (RTOS)

- Scheduler (ütemező)
 - Melyik legyen a futó taszk?
 - Különböző algoritmusok
 - Prioritások kezelése
 - Cél a maximális CPU kihasználás
 - Cél a várakozási idő minimalizálása
 - Mikor lehet taszk váltás?
 - Külső interrupt, pl. időzítő megszakításai
 - Eseményvezérelt (nem időzítő, hanem egyéb megszakítás, vagy vége valamelyik taszknak)
 - Kontextus váltás költséges
 - A scheduler-be lépés is kontextus váltás !
 - → rendszerkontextus

Operációs Rendszerek MSc

⇒ Real-Time OS (RTOS)

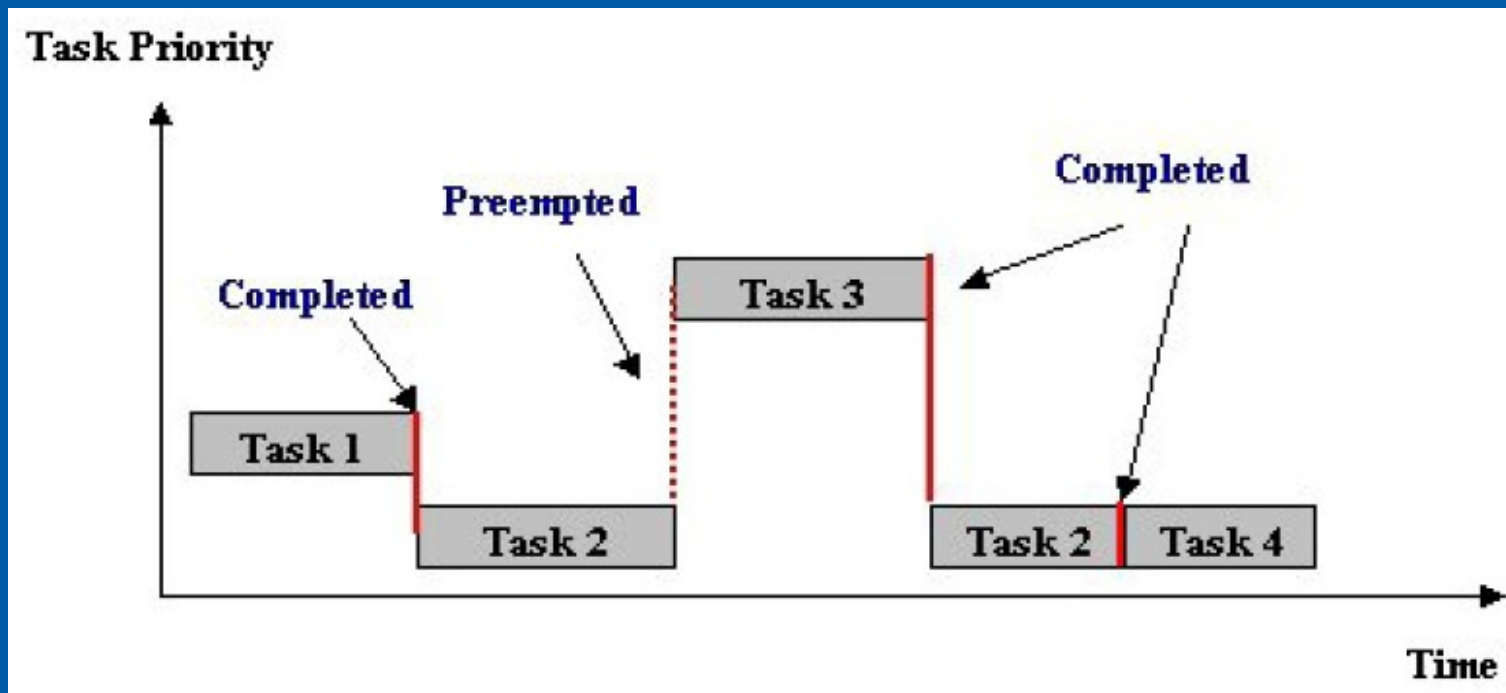
- Scheduler
 - Nem-preemptív
 - (kooperatív multitaszk)
 - Maguknak a taszkoknak kell lemondani a CPU-ról
 - Még akkor is ha van nagyobb prioritású taszk



Operációs Rendszerek MSc

⇒ Real-Time OS (RTOS)

- Scheduler
 - Preemptív
 - A taszkoktól el lehet venni a CPU-t
 - Nagyobb prioritású taszk megkaphatja azonnal a CPU-t



Operációs Rendszerek MSc

- ⇒ Real-Time OS (RTOS) - Ütemező
 - Priority Inheritance (prioritás öröklődés)
 - Példa
 - Egy kisebb prioritású taszk blokkol egy másik nagyobb prioritású taszkat valami erőforráson
 - Akkor arra az időre kaphat nagyobb prioritást
 - Azét a taszkét „örökli meg”, amelyik ugyanarra az erőforrásra vár, és nagyobb a prioritása
 - Ha egyszerűen csak odaadná a nagyobb prioritású taszknak a vezérlést, az blokkolódna ugyan úgy
 - Ezért „segít” a felszabadításában

Operációs Rendszerek MSc

- ⇒ Real-Time OS (RTOS) - Ütemező
 - Megjegyzés IRQ
 - Az interruptok blokkolják a legmagasabb prioritású taszkokat is!
 - Minimalizálni kell a megjósolhatatlanságot

Operációs Rendszerek MSc

⇒ Real-Time OS (RTOS)

- Kommunikáció és szinkronizáció
 - Taszkok között
 - Kommunikáció
 - Nyilvánvaló, hogy szükség van rá
 - Producer/Consumer felállítás pl.
 - Kölcsonös kizárás
 - Szinkronizálás
 - Találkozási pontok
 - Megvárni a másikat az eredménnyel
 - Megvárni egy másik taszk befejeztét
- Emlékezzünk a korábbi tanulmányainkra:
 - Mailbox, message queue, osztott memória, mutex, szemafor, signal...

Operációs Rendszerek MSc

⇒ Real-Time OS (RTOS)

- RTLinux
 - Real-Time Linux kiegészítés
- Szoftverből adódó kiszámíthatatlanságok
 - ütemező algoritmus
 - maximális teljesítményre van optimalizálva
 - Eszközmeghajtók
 - Nem megszakítható rendszerhívások
 - IRQ kezelés felfüggesztése (letiltása/engedélyezése)
 - Virtuális memória kezelés
 - Priority inheritance-t nem támogat
- Megoldás:
 - párhuzamosan egy másik kernel is fut, ami csak épp annyi funkciót tartalmaz, amire szükség van, de minden hívása "megjósolható".

Operációs Rendszerek MSc

➔ Real-Time OS (RTOS) - RTLinux

