

# Krátky abstrakt s kľúčovými slovami a deleniami k predmetu Operačné systémy

Peter Csiba, petherz@gmail.com

24.05.2011

## Contents

<b>1 Úvod</b>	<b>2</b>
1.1 Kľúčové techniky . . . . .	2
<b>2 Členenie</b>	<b>2</b>
<b>3 Procesy</b>	<b>3</b>
<b>4 Synchronizácia a komunikácia procesov</b>	<b>3</b>
4.1 Interakcia . . . . .	3
4.2 Návrhy na dosiahnutie vzájomného vylúčenia . . . . .	3
4.3 Komunikácia medzi procesmi . . . . .	4
<b>5 Klasické problémy koordinácie procesov</b>	<b>4</b>
<b>6 Uviaznite - Deadlock</b>	<b>4</b>
6.1 Ostrich algorithm - Pštroší prítup - Ignorovanie . . . . .	5
6.2 Detekcia a vyvedenie . . . . .	5
6.3 Prevencia . . . . .	5
6.4 Vyhýbanie sa . . . . .	5
<b>7 Správa procesov a procesora</b>	<b>5</b>
<b>8 Správa pamäte (operačnej)</b>	<b>6</b>
<b>9 Modely virtuálnej pamäte</b>	<b>7</b>
<b>10 Filesystem - Správa súborov</b>	<b>7</b>
<b>11 Periférie</b>	<b>8</b>

# 1 Úvod

**!Všetky informácie používate na vlastné riziko!**

## 1.1 Kľúčové techniky

- Multiprogramovanie
- Spooling (Simultaneous Peripheral Operation on Line)
- Time-sharing

# 2 Členenie

Program, ktorý skrýva details pred používateľom, je operačný systém. Z tohto pohľadu je funkciou OS predkladať používateľovi ekvivalent *rozšíreného* alebo *virtuálneho* počítača, ktorý je možné ľahšie programovať ako hardware.

**Procesy** Management, signal-handling, uid, pid.

**Súbory** Ochrana, management, file descriptor, pipe.

### Typy štruktúr OS

- Monolitické systémy
- Vrstvové systémy
- Virtuálne počítače
- Klient-server model

### Členenie OS

- Správa procesor a procesora
- Správa operačnej pamäte
- Správa súborov
- Správa periférií

## 3 Procesy

PID, UID, registre riadiace, stavové a všeobecné, stack pointer,

**Stavy** Ready queue, Blocked queue

- Bežiaci-Running
- Pripravený-Ready
- Spiaci,Blokovaný-Blocked,Sleeping
- Nový,Vytvorený-New,Created
- Ukončený-Exit,Zombie
- +Swapped spiaci, +Swapped pripravený

## 4 Synchronizácia a komunikácia procesov

### 4.1 Interakcia

- Neriešia ju - nastáva súťaženie o prostriedky
- Nepriamo uvedomujú sa - kooperácia pri zdieľaní
- Uvedomujú sa - kooperácia

Race conditions - závislosť výsledku na poradí, v ktorom sa procesy vykonávajú.  
Mutual Exclusion (Mutex) + critical section - v kritickej sekcii nebudú naraz dva procesy.

- Žiadne dva procesy nemôžu byť súčasne vo svojich kritických úsekoch spojených s tým istým zdieľaným prostriedkom
- Pokiaľ proces do kritického úseku vstúpi, v konečnom čas z neho vystúpi.
- Ak proces nie je v kritickom úseku, nebráni iným procesom do neho vstúpiť.
- Každý z procesov žiadajúci o vstup bude uspokojený v konečnom čase.
- Nie sú žiadne predpoklady o relatívnej rýchlosti procesov, alebo počte procesov.

### 4.2 Návrhy na dosiahnutie vzájomného vylúčenia

**Hardware-ové riešenia**

- Znemožnenie prerušenia (Stalin). CPU využíva tento prístup.
- Špeciálna inštrukcia *TSL* (Test and Set Lock).

### Software-ové riešenia

- Uzamykanie premenné (Lock)
- Striktné striedanie (Turn)
- *Petersenovo* riešenie

Priority inversion problem - proces s vyššou prioritou čaká (vo while a berie všetok procesora) kým proces s nižšou prioritou ubvolní zdroj a to zabraňuje uvoľneniu zdrojov lower priority procesu. Činné čakanie - while(locked);

**Riešenia na úrovni OS alebo programovacieho jazyka** Namiesto činného čakania sa proces zablokuje (Sleep). Demonstrácia na probléme *producenta a konzumenta*.

- *Sleep and Wakeup*. Máme systémové volania sleep a wakeup. !Môže sa stať, že sa na wakeup zabudne (zavolá sa v zlom čase). Riešime pomocou wakeup waiting bit.
- *Semaphores*. Máme systémové volania up a down. Počítame si vlastne wakeup-y. Takisto máme záznam o všetkých čakacích procesoch na down. Špeciálne: binárny semafor.
- *Monitor*. Máme systémové volania wait() a signal(). Zapuzdruje časti kódu (v Java synchronized napr. classy, funkcie). Monitor je podobný s riešením sleep and wakeup, ale u monitora systém automaticky rieši problémy s prístupom po signal().

### 4.3 Komunikácia medzi procesmi

**Posielanie správ** Systémové volania send and receive. Adresácia, formát. Synchronizácia: používa sa neblokovaný send a blokovaný receive.

**Pipe** (Vlastne mailbox bez ohraničenia správ)

## 5 Klasické problémy koordinácie procesov

**Problém obedujúcich filozofov** Jednoduchý model na simulovanie zdieľaného používania prostriedkov. Prichádzame k problémom s deadlock, livelock (=starvation = vyhladovanie).

**Problém čitateľov a zapisovateľov** Napríklad databázy read a write operácie. Hoareho riešenie pre *podmienený kritický región* var v: shared T; region v when B do S;

## 6 Uviaznite - Deadlock

**Podmienky uviaznutia** Nutné a postačujúce podmienky:

- *Mutual exclusion* - vzájomné vylúčenie.
- *Hold and wait* - postupné získavanie prostriedkov čakaním. Existuje proces, ktorý svoje prostriedky získava postupne.
- *No preemption* - nemožnosť prerozdelenia prostriedkov. Je nemožné odňať prostriedok procesu.
- (Najdôležitejšie) *Circular wait* - cyklické čakanie. Existuje postupnosť procesov, v ktorej každý čaká na ten ďalší (a posledný na prvý).

### 6.1 Ostrich algorithm - Pštrosí prítup - Ignorovanie

Matematikom sa to nepáči. Inžinieril, či to stojí za to riešiť.

### 6.2 Detekcia a vyvedenie

Pravidelne kontrolujeme, či nenastalo cyklické čakanie. Graf procesov a prostriedkov. Nejaký maticový alg. Medzi prístupy vyriešenia cyklického čakania patria:

- Zrušiť všetky uviaznuté (Stalin).
- Checkpointing.
- Obeť.
- Prerozdeliť prostriedky a následne rollback daných procesov.

### 6.3 Prevencia

Prevencia cyklického čakania (priama metóda prevencie uviaznutia):

- Každý proces môže mať maximálne jeden prostriedok.
- Zoradíme prostriedky a môžu sa žiadať len v rastúcom poradí.
- Je zakázané žiadať prostriedok s nižším poradovým číslom ako vlastným.

### 6.4 Vyhýbanie sa

**Odmietnutie spustenia procesu** Uvažuje sa najhorší scenár, že každý bude chcieť všetko. Okrem toho je ťažké predpokladať, ktoré prostriedky bude proces žiadať. Blbosť proste.

**Odmietnutie pridelenia - Bankárov algortimus(Dijkstra)** Bankár - správca prostriedkov a klienti - procesy. Každý klient si povie, koľko bude maximálne potrebovať. Každý klient má max a current počet prostriedkov. Bankár udržuje stav, že aspoň jeden klient je schopný plne uspojiť svoju požiadavku. A vždy musí byť dosť voľných zdrojov na to, aby výpadkom (vrátením) jedného klienta zostala platná prvá podmienka.

## 7 Správa procesov a procesora

Throughput (pripustnosť), Ready queue (zoznam pripravených procesov), ..

**Schedulers - Plánovače** Plánovač úloh, Plánovač procesov. *Swapping* (odložíme a vrátíme). Uživateľsky orientované atribúty: *response time, turnaround time, deadline, predictability*. Systémovo orientované atribúty: *throughput, processor utilization, balancing resources. Priorita*.

### Nonpreemptive algoritmy (neprerušujú)

- *FCFS* (Frist Come First Served)
- *SJF* (Shortest Job First)
- *HRN* (Highest response-ration next) (čakanie + spracovanie) / spracovanie.

### Preemptive (prerušujú)

- *SRT* (Shortest remaining time) - SJF s pozastavením.
- *HRN* s pozastavením.
- *RR* (Round-Robin alias cyklické plánovanie). Definuje sa časové kvantum. Proces na rade má k dispozícii kvantum času. Ak skončí skôr, ok, ak nie, tak ide na koniec = context switch (a takto dookola). Rôzne modifikácie (TODO) ako multilvel, multipurpose a kombinácie s predošlými prístupmi. (Vyzerá najpoužiteľnejšie.)

## 8 Správa pamäte (operačnej)

Relokácia, ochrana, zdieľanie, logická organizácia a fyzická organizácia. LAP - logický adresný priestor. FAP - fyzický adresný priestor.

**Typy správy pamäte** Vnútoraná fragmentácia: premárnenie kapacity úseku (málo z úseku je využitého). Vonkajšia fragmentácia: premárnenie pamäte nevhodným pridelovaním úsekov (medzi použitými úsekmi je veľa nepoužitého).

- *Monoprogramovanie* - jeden súvislý úsek.
- *Fixed partitions* - statické súvislé úseky. First-fit, best-fit.
- *Variable partitions* - dynamické súvislé úseky. Kompaktovanie - defragmentácia.
- *Buddy system*. Úseky veľkosti  $2^k$ . Taký intervalový strom.
- *Pageing* - Stránkovanie. Pamäť rozdelíme na rovnako veľké úseky. Page table - Tabuľka stránok. Výhoda: je možné zdieľať rámce. (Reentrantný kód - nemodifikuje sám seba - potom kód môže vykonávať viacero procesov naraz).

- *Segmentation* - Segmentácia. Stránkovanie s rámcami ľubovolnej (vhodnej) dĺžky.
- *Kombinované systém. Segmented paging*: PT rozdelená na segmenty. *Paged segmentation*: jednotlivé segmenty ešte rozdelíme stránkami.

## 9 Modely virtuálnej pamäte

Držíme v pamäti len tie časti programu, ktoré sa práve vykonávajú. Virtuálny adresný priestor, memory management unit, present/absent bit, page fault (výpadok stránky). Demand paging / Working set model. Lokálne priradovanie / globálne priradovanie. Problémy: zálohovanie inštrukcií, zamykanie stránok, zdieľanie stránok. Správa pamäte v Unixe: Swappovanie, stránkovanie, page daemon, ... .

### Algoritmy

- *FIFO* (First in First out page replacement). Môže nastať Beladyho anomália. Zvykne sa modifikovať R bitom.
- *NRU* (Not-Recently-Used Page Replacement). R/M bity. Referenced a modified.
- *LRU* (Least-Recently-Used ... ). Počítame, koľkokrát boli stránky využité.
- *NFU* (Not-Frequently-Used ...). Počítame, koľkokrát boli použité, ale raz za čas prejdeme všetky a použije algoritmus starnutia.

## 10 Filesystem - Správa súborov

Základy každý vie. Prístup k súborom: sekvenčný, random access. Disk je rozdelený na bloky. Adresáre sú (väčšinou) špeciálne súbory. Zvykne sa používať cache na urýchlenie čítanie pamäte.

### Zdieľané súbory

- *Direct link* - priamy link: ref i-node.
- *Symbolic link* : ref directory path.

### Hierarchia adresárov

- *Jednourovňová* - jeden adresár pre všetkých.
- *Dvojrovňová* - každý užívateľ má svoj.
- *Stromová štruktúra* (viacúrovňová).
- *Orientovaný acyklický graf* - umožňuje zdieľanie súborov.

## Implementácie

- *Súvislá alokácia* - prideliť úsek za sebou idúcich blokov.
- *Spájaný zoznam blokov na disku* - v každom bloku smerník na ďalší.
- *Spájaný zoznam s indexom* - napr. *FAT*. *FAT* tabuľka - všetky smerníky na nasledujúce bloky sú v nej. Podľa skrípt musí byť celá tabuľka v pamäti.
- *i-node* (Unix) - pozostáva z header; prvých 10 blokov súboru; podstromy *i-node* hĺbky 1,2 a 3.

## 11 Periférie

Management. Typy: dedicated, shared, virtual. Typy: znakové, blokové (spôsob čítania). Device controller (radič). Prenos blokov zvykne mať preamble (header) a checksum. DMA - direct access memory (buffer-ujú sa dáta na radiči a prenášajú sa "naraz").

**Interleaving** Disk sa točí nejakou rýchlosťou a radič nestíha (asi v tých časoch) čítať info z disku (do bufferu) a medzitým ich nahrávať aj do operačnej pamäte (v tých časoch asi malý buffer).

**I/O Software** Interrupt handlers, device drivers, device independent I/O, user level software.

**Disky** Seek time, rotational delay, transfer time. Optimalizácia práce s diskom:

- *SSTF* (Shortest Seek Time First) - ide na sektor, ktorý najrýchlejšie prečíta. Nevýhoda - na kraji to trvá dlho.
- *SCAN* (elevator) - hlava ide stále rovnako, čo je pod ňou a treba čítať, to číta. Modifikácie C-Scan a N-step scan.

**Hodiny** Udržovať čas, Zabránuje dlhému čakaniu, Administratíva CPU, Ošetrovania alarm, Watchdog timer, Monitorovanie a štatistiky.