



Operační systémy

# Správa procesoru

Petr Krajča

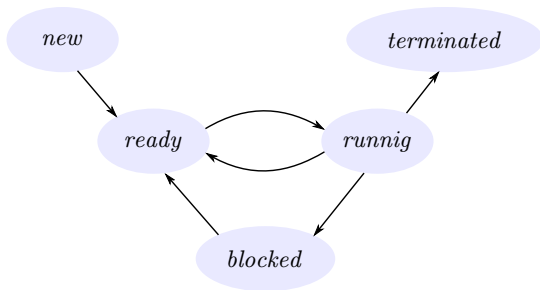


Katedra informatiky  
Univerzita Palackého v Olomouci



- neformálně: proces = běžící program (vykonává činnost)
- proces:
  - paměťový prostor
  - kód programu
  - data – statická a dynamická (halda)
  - zásobník
  - registry

- nový (*new*) – proces byl vytvořen
- připravený (*ready*) – proces čeká, až mu bude přidělen CPU
- běžící (*running*) – CPU byl přidělen procesor a právě provádí činnost
- čekající (*waiting*, *blocked*) – proces čeká na nějakou událost (např. na vyřízení I/O požadavku, jiný proces)
- ukončený (*terminated*) – proces skončil svou činností





- multi-tasking: (zdánlivě) souběžný běh více procesů
- kooperativní vs. preemptivní multitasking
- preemptivní multitasking  $\implies$  velikost časového kvanta
- informace o procesu má OS uloženy v **process control block** (PCB)
- obsahuje informace:
  - identifikace procesu
  - informace o stavu
  - adresu instrukce, kterou bude program pokračovat
  - stav registrů
  - informace k plánování procesů
  - informace o přidělené paměti
  - informace o používaných I/O zařízeních, otevřených souborech, atd.
- zásadní role při předávání procesoru mezi procesy
- uložení stavu CPU (context switch)



- 1 uložení stavu CPU (kontextu, tj. registrů včetně IP, SP) do PCB aktuálního procesu
  - 2 aktualizace PCB (změna stavu, atd.)
  - 3 zařazení procesu do příslušné fronty
  - 4 volba nového procesu
  - 5 aktualizace datových struktur pro nový proces (nastavení paměti, atd.)
  - 6 načtení kontextu z PCB nového procesu
- lze řešit softwarově nebo s podporou HW (různá náročnost na čas CPU)

## Důvody k přepínání

- vypršení časového kvanta (nutná podpora HW)
- přerušení I/O (aktuální proces může pokračovat vs. čekající proces může začít běžet)
- výpadek paměťové stránky, vyvolání výjimky (např. dělení nulou)



## Požadavky

- férovost – každému procesu by v rozumné době měl být přidělen CPU
- efektivita – maximální využití CPU
- maximalizace odvedené práce (throughput)
- minimalizace doby odezvy
- minimalizace doby průchodu systémem (turnaround)

## Round robin

- každý proces má pevně stanovené kvantum
- připravené procesy jsou řazeny ve frontě a postupně dostávají CPU
- spravedlivý

## Priority

- připravené procesy jsou řazeny podle priorit
- riziko vyhladovění
  
- reálně se používají heuristické algoritmy sdílející obě vlastnosti



## Různé typy úloh

- interaktivní
- dávkové zpracování
- pracující v reálném čase
- intenzivní na CPU vs. I/O

## Symmetric Multi-processing

- přibývá problém, jak vybrat procesor
- $\implies$  přesun procesu  $\implies$  vyprázdnění cache
- řešení: oddělené plánování pro každý procesor
- nebo maska affinity (definuje procesor/jádro, na kterém může proces běžet)

- OS umožňují rozdělení procesu na víc vláken
- základní entitou vykonávající program není proces, ale vlákno
- proces se skládá z jednoho a více vláken
- každé vlákno má svůj zásobník + registry  $\implies$  přepnutí vláken v rámci procesu rychlejší
- vlákna v rámci procesu sdílí paměťový prostor, data, prostředky  $\implies$  jednoduché sdílení prostředků  $\implies$  nové problémy se synchronizací

## Realizace

- vztah kernel thread - user thread
- kernel thread – vlákno, jak jej vidí OS
- user thread – vlákno z pohledu uživatelského prostoru
  - 1:N – vlákna jsou realizovaná v uživatelském prostoru (problém s plánováním)
  - 1:1 – k jednomu vláknku v uživatelském prostoru existuje jedno v jaderném prostoru (nejčastější použití)
  - M:N – vlákna v uživatelském prostředí jsou mapována na menší počet jaderných vláken





- původně základní entitou byl proces
- procesy tvoří hierarchii rodič-potomek (navrcholu je proces `init`)
- vytvoření procesu pomocí volání `fork()`, které vytvoří klon procesu
- přepsání procesu pomocí `exec`
- komunikace mezi procesy: zasílání signálů, roury, ...
- možnost nastavit *nice* procesu (prioritu od -20 do 19)
- vlákna do Unixu přidána až později (implementace se v rámci různých OS liší)
- v Linuxu (pthreads) vnitřně implementovány stejně jako procesy (task), ale sdílí paměťový prostor



- Windows NT navrženy s vlákny jako základní entitou pro běh aplikace
- proces sdružuje vlákna, plánování se účastní vlákno
- sofistikovaný systém priorit při plánování vláken
- priorita vlákna je odvozená od třídy priority procesu
- proměnlivá velikost kvant
- priority boost – dochází k dočasnému zvýšení priority
  - po dokončení I/O operace
  - po dokončení čekání na semafor
  - probuzení vlákna, jako reakce na UI
  - vlákno již dlouhodobu neběželo

- příklad: přičtení jedničky dvěma procesy (vlákny)

- 1 proměnná  $X = 1$

- 2 A: načte hodnotu do registru

- 3 A: zvýší hodnotu v registru o jedna

přepnutí procesu

- 4 B: načte hodnotu do registru

- 5 B: zvýší hodnotu v registry o jedna

- 6 B: uloží hodnotu do paměti ( $X = 2$ )

přepnutí procesu

- 7 A: uloží hodnotu do paměti ( $X = 2$ )

- řešení – atomické operace nebo synchronizace
- je potřeba zajistit, aby v průběhu manipulace s určitými zdroji s nimi nemohl manipulovat někdo jiný (vzájemné vyloučení)



- vícevláknové aplikace/víceprocesorové počítače (+ out-of-order provádění operací)
- obecně přístupy do paměti nemusí být atomické (záležitost CPU)
- klíčové slovo `volatile` – často záleží na překladači
- *memory barriers* umožňují vynutit si synchronizaci (záležitost CPU)

## Atomické operace

- Compare-and-Swap (CAS): ověří, jestli se daná hodnota rovná požadované, a pokud ano, přiřadí ji novou (CMPXCHG)
- Fetch-and-Add: vrátí hodnotu místa v paměti a zvýší jeho hodnotu o jedna (XADD)
- Load-link/Store-Conditional (LL/CS): načte hodnotu, a pokud během čtení nebyla změněna, uloží do ní novou hodnotu
- umožňují implementovat synchronizační primitiva na vyšší úrovni

## Mutex & Kritická sekce

- potřebujeme zajistit, aby kód pracující se sdílenými zdroji mohlo použít jen jedno vlákno/proces  $\implies$  kritická sekce
- realizace pomocí mutexu
- dvě operace:
  - 1 vstoupit do kritické sekce (pokud je v kritické sekci jiný proces/vlákno, proces čeká)
  - 2 opustit kritickou sekci (pokud na vstup do kritické sekce čeká jiné vlákno, je vpuštěno)
- synchronizační primitiva k řízení přístupu ke sdíleným prostředkům
- Petersonův algoritmus (umožňuje implementovat vzájemné vyloučení dvou procesů, pomocí běžných operací)



- uvažujme následující **atomickou** operaci, která prohodí dvě hodnoty

```
void swap(bool *a, bool *b) {  
    bool tmp = *a;  
    *a = *b;  
    *b = tmp;  
}
```

- a kód

```
key = true;  
while (key == true)  
    swap(&lock, &key);  
// kritická sekce  
lock = false;
```



- chráněná proměnná obsahující počítadlo s nezápornými čísly
- operace P: pokud je hodnota čísla nenulová, sníží hodnotu o jedna, jinak čeká, až bude hodnota zvýšena
- operace V: zvýší hodnotu o jedna
- operace P a V se provádí atomicky

```
void P(Semaphore s) {  
    while (s <= 0) { }  
    s--;  
}
```

```
void V(Semaphore s) {  
    s++;  
}
```



```
struct sem {
    int value;
    struct process * list;
};

void P(struct sem * s) {
    s->value--;
    if (s->value < 0) {
        // přidej proces do s->list;
        block(); // uspi aktuální proces
    }
}

void V(struct sem * s) {
    s->value++;
    if (s->value <= 0) {
        // odeber proces P z s->list
        wakeup(P);
    }
}
```





- modul nebo objekt
- v jeden okamžik může kteroukoliv metodu používat pouze jeden proces/vláknko
- nutná podpora prog. jazyka
- Java (synchronized), .NET (lock)
- rozšíření o podporu čekání (Wait, Pulse, PulseAll)  $\implies$  možnost odemčít zámek společně s čekáním
- monitor v C#

```
lock (obj) {  
    // kriticka sekce  
}
```

- uváznutí – systém se dostal do stavu, kdy nemůže dál pokračovat

## Užívání prostředků

- request – požadavek na prostředek, není-li k dispozici, proces čeká
- use – proces s prostředkem pracuje
- release – uvolnění prostředku pro další použití

## Podmínky vzniku

- Mutual exclusion – alespoň jeden prostředek je výlučně užíván jedním procesem
- Hold & wait – proces vlastní alespoň jeden prostředek a čeká na další
- No preemption – prostředek nelze násilně odebrat
- Circular wait – cyklické čekání (proces A vlastní prostředek 1, chce prostředek 2, který drží B a současně žádá o 1)



## Ignorace

- „neřešení“, v praxi často používané

## Detekce (detection & recovery)

- pokud vznikne deadlock, je detekován a některý proces odstraněn
- k detekci se používá *alokační graf prostředků* a *graf čekání*
- alokační graf:
  - orientovaný graf
  - dva typy uzlů – prostředek, proces
  - hrana proces  $\rightarrow$  prostředek – proces čeká na prostředek
  - hrana prostředek  $\rightarrow$  proces – prostředek je vlastněn procesem
- graf čekání vznikne vynecháním uzlů prostředků a přidáním hran  $P_n \rightarrow P_m$  pokud existovaly hrany  $P_n \rightarrow R$  a  $R \rightarrow P_m$ , kde  $P_n$  a  $P_m$  jsou procesy a  $R$  je prostředek
- deadlock vznikne, pokud je v grafu čekání cyklus
- Kdy má smysl provádět detekci?
- Jak vybrat oběť?



## Zamezení vzniku (prevention)

- snažíme se zajistit, že některá z podmínek není splněna
- zamezení výlučnému vlastnění prostředků (často nelze z povahy prostředku)
- zamezení držení a čekání
  - proces zažádá o všechny prostředky hned na začátku
  - problém s odhadem
  - plítvání a hladovění
  - množství prostředků nemusí být známé předem
  - jde použít i v průběhu procesu (ale proces se musí vzdát všech prostředků)
- zavedení možnosti odejmout prostředek – vhodné tam, kde lze odejmout prostředky tak, aby nešlo poznat, že byly odebrány
- zamezení cyklickému čekání – zavedení globálního číslování prostředků a možnost žádat prostředky jen v daném pořadí



## Vyhýbání se uváznutí (avoidance)

- procesy žádají prostředky libovolně
- systém se snaží vyhovět těm požadavkům, které nemohou vést k uváznutí
- **bezpečný stav** – existuje pořadí procesů, ve kterém jejich požadavky budou vyřízeny bez vzniku deadlocku
- tomu je přizpůsobeno plánování procesů
- je potřeba znát předem, kolik prostředků bude vyžádáno
- systém, který není v bezpečném stavu, nemusí být v deadlocku
- systém odmítne přidělení prostředků, pokud by to znamenalo přechod do nebezpečného stavu (proces musí čekat)



## Algoritmus na bázi alokačního grafu

- vhodný, pokud existuje jen jedna instance každého prostředku
- do alokačního grafu přidáme hrany (proces  $\rightarrow$  prostředek) označující potenciální žádosti procesu a prostředky
- žádosti a prostředek se vyhoví pouze tehdy, pokud konverze hrany na hranu typu (prostředek  $\rightarrow$  je vlastněn procesem) nepovede ke vzniku cyklu

## Bankéřův algoritmus

- vhodný tam, kde je větší počet prostředků daného typu
- na začátku každý proces oznámí, kolik prostředků jakého typu bude maximálně potřebovat
- při žádosti o prostředky systém ověří, jestli se nedostane do nebezpečného stavu
- pokud nelze vyhovět, je proces pozdržen
- porovnávají se volné prostředky s aktuálně přidělenými a maximálními



- uvažujme  $m$  prostředků a  $n$  procesů
- matice  $n \times m$ 
  - $max$  – počet prostředků, které bude každý proces žádat
  - $assigned$  – počet přiřazených prostředků jednotlivým procesům
  - $needed$  – počet prostředků, které bude každý proces ještě potřebovat (evidentně  $needed = max - assigned$ )
- vektory velikosti  $m$ 
  - $E$  – počet existujících prostředků
  - $P$  – počet aktuálně držaných prostředků
  - $A$  – počet dostupných zdrojů (evidentně  $A = E - P$ )

## Algoritmus

- 1 najdi řádek  $i$  v  $needed$  takový, že  $needed[i] \leq A$ , pokud takový není, systém není v bezpečném stavu
- 2 předpokládej, že proces skončil a uvolnil své zdroje, i.e.,  $A \leftarrow A + assigned[i]$
- 3 opakuj body 1 a 2, dokud nejsou odstraněny všechny procesy nebo není jasné, že systém není v bezpečném stavu

	K	L	M	N
A	3	0	1	1
B	0	1	0	0
C	1	1	1	0
D	1	1	0	1
E	0	0	0	0

assigned

	K	L	M	N
A	1	1	0	0
B	0	1	1	2
C	3	1	0	0
D	0	0	1	0
E	2	1	1	0

needed

$$E = \langle 6, 3, 4, 2 \rangle$$

$$P = \langle 5, 3, 2, 2 \rangle$$

$$A = \langle 1, 0, 2, 0 \rangle$$

- podmínku splňuje proces  $D \implies$  odebrán a  $A \leftarrow \langle 2, 1, 2, 1 \rangle$
- podmínku splňuje proces  $A \implies$  odebrán a  $A \leftarrow \langle 5, 1, 3, 2 \rangle$
- podmínku splňuje proces  $B \implies$  odebrán a  $A \leftarrow \langle 5, 2, 3, 2 \rangle$
- podmínku splňuje proces  $C \implies$  odebrán a  $A \leftarrow \langle 6, 3, 4, 2 \rangle$
- podmínku splňuje proces  $E \implies$  odebrán a  $A \leftarrow \langle 6, 3, 4, 2 \rangle$





- Keprt A. Operační systémy.
- Kapitoly 9–11, tj. strany 84–128.