

# Úloha operačních systémů

Mgr. Rostislav Fojtík, PhD.
Katedra informatiky a počítačů
Přírodovědecká fakulta
Ostravská univerzita v Ostravě



EVROPSKÁ UNIE Evropské strukturální a investiční fondy Operační program Výzkum, vývoj a vzdělávání





#### Funkce OS

- správce zdrojů
- virtuální počítač



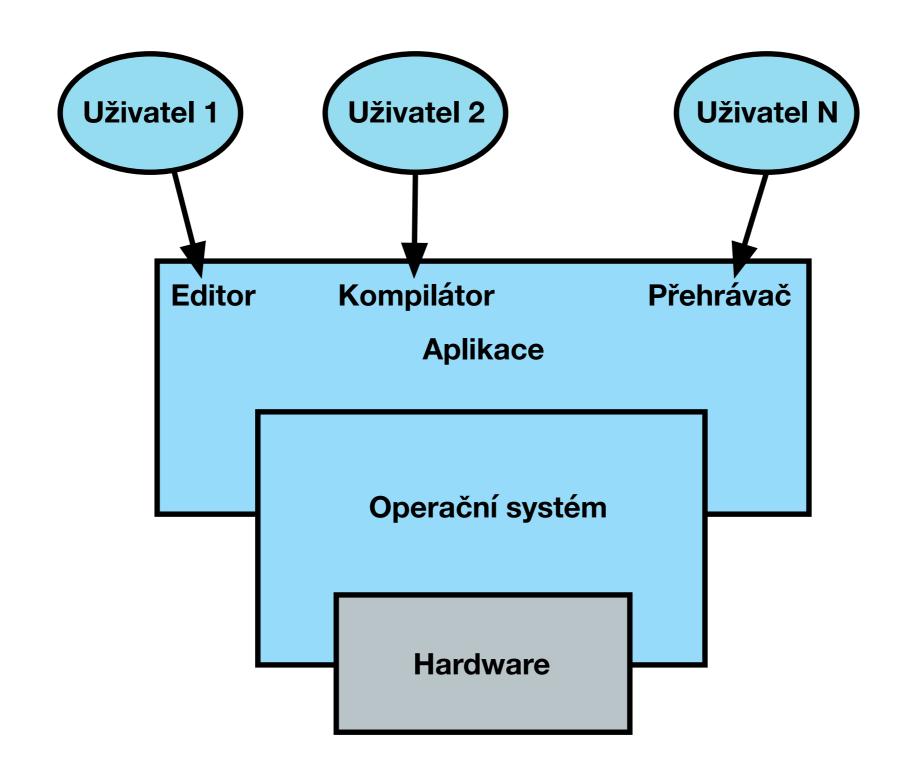
#### Druhy OS

- jednoúlohový
- víceúlohový

- jednouživatelský
- víceuživatelský

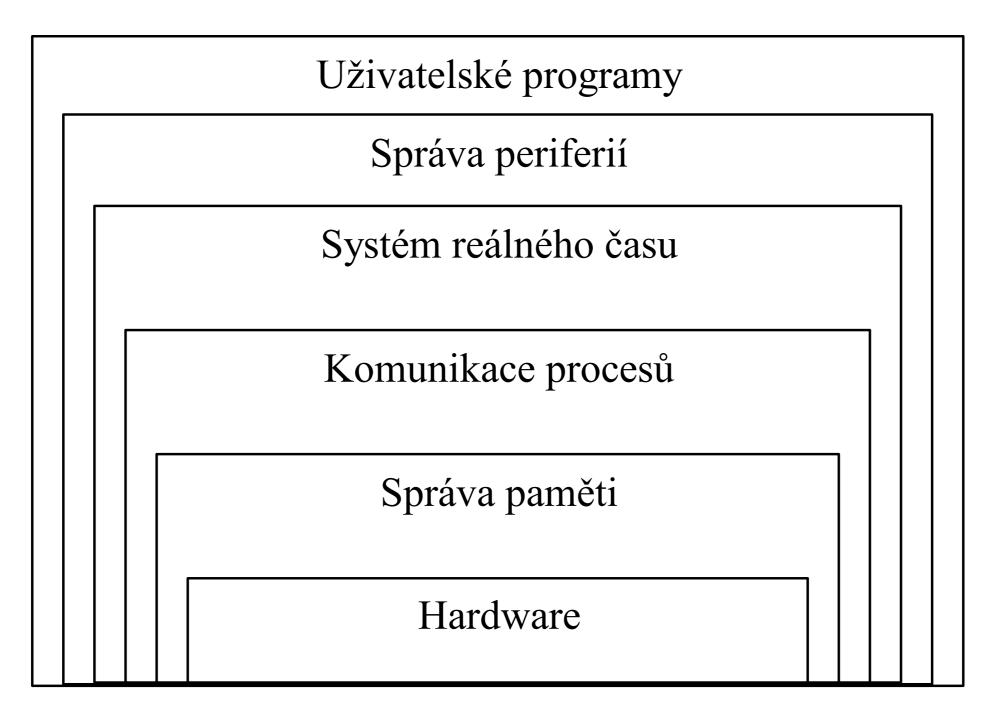


#### Funkce OS





#### Vrstevná struktura OS





#### Generické komponenty OS

Interpret příkazů

Networking

Správa souborů

Správa sekundární paměti

Správa I/O systému

Správa hlavní paměti

Správa procesů

Správa procesorů

y s t é m o c h

a

n



## Správa procesorů / procesů

- správce zdrojů
- sleduje prostředek (procesor a stav procesů),
- rozhoduje, komu bude dána možnost užít procesor,
- přiděluje procesu prostředek, tj. procesor,
- požaduje vrácení prostředku (procesoru).



#### **Proces**

- proces (task) provedení určitého programu
- proces potřebuje zdroje doba procesoru, paměť, I/O zařízení....



## Operační systém zodpovídá

- vytváření a rušení procesů
- potlačení a obnovení procesů
- poskytnutí mechanismů pro synchronizaci procesů a komunikaci mezi procesy



#### Multitasking

- s omezeným přepínáním programů jeden hlavní a ostatní speciální programy
- s neomezeným přepínáním programů přepínání mezi všemi programy
- kooperativní multitasking přepínání procesů na popředí s programy na pozadí
- nepreemptivní multitasking proces se sám musí vzdát procesoru
- preemptivní multitasking OS odebírá procesor



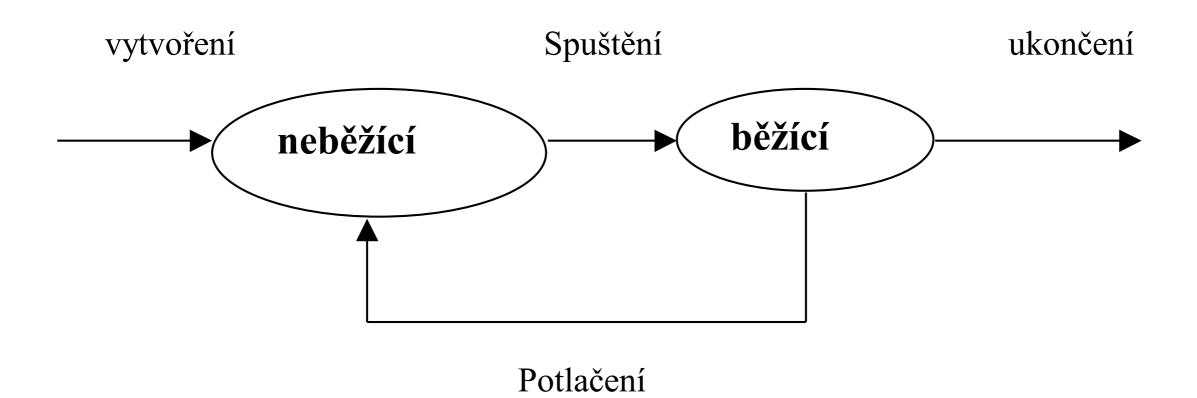
## Multitasking

#### **CPU**

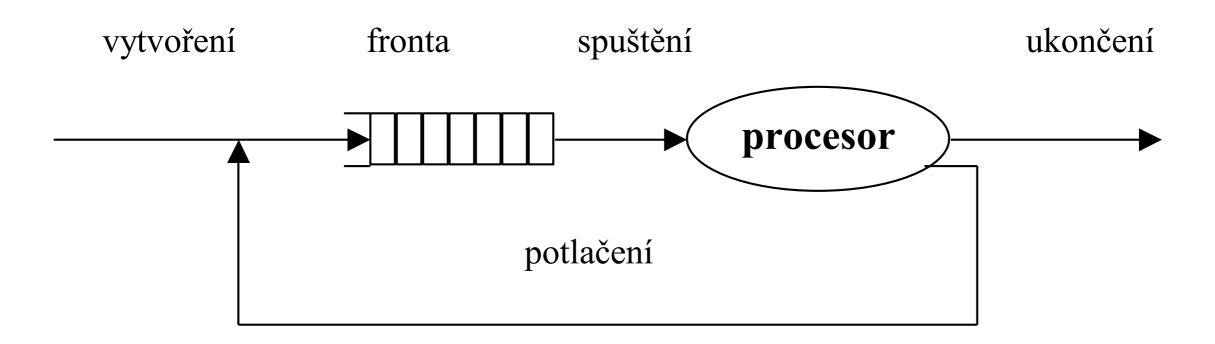


Time [ns]

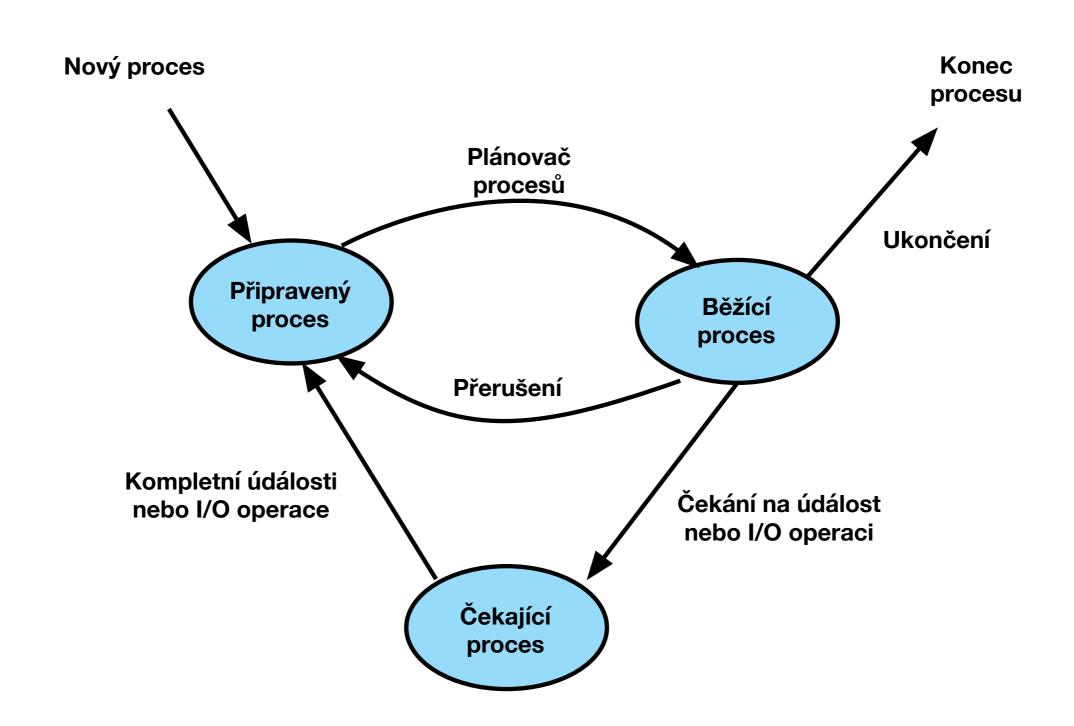




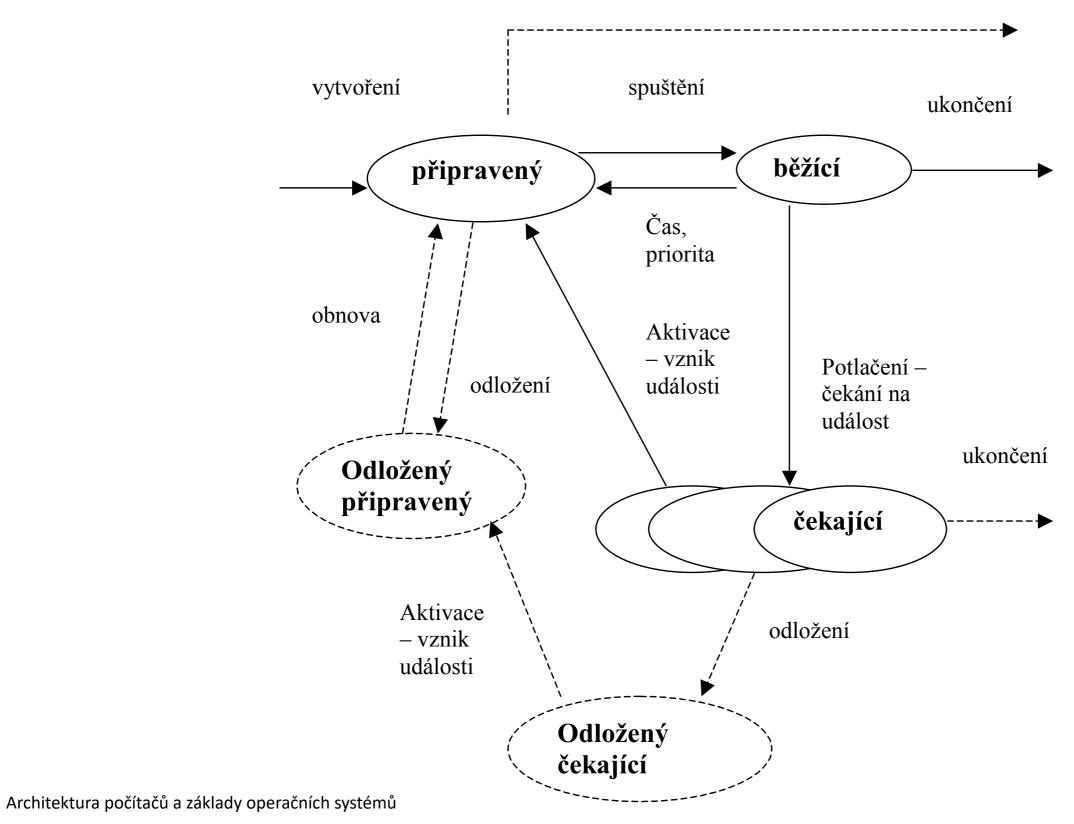














#### Fronta úloh

- fronta připravených procesů (ready) což je množina procesů sídlících v hlavní paměti a připravených k běhu
- fronta na zařízení což je množina procesů čekajících I/ O zařízení
- fronta odložených procesů charakterizovaná množinou procesů čekajících na přidělení místa v hlavní paměti
- fronta na semafor realizovaná množinou procesů čekajících synchronizační událost.



#### Plánovač CPU

Plánovač může vydat plánovací rozhodnutí v okamžiku, kdy proces:

- 1. Přechází ze stavu běžící do stavu čekající.
- 2. Přechází ze stavu běžící do stavu připravený.
- 3. Přechází ze stavu čekající do stavu připravený.
- 4. Končí.

Případy 1 a 4 se označují jako "nepreemptivní" plánování (plánování bez předbíhání).

Případy 2 a 3 se označují jako "preemptivní" plánování (plánování s předbíháním).



## Situace při plánování procesů

- Pokud některý proces přejde ze stavu běžící do stavu blokovaný (čekání na I/O operaci, semafor, čekání na uplynutí zadaného časového intervalu, čekání na ukončení procesu-potomka), pak hovoříme o nepreemptivním plánování CPU (procesů).
- Pokud některý proces skončí pak hovoříme taktéž o nepreemptivní plánování CPU (procesů).
- Pokud je některý proces převeden ze stavu běžící do stavu připravený pak hovoříme o preemptivní plánování CPU.
- Pokud některý proces přejde ze stavu čekající do stavu připravený pak hovoříme o systémech reálného času.



#### Plánovací algoritmy

- FCFS, také FIFO (first come first served / First in first out) řádný frontový režim
- SXFS (shortest execution first served) proces s nejkratší dobou provádění, je první obsloužen
- LCFS (least completed first served) přednostně se obsluhuje proces, který zatím běžel nejkratší dobu
- EDFS (earliest due-time first served) přednostně se obsluhuje proces, kterému zbývá nejméně času na dokončení, tj. do okamžiku, kdy musí být dokončen
- HSFS (highest static priority first served) přednostě se obsluhuje proces s nejvyšší statickou prioritou
- RR (round-robin) cyklická obsluha procesů po časových intervalech



- Thread (vlákno) odlehčený proces
- Multithreading



#### Správa paměti

- vedení přehledu kdo a kterou část paměti v daném okamžiku využívá
- rozhodování kterému procesu uspokojit jeho požadavek na prostor paměti po uvolnění
- přidělování a uvolňování paměti podle potřeby
- řízení tzv. virtuální paměti



#### Správce paměti

- Přidělovat operační paměť jednotlivým procesům, když si ji vyžádají.
- Udržovat informace o paměti, o tom, která část je volná a která přidělená (a komu).
- Zařazovat paměť, kterou procesy uvolní, opět do volné části.
- Odebírat paměť procesům, je-li to zapotřebí.
- Zajistit ochranu paměti (umožňuje-li to technické vybavení)
  - žádný proces by neměl mít přístup k paměti jiného procesu nebo operačního systému, jestliže mu to 'vlastník' paměti explicitně nepovolí.



## Požadavky na správu paměti

- Možnost relokace programátor nemůže vědět, ze které části paměti bude jeho program prováděn. Relokace neumožňuje, aby se adresy kontrolovaly během kompilace odkazy na adresy se musí kontrolovat při běhu procesu hardwarem.
- Procesu může být dynamicky při výměnách (odebírání a vracení prostředku procesu) přidělována jiná oblast paměti – swapping.
- Odkazy na paměť v LAP (logickém adresovém prostoru) se musí dynamicky překládat na skutečné ve FAP (fyzickém adresovém prostoru.
- Nutnost ochrany procesy nesmí být schopné se bez povolení odkazovat na paměťová místa, přidělená jiným procesům.
- Logická organizace uživatelé tvoří programy jako moduly s odlišnými vlastnostmi. Moduly s programy – execute, datové read-only, read/write, některé moduly soukromé (private) a jiné veřejné (public).
- Možnost sdílení více procesů může sdílet společnou část paměti, aniž by se tím porušovala ochrana paměti. Sdílený přístup ke společné datové struktuře – sdílení jediného exempláře datové struktury je lepší řešení než udržování konzistence jejich násobných kopií vlastněných jednotlivými procesy.
- Řízení paměti jak se organizace paměti chová v různých případech.



#### Strategie přidělování paměti

- přidělování veškeré volné paměti
- přidělování pevných bloků paměti
- přidělování bloků paměti proměnné velikosti
- segmentace paměti
- stránkování paměti
- stránkování na žádost (demand paging)
- segmentace se stránkováním na žádost



#### Ochrana bloků paměti

- mezní registry registry pro nejnižší a nejvyšší adresa
- mechanismus zámků a klíčů paměť rozdělena na pevné stránky (4 KB), každá stránka má přidělený zámek (číslo)

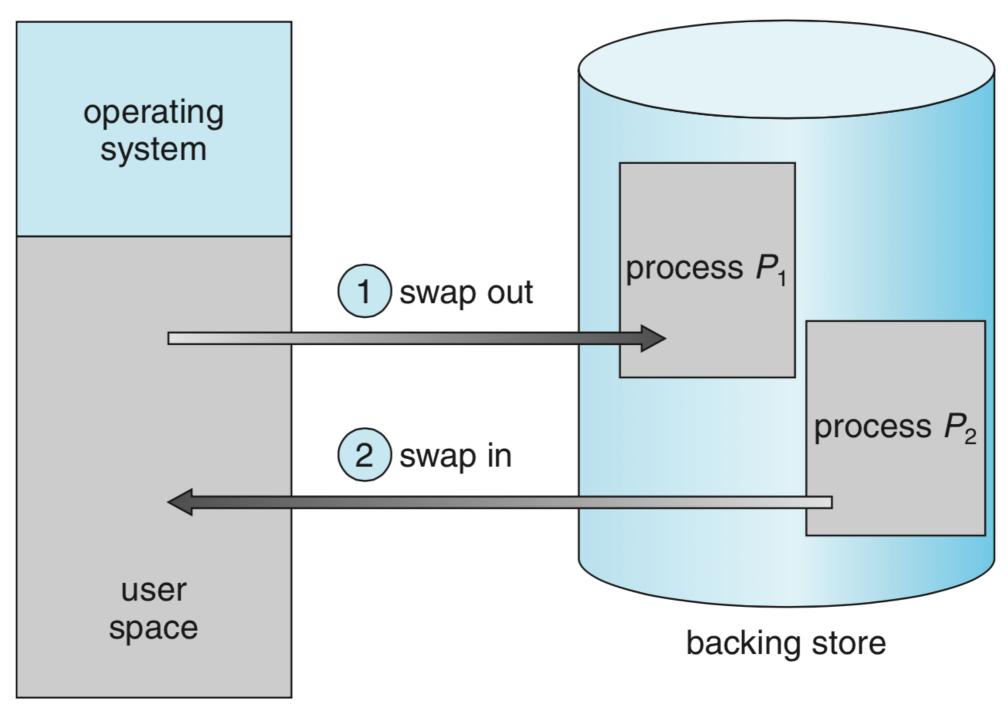


#### Překlad adres

- Logická adresa adresa, kterou používá program
- Fyzická adresa po překladu adres, adresa v operační paměti



## Virtual Memory



main memory



- správce periferních zařízení (vstupního/výstupního systému) má tyto funkce:
  - sleduje stav prostředků (periferních zařízení, jejich řídících jednotek),
  - rozhoduje o efektivním způsobu přidělování prostředku – periferního zařízení,
  - přiřazuje prostředek (periferní zařízení) a zahajuje I/O operaci,
     požaduje navracení prostředku.



- repositář vyrovnávacích pamětí
- univerzální rozhraní driveru (ovladače) I/O zařízení
- drivery (ovladače) jednotlivých hardwarových I/O zařízení



- Z hlediska množství přenášených dat rozdělujeme vstupní a výstupní (dále označujeme V/V nebo I/O) zařízení na:
- znaková, kam patří klávesnice, znakové displeje a terminály, tiskárny, myši, plottery, tablety apod.
- bloková, kde se řadí disky, CD ROM, magnetické pásky apod.



- Vstupní a výstupní zařízení bez ohledu na způsob připojení používají čtyři základní techniky řízení přenosu:
  - programové řízení vstupu a výstupu,
  - řízení na základě přerušení,
  - přímý přístup k operační paměti (DMA Direct Memory Access),
  - vstup a výstup pomocí specializovaného procesoru.



#### Správa souborů

- sleduje prostředek (soubor), jeho umístění, užití, stav atd.
- rozhoduje, komu budou prostředky přiděleny, realizuje požadavky na ochranu informací uložených v souborech a realizuje operace přístupu k souborům
- přiděluje prostředek, tj. otevírá soubor
- uvolňuje prostředek, tj. uzavírá soubor.



#### Systém souborů

- sada souborů obsahující vlastní uložené informace
- struktura adresářů obsahující informace o souborech



#### Koncepce souborů

- Soubor je sekvence bitů, bytů, řádek nebo záznamů, jejichž význam je definován zakladatelem a uživatelem souboru.
- Soubor je obvykle pojmenován a má nějaké atributy (např. typ, jméno zakladatele, délka, čas poslední změny, ...).



#### Networking

- Pod pojmem distribuovaný systém chápeme kolekci procesorů, které nesdílejí ani fyzickou paměť ani hodiny, synchronizující činnost procesoru.
- Každý procesor má svoji lokální paměť a lokální hodiny.
   Procesory distribuovaného systému jsou propojeny komunikační sítí.
- Komunikace jsou řízeny protokoly. Distribuovaný systém uživateli zprostředkovává přístup k různým zdrojům systému.



#### Systém ochran

- Pod pojmem systém ochran rozumíme mechanismy pro řízení přístupu k systémovým a uživatelským zdrojům. Systém ochran musí:
  - rozlišovat mezi autorizovaným a neautorizovaným použitím
  - specifikovat problém vnucovaného řízení
  - poskytnou prostředky pro své prosazení.



#### Interpret příkazů

- správu a vytváření procesů služby operačního systému poskytované interpretem příkazů slouží k provedení programu, tj. k schopnosti operačního systému zavést program do hlavní paměti a spustit jeho běh,
- ovládání I/O zařízení uživatelský program nesmí provádět I/O operace přímo, operační systém musí poskytovat prostředky k provádění I/O operací,
- správu sekundární paměti manipulace se systémem souborů, schopnost číst, zapisovat, vytvářet a rušit soubory,
- správu hlavní paměti,
- zpřístupňování souborů,
- ochranu tj detekci chyb v procesoru a paměti, I/O zařízeních a v programech uživatelů pro zajištění správnosti výpočtu,
- práci v síti výměna informací mezi procesy realizovaná buďto v rámci jednoho počítače nebo mezi různými počítači pomocí sítě tj. implementace sdílenou pamětí nebo předáváním zpráv.

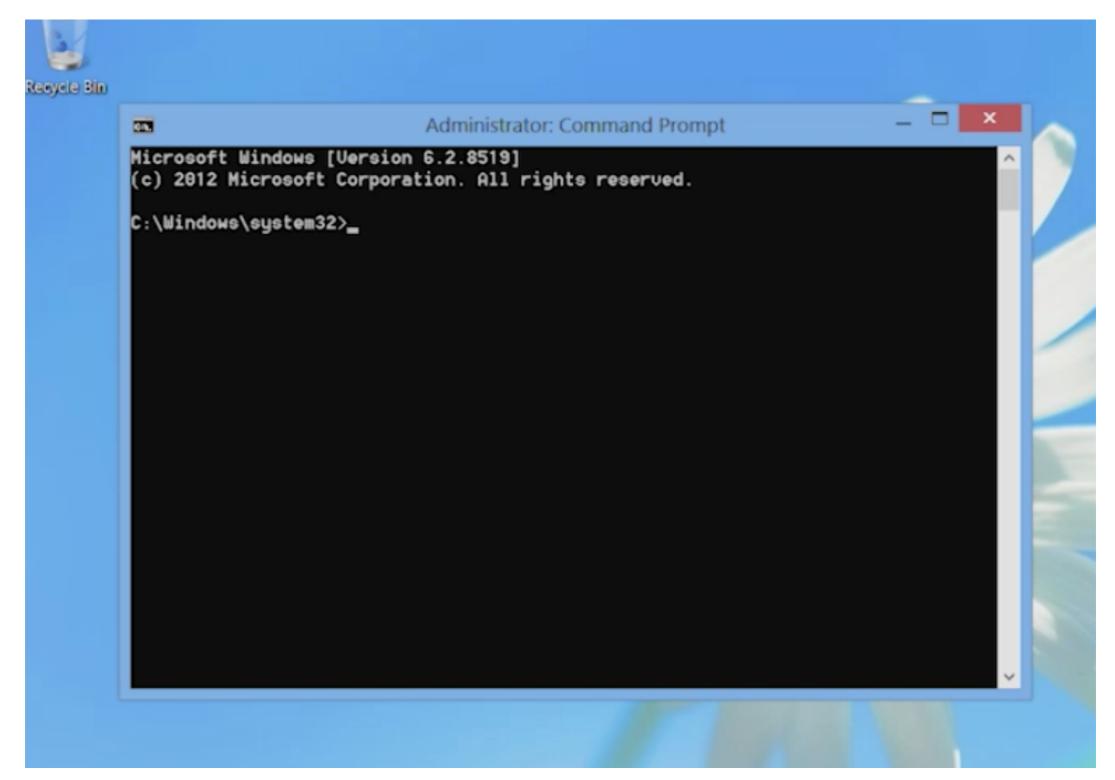


## Interpret příkazů

- řádkový
- grafický

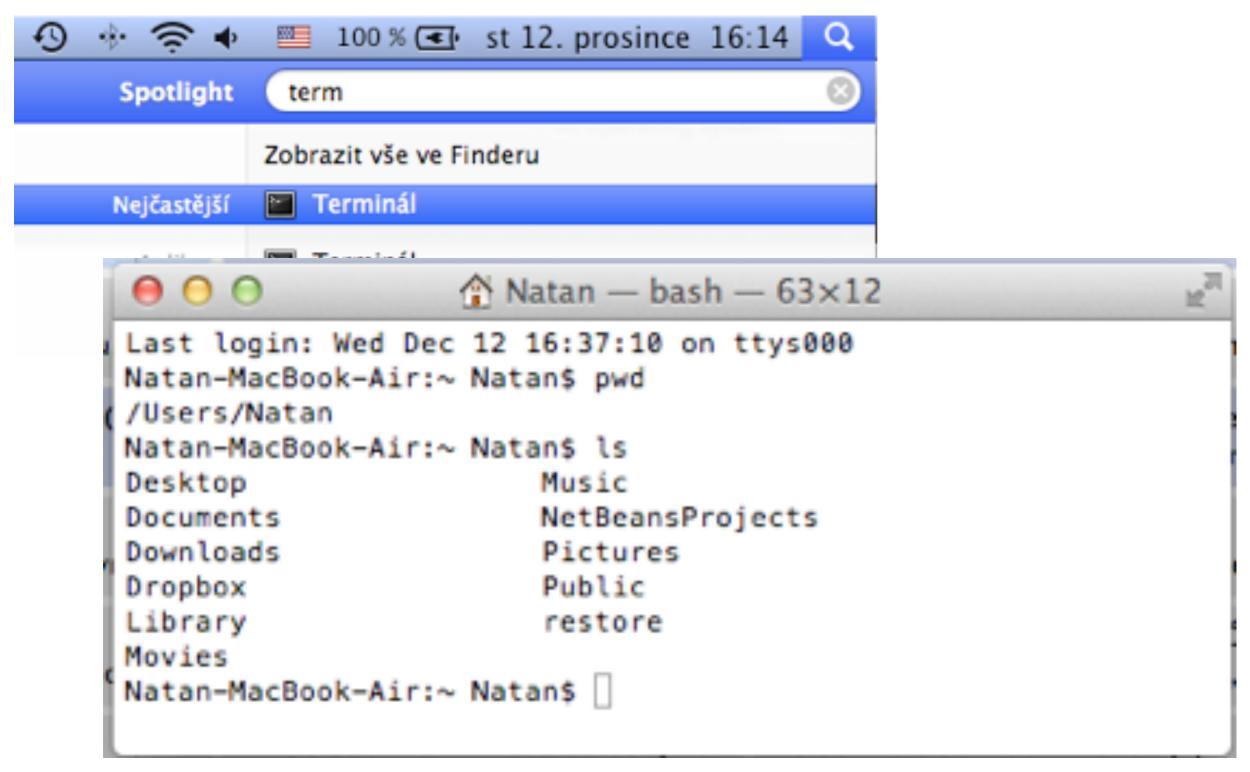


#### Command Line Interface





#### Command Line Interface





#### ...děkuji za pozornost

Mgr. Rostislav Fojtík, PhD.
Katedra informatiky a počítačů
Přírodovědecká fakulta
Ostravská univerzita v Ostravě