

# Niti, SMP i mikrokerneli

## Operativni sistemi 1

Institut za matematiku i informatiku  
Prirodno-matematički fakultet, Kragujevac

doc. dr Miloš Ivanović

Oktober 2012. god.

# O čemu će biti reči?

1 Niti

2 SMP

3 Mikrokerneli

# Koncept niti

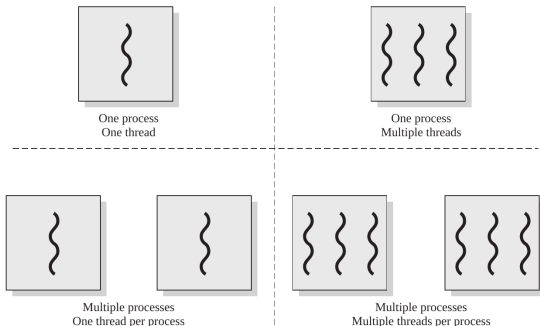
Definicija procesa koji je do sada prezentovan, obuhvata **dva odvojena koncepta**, i to:

- 1 Vlasništvo nad resursima** - U datom vremenskom trenutku, procesu može biti dodeljena odgovarajuća memorija, stek, U/I uređaji, itd.
- 2 Raspoređivanje/izvršavanje** - Izvršavanje procesa prati trag (*trace*) kroz jedan ili više programa. Njegovo izvršenje može da se prepliće sa izvršenjem ostalih procesa u sistemu.

## Nit (*thread*)

Ukoliko se kocept izvršenja u potpunosti odvoji od procesa vlasništva nad resursima, onda je proces u mogućnosti da poseduje jedan ili više konkurentnih tragova izvršenja.

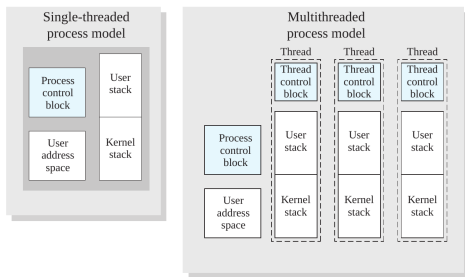
# Multithreading



## Vlasništvo procesa

Proces je i dalje vlasnik virtuelnog adresnog prostora, UI kanala, otvorenih fajlova isl.

# Nadležnosti niti



- 1 Stanje izvršenja niti (*Running, Ready*, itd.)
- 2 Sačuvan **kontekst niti** kada se ne izvršava (PC, registri, ...)
- 3 **Zaseban stek**
- 4 **Prostor za lokalne varijable**
- 5 **Pristup memoriji svog procesa**, zajedno sa svim ostalim nitima tog procesa

# Osnovne prednosti niti

- 1 Daleko je **kraće vreme potrebno za kreiranje niti** unutar procesa nego potpuno novog procesa
- 2 **Kraće vreme je potrebno i za terminaciju niti** u odnosu na vreme za terminaciju procesa
- 3 **Brže komutiranje niti u okviru istog procesa** u odnosu na komutiranje dva procesa
- 4 **Komunikacija između niti može da se obavi bez poziva kernela**, usled postojanja zajedničkog adresnog prostora

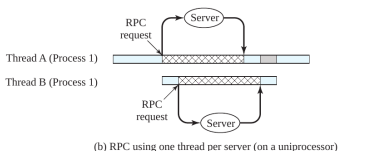
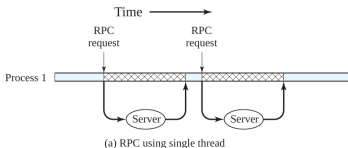
# Primeri upotrebe niti

- **Pozadinske niti u GUI programima** - postiže se utisak o brzem odzivu sistema
- **Asinhrono procesiranje** - primer je nit koja u kancelarijskim paketima automatski u određenim intervalima snima *backup* fajla koji se obrađuje
- **Povećanje brzine izvršenja** - recimo jedna nit može da čita podatke sa diska i da često ulazi u blokirano stanje, dok druga može da obrađuje podatke. Na multiprocesorskim sistemima, ovo posebno dolazi do izražaja.
- **Modularna struktura programa** - Različite vrste aktivnosti mogu se implementirati putem niti.

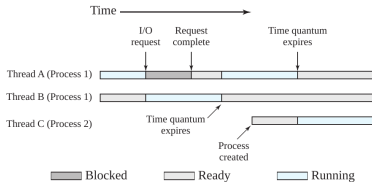
## Tipične operacije promene stanja niti

**Spawn** (kreiranje) niti, **Block** (nit čeka na događaj, čuva stanje, a procesor prelazi na obradu druge niti), **Unblock** (nit prelazi u *Ready* red), **Finish** (kontekst registara i stekova se dealocira).

# Primeri upotrebe niti



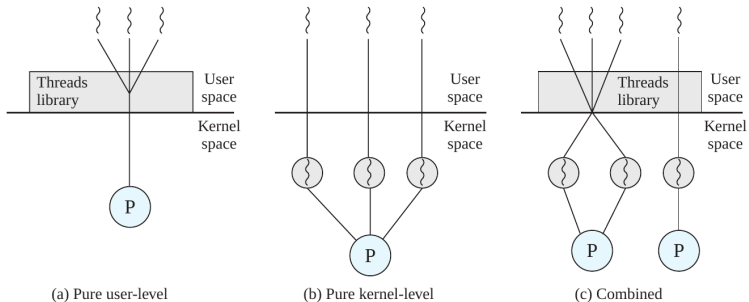
- ▨ Blocked, waiting for response to RPC
- ▒ Blocked, waiting for processor, which is in use by Thread B
- ▒ Running



**Slika : Levo:** Primer asinhronog poziva udaljene procedure  
**Desno:** *Multithreading* u jednoprocorskom okruženju



# Niti korisničkog i kernel nivoa



{ User-level thread  
 ( ) Kernel-level thread  
 (P) Process

# Niti korisničkog nivoa (*User Level Threads-ULT*)

## Prednosti

- 1 Prebacivanje niti ne zahteva privilegije kernela
- 2 Raspoređivanje niti može se uvesti specifično za datu aplikaciju
- 3 ULT-ovi se mogu izvršavati na svakom OS-u

## Mane

- 1 Ako se blokira jedna nit, blokirane su sve niti unutar datog procesa
- 2 Ne mogu se iskoristiti prednosti multiprocesiranja

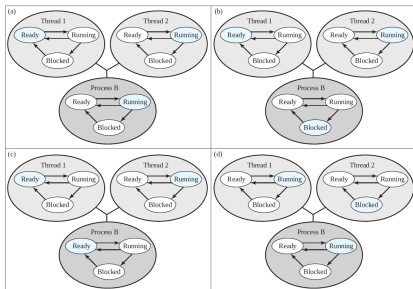
Oba problema se mogu rešiti “omotavanjem” blokirajućeg U/I poziva u neblokirajući.

# Niti korisničkog nivoa (*User Level Threads-ULT*)

## Primer

### Sled koraka

- 1 Proces B izvršava nit 2 koja se blokira čekajući na U/I
- 2 Kontrola se predaje kernelu koji pokreće UI akciju, i daje kontrolu drugom procesu
- 3 Kada proces B potroši svoj vremenski isečak, postaje *Ready*
- 4 Dolazi se do tačke kada biblioteka niti predaje kontrolu Niti 1 procesa B, pri čemu Nit 2 ostaje u stanju *Blocked*



# Niti kernel nivoa (*Kernel Level Threads-KLT*)

## Prednosti

- 1 Bilo koja aplikacija se može kreirati kao višenitna (primer je *Windows*)
- 2 Kernel može istovremeno rasporediti više niti jednog procesa na više procesora
- 3 Blokiranje jedne niti ne znači blokiranje procesa

## Mane

- 1 Zahteva se prebacivanje u režim kernela i nazad za komutiranje niti

Oba problema se mogu rešiti "omotavanjem" blokirajućeg U/I poziva u neblokirajući.

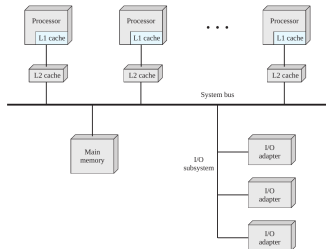
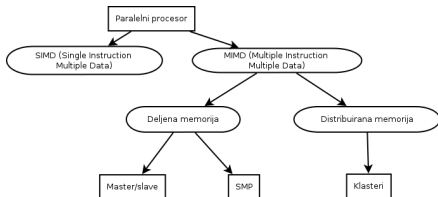
# Symmetric MultiProcessing (SMP)

- Prva tehnologija paralelizacije obrade koja se pojavila još na Pentium procesorima je tzv. **pipeline**
- Već dugo su prisutni i SMP sistemi i klasteri (multikompjuteri)
- SMP se još naziva i **multiprocesor sa deljenom memorijom**
- Procesori preko deljene memorije komuniciraju

## Flynn-ova taksonomija

- 1 Single Instruction Single Data (SISD)
- 2 Single Instruction Multiple Data (SIMD)
- 3 Multiple Instructions Single Data (MISD)
- 4 Multiple Instructions Multiple Data (MIMD)

# Arhitekture paralelnih procesora



## Keš memorija kod SMP-a

Na savremenim procesorima postoji bar jedan nivo keš memorije kao privatni keš procesora. Može se javiti **problem koherentnosti keša**, koji se obično rešava hardverski.

## Pitanja projektovanja OS-a koji radi na SMP-u

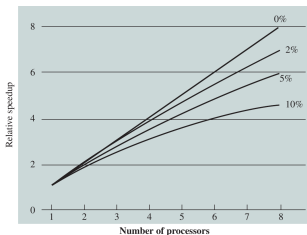
Konkurentni procesi/niti, raspoređivanje, sinhronizacija, upravljanje memorijom, pouzdanost, postepeni otkaz.

# Performanse Multicore arhitekture

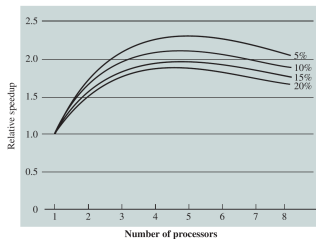
- $\sigma(n)$  - vreme potrebno da se izvrši inherentno sekvencijalni deo
- $\phi(n)$  - vreme potrebno da se izvrši deo koji se može paralelizovati
- $\kappa(n, p)$  - dodatak (*overhead*)

## Amdalov zakon

$$Speedup(n, p) = \frac{\sigma(n) + \phi(n)}{\sigma(n) + \frac{\phi(n)}{p} + \kappa(n, p)} \rightarrow Speedup \leq \frac{1}{(1-f) + \frac{f}{p}}$$

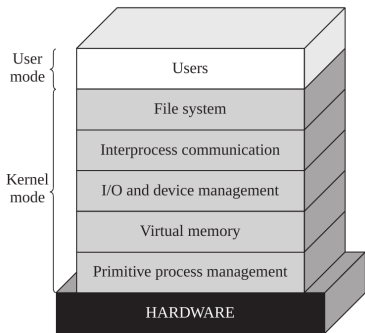


(a) Speedup with 0%, 2%, 5%, and 10% sequential portions

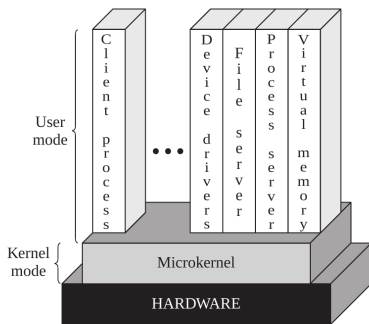


(b) Speedup with overheads

# Mikrokernel



(a) Layered kernel



(b) Microkernel

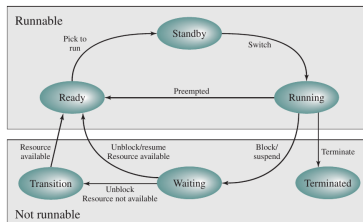
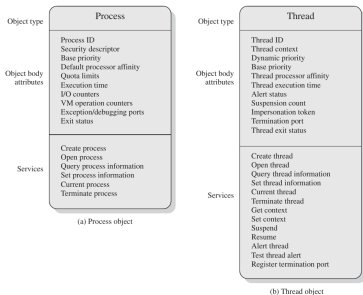


# Prednosti mikrokernela

- 1 Uniformni interfejsi (nema razlike između zahteva procesa korisničkog i kernel nivoa)
- 2 Proširivost
- 3 Fleksibilnost
- 4 Prenosivost
- 5 Pouzdanost
- 6 Podrška distribuiranim sistemima
- 7 Podrška za objektno orijentisane tehnologije

# Procesi i niti kod Windowsa

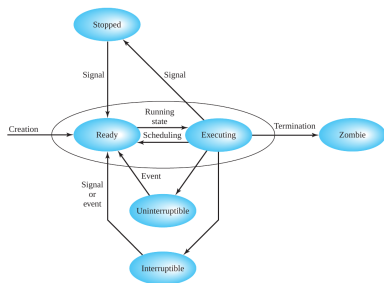
- Windows procesi su implementirani ako objekti
- I procesi i niti imaju ugrađene mehanizme za sinhronizaciju
- 



# Procesi i niti kod Linuxa

## Struktura task\_struct

- 1 Stanje
- 2 Informacije o raspoređivanju
- 3 Identifikatori
- 4 Međuprocena komunikacija
- 5 Linkovi
- 6 Vremenski brojači
- 7 Fajl sistem
- 8 Adresni prostor
- 9 Kontekst procesora



# Procesi i niti kod Linuxa

- POSIX threads je biblioteka niti korisničkog nivoa
- Kako se ove niti preslikavaju u niti kernel nivoa
- Na Linuxu se nit kreira **kloniranjem** PCB-a niti roditelja
- Na taj način niti istog procesa dele sve strukture
- Svaka ovako kreirana nit ima sopstveni stek