

# Operativni sistemi - uvod

---

NASTAVNIK: VELJKO PETROVIĆ (PVELJKO@UNS.AC.RS)



# Operativni sistemi - Uvod

Nastavnici:

Veljko Petrović ([pveljko@uns.ac.rs](mailto:pveljko@uns.ac.rs))

# Administrativni detalji

---

# O predavaču

---

- Veljko Petrović
- [pveljko@uns.ac.rs](mailto:pveljko@uns.ac.rs)
- NTP 330
- Preliminarni termin konsultacija: za sada samo po dogovoru, kada se raspored ustali, u fiksnom terminu. Verovatno elektronski, kao i ova predavanja: na Teams-u.

# Asistenti

---

- Gorana Gojić
- Radovan Turović

# Materijali

---

- Udžbenik se osvežava skoro svake godine— Operativni Sistemi, Problemi i Struktura prof. Hajdukovića
- Sav materijal će biti dostupan online na repozitorijumu
- Glavni izvor za predmet je, predvidivo udžbenik.
- Računaju se *i prezentacija i predavanja sama.*

# O predavanjima

---

- Evidencija prisustva postoji i automatizovana je kroz platformu.
- Studenti se mole da predavanja ne ometaju.
- Nikada nije pogrešno vreme da se postavi pitanje: najbolje je da se javite virtuelnim dizanjem ruke.

# O vežbama

---

- Automatska evidencija pristupa
- Samostalna izrada zadataka
- Apsolutno se očekuje da se *spremite za izradu zadataka* pre svake vežbe.
- Naravno, ne pre prve, ali svake sledeće.
- Vežbe se rade samo i isključivo *pod Linux operativnim sistemom*.
- Svake godine ljudi odluče da koriste Windows i svake godine to bude problem.

# O polaganju

---

- Ovde su navedena okvirno sva pravila polaganja.
- Pravila se mogu promeniti usled promene forme nastave, instrukcija uprave, ili drugih neočekivanih faktora.
- Studenti će o promenama biti blagovremeno obavješteni
- U slučaju nedoumice *uvek kontaktirajte predmetnog nastavnika.*

# Formiranje ocene

---

Broj bodova	Ocena
51-60	6
61-70	7
71-80	8
81-90	9
91-100	10

# Odakle bodovi?

---

- Predispitne obaveze (do 70 bodova)
- Ispitne obaveze (do 30 bodova)
- Bonus bodovi
  - Do 10 sa vežbi (bodovi primenjivi samo na onih 70 bodova predispitnih obaveza)
  - Do 10 sa predavanja (bodovi primenjivi samo na onih 30 bodova parcijalnih ispita)
  - Bonus bodovi *ne mogu* pomoći da se premaši maksimum.

# Bodovi predispitnih obaveza

---

Obaveza	Opis	Bodovi
Test T12 + Test T34	Osnove konkurentnog programiranja.	36
Složeni oblik vežbi SOV	Problemi konkurentnog programiranja.	34

# Kako položiti?

---

- Prolaznu ocenu možete imati samo ako važi svaki od sledećih uslova:
  - $T12 + T34 + SOV \geq 36$
  - $I \geq 16$
  - $T12 + T34 + SOV + I \geq 51$

# Kako pasti?

---

- Ako imate manje od 36 bodova sa predispitnih obaveza onda su svi bodovi koje imate nevažeći i morate predmet slušati opet iduće godine u potpunosti.
- Ako imate više od 36 bodova, možete polagati ispit do idućeg semestra kada ide predmet, kada vaši bodovi prestaju da važe.

# Integralni ispit

---

- Održava se u ispitnom roku
- Nosi najviše 30 bodova
- Namenjen je *isključivo* studentima koji na predispitnim obavezama imaju barem 36 bodova.
- Integralni ispit obuhvata celo gradivo.
- *Mora se prijaviti ispit.*

# Integralni ispit

---

- Ima 4 pitanja
  - Prvo nosi 6 bodova i na zaokruživanje je.
  - Drugo nosi 10 bodova i *garantovano* je iz pitanja iz udžbenika.
  - Lista pitanja za vas i detaljan primer ispita su u PDF fajlu koji se nalazi uz ovaj.
  - Treće i četvrto nose, zajedno, 14 bodova i mogu se odnositi na bilo koje gradivo pokriveno u udžbeniku, na predavanjima, ili bilo gde.

# Prepisivanje

---

- Ako se utvrdi da je neko prepisivao ili koristio bilo kakva nedozvoljena sredstva na proveri znanja:
  - Dobija se 0
  - Gubi se mogućnost izrade naknadnih zadataka.

# COVID-19 mere

---

Dok pandemija traje, moramo se držati svih mera tokom ispita.

Ovo nije opciono niti podložno pregovoru

# Potpis

---

- Uslov za potpis je **36 bodova ili više** na predispitnim obavezama.

# Važenje predispitnih obaveza

---

- Osvojeni bodovo za predispitne obaveze važe samo do ovo doba sledeće godine, zaključno sa oktobarskim rokom. Posle se vaše prisustvo zaboravlja, i ako hoćete da položite morate slušati ceo predmet opet.

# Ritam nastave (podložan promeni)

Nedelja	Sadržaj računarskih vežbi
1	-
2	Vežbanje 1
3	Vežbanje 2
4	Vežbanje 3
5	Vežbanje 4
6	Vežbanje 5
7	Vežbanje 6
8	Test T34
9	Vežbanje 7
10	Vežbanje 8
11	Vežbanje 9
12	SOV

# Arhitektura Računara

---

LAGAN UVOD



# Što ovo?

---

- Vi niste ranije imali arhitekturu računara.
- Nećemo vas previše mučiti ovim, ali je bitno da znate neke stvari.
- Dosta učimo kako idemo kroz predavanja
  - Ne zaboravite da možete uvek postavljati pitanja
- No, da bi vam život bio lakši, ovo je kratak uvod u neki osnovne termine.

# Čemu služi računar?

---

- Danas su računari ono što se popularno zove 'konvergentni uređaji' to jest, toliko prilagodivi da su preuzeli ulogu ogromnog broja uređaja za obradu podataka, komunikaciju, itd.
- Za nas, ovde, računar je samo programabilan kalkulator: to jest, želimo da napravimo mašinu koja nam omogućava da *obrađujemo podatke*.
- Iako ovo deluje zastarelo, na nivou arhitekture svaki moderan računar je baš ovo.

# Kako radi računar?

---

- Apstrakcija Tjuringove mašine
- Fon-Nojmanova Arhitektura
- U osnovi:
  - Neki deo vrši transformacije nad binarno kodiranim podacima koje su izomorfne Bulovoj algebri
  - Neki deo pamti:
    - Šta treba da se uradi
    - Nad čim

# Koji su delovi računara?

---

- Procesor
- Memorije
  - Radne
  - Masovne
- Magistrala
- Kontroleri
- I/O uređaji

# Šta čini procesor?

---

- Operativna kola
- Registri
- Keš
- Komunikacione linije
- Koprocesori?

# Koji jezikom priča računar?

---

- Računar se na najnižem nivou programira *instrukcijama*
- Instrukcija kaže koju operaciju iz *seta instrukcija procesora* procesor treba da izvrši (opcode) i sa kojim parametrima. Na x86-64 arhitekturi to može da bude i do 15 bajta svega-i-svačega.
- Ovako je vrlo vrlo vrlo vrlo vrlo teško programirati budući da zahteva da kucamo potpuno nerazumljive brojeve.

# Asembler

---

- Korak iznad je programiranje gde se izdaju komande direktno procesoru, ali se one pišu u kodiranom jeziku koji kombinuje *mnemonike* za instrukcije sa kodiranim vrednostima koje specificiraju parametre.
- Asembler je program koji uzme ovakvo šifrovan kod i pretvori ga u mašinski kod pomenut ranije

# Asembler

---

```
1  .text
2  .globl _main
3  _main:
4      subq $8, %rsp
5      movq $0, %rdi
6      call _exit
```

# Jezici višeg nivoa

---

- Dugo vremena assembler je bio sve što su ljudi imali, no danas on se koristi isključivo za sistemske zadatke gde nema nikakvog drugog izbora.
- Za sve ostalo se koristi jezik koji na vrlo apstraktan način opiše operacije računara, a onda automatizovan proces (kompajler) prebaci to u mašinski jezik
- C i C++ su primeri takvih jezika
- Danas se još i koriste jezici koji se izvršavaju na tkzv. *virtuelnim mašinama* ali je princip isti.

# Linkovanje

---

- U praksi, kompajler samo *počne* naš posao i generiše mašinske komande (objektni kod)
- Da bi taj kod bio *izvršiv* mora da ga poveže sa svim ostalim kodom koji čini sistem funkcionalnim
- To se zove *linkovanje*
- Što nam treba sav taj drugi kod?
  - Koliko ima infrastrukture ispod softvera koji koristimo?

# Sistemski stek

---

- Bitna struktura za nas je nešto što se zove *sistemski stek*
- Šta je stek, u opšte? Koje operacije ima?
- Šta čine sistemski stek sistemskim?
  - %esp
  - Rast ka negativnim adresama

# Kako pričati sa spoljašnjim svetom?

---

- Magistrala
- I/O kroz instrukcije vs. I/O kroz mapiranje memorije
- Busy-wait vs. prekidi
- Kontroleri

# Hijerarhija vremena

---

- Koliko je jedna nanosekunda?
- Koje su skale vremena u jednom računaru? Koje su posledice toga?

# Uvod

---

UDŽBENIK — STRANICE 1-9

# Zadatak operativnog sistema

• Operativni sistem:

– Objedinjuje raznorodne delove računara tako što *upravlja **procesorom, kontrolerima i RAM-om.***

– Skriva od korisnika detalje funkcionisanja tako što *pretvara računar od mašine koja rukuje **bitima, bajtima i blokovima** u mašinu koja rukuje **datotekama i procesima.***

# Pojam datoteke

•Datoteka ima:

–**Sadržaj** (korisničke podatke)

–**Attribute** (npr. veličina ili vreme kreiranja) – u **deskriptoru datoteke**

•Uloga datoteke:

–Trajno **čuvanje podataka**.

–Pristup podacima je **čitanje** i **pisanje** (kojima predstoji **otvaranje** i nakon kojih sledi **zatvaranje** datoteke).

–Što datoteke zatvaramo?

# Pojam procesa

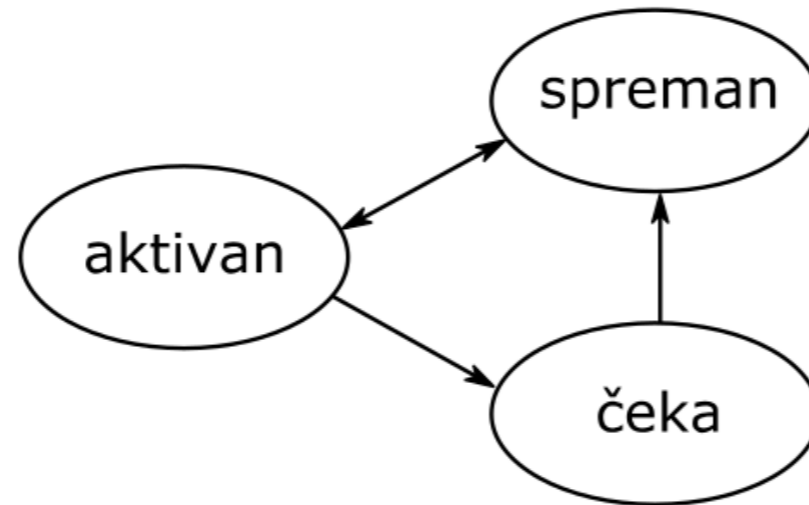
- **Aktivnost procesa** – angažovanje procesora na izvršavanju korisničkog programa.
- **Slika procesa** – adresni prostor procesa (**naredbe, stek i podaci**).
- **Atributi** – stanje, prioritet – čuvaju se u **deskriptoru procesa**.

# Stanje i prioritet procesa 1/2

- Tipična stanja procesa su: “**aktivan**”, “**čeka**” i “**spreman**”.
- Prioritet procesa određuje kada je proces aktivan:
  - Uvek je **aktivan proces** sa **najvišim** prioritetom.
  - Ako postoji **nekoliko** procesa sa **najvišim** prioritetom, vrši se **raspodela procesorskog vremena** između njih uz pomoć mehanizma **kvantuma**.
  - Isticanje kvantuma regulišu **prekidi sata**.

# Stanje i prioritet procesa 2/2

- Aktivan proces prelazi u stanje “**čeka**” kada je nemoguć nastavak njegove aktivnosti (npr. **UI** radnja). Nakon tog čekanja prelazi u stanje “**spreman**”.



# Stanje i prioritet procesa, praktična ilustracija

---

```
top - 00:50:33 up 3 min, 1 user, load average: 0,54, 0,46, 0,20
Tasks: 199 total, 1 running, 198 sleeping, 0 stopped, 0 zombie
%Cpu(s): 0,3 us, 0,3 sy, 0,0 ni, 99,4 id, 0,0 wa, 0,0 hi, 0,0 si, 0,0 st
MiB Mem : 16040,3 total, 13192,8 free, 285,7 used, 2561,8 buff/cache
MiB Swap: 947,2 total, 947,2 free, 0,0 used. 15445,7 avail Mem
```

PID	USER	PR	NI	VIRT	RES	SHR	S	%CPU	%MEM	TIME+	COMMAND
1984	veljko	20	0	572912	78812	34644	S	2,0	0,5	0:02.10	Xorg
3052	veljko	20	0	599928	38388	28120	S	2,0	0,2	0:01.47	gnome-terminal-
<b>16863</b>	<b>veljko</b>	<b>20</b>	<b>0</b>	<b>37616</b>	<b>4028</b>	<b>3300</b>	<b>R</b>	<b>0,7</b>	<b>0,0</b>	<b>0:00.17</b>	<b>top</b>
1	root	20	0	195116	9444	6660	S	0,3	0,1	0:06.71	systemd
2119	veljko	20	0	118468	2204	1824	S	0,3	0,0	0:00.15	VBoxClient
2	root	20	0	0	0	0	S	0,0	0,0	0:00.00	kthreadd
3	root	0	-20	0	0	0	I	0,0	0,0	0:00.00	rcu_gp
4	root	0	-20	0	0	0	I	0,0	0,0	0:00.00	rcu_par_gp

# Uloga procesa

- Procesi omogućuju **bolje iskorišćenje** računara (procesora) i njegovu **bržu reakciju** na dešavanje spoljnih događaja (npr. unos teksta).
- Istovremeno postojanje više procesa omogućuje da se procesor preključi sa **aktivnog** procesa na **spreman** proces kada **aktivan** proces prelazi u stanje “čeka”.
- Dobar primer ovakvog ponašanja je čekanje **hitnog** procesa na spoljni događaj (npr. unošenje teksta sa tastature).

# Pojam niti

- Redosled naredbi programa (procesa) naziva se **trag (trace)** procesa.
- Proces je **sekvencijalan** ako je njegov trag poznat u **vreme programiranja**.
- Trag sekvencijalnog procesa naziva se **nit (thread)** koja **povezuje** izvršavane naredbe u **redosledu** njihovog izvršavanja.

# Mana sekvencijalnih procesa

- Mana sekvencijalnih procesa je da su **neosetljivi** na **spoljne** događaje (npr. editovanje teksta).
- Za editovanje su potrebne **dve** radnje (**interakcija** sa korisnikom i **čuvanje** unešenog teksta).
- Sekvencijalan editorski proces izvršava te dve radnje jednu za drugom:

...

```
for(;;) {  
do_editor_command();  
if(time_to_save_data())  
save_data();  
}
```

...

# Nesekvencijalan editorski proces (odvojene radnje)

```
...  
for(;;) {  
    do_editor_command_in_foreground();  
}  
...  
for(;;) {  
    if(time_to_save_data())  
        save_data_in_background();  
}  
...
```

# Nesekvencijalan editorski proces (odvojene radnje)

- **Prioritetnija** radnja je posvećena **interakciji** sa korisnikom, a **manje prioritetna** pozadinska radnja je posvećena **čuvanju teksta**.
- Pod pretpostavkom da je **hitna** radnja zaustavljena, jer nema komandi od korisnika, **pozadinska** radnja može da se odvija sve dok, na primer, spoljni događaj poput **pritiska dirke** na tastaturi ne najavi početak interakcije sa korisnikom.

# Nesekvencijalan editorski proces (odvojene radnje)

- Tada se **zaustavlja pozadinska** radnja, radi nastavljanja **hitne** radnje.
- Kada se obavi korisnička komanda u okviru hitne radnje, a **hitna radnja se zaustavi** u očekivanju nove komande, **nastavlja se pozadinska radnja**.
- Zahvaljujući **preplitanju** hitne i pozadinske radnje, u toku editiranja **nema perioda bez odziva**.
- Podrazumeva se da opisanom nesekvencijalnom editorskom procesu odgovaraju **dve niti**.

# Nesekvencijalan editorski proces (odvojene radnje)

- Da bi opisano rukovanje nitima bilo moguće, **prioritet**, **stanje** i **stek** se ne vezuju za **proces**, nego za njegove **niti**.
- Znači svaka nit procesa ima svoj **prioritet**, svoje **stanje**, svoj **stek**, pa i svoj **deskriptor**.
- Za niti istog procesa se podrazumeva da **nisu potpuno nezavisne**, odnosno da **sarađuju razmenom podataka**.
- Tako, u slučaju **nesekvencijalnog** editorskog procesa, manje prioritetna nit se brine o **čuvanju** teksta koga **pripremi** prioritetna nit.

# Konkurentni procesi

- Proces sa **više niti** nazivaju se **konkurentni procesi (konkurentni programi)**.
- Podrazumeva se da samo jedna od niti može biti “**aktivna**”, dok su ostale u stanju “**spremna**” ili “**čeka**”.
- Preključivanje procesora sa jedne niti na drugu, uzrokuju **redosled izvršavanja koji nije određen u vreme programiranja**, što znači da je izvršavanje konkurentnih procesa u opštem slučaju **stohastično** zbog stohastične prirode dešavanja spoljnih događaja.

# Struktura operativnog sistema

- Zadatak operativnog sistema je da upravlja fizičkim i logičkim delovima računara u okviru svog **jezgra (kernela)**.
- Fizičkim** delovima upravljaju moduli za rukovanje:
  - Procesorom
  - Kontrolerima
  - Radnom memorijom
- Logičkim** delovima upravljaju moduli za rukovanje:
  - Datotekama
  - Procesima

# Modul za rukovanje procesorom

- Zadatak ovog modula je **preključivanje** jedne niti na drugu.
- Moguće je preključivanje na niti u **istom procesu** ili u **različitim procesima**.
- Preključivanje procesora između niti **istog procesa** je **brže** nego preključivanje niti u okviru **različitih procesa** zato što se niti **istog procesa** nalaze u **istom adresnom prostoru**.
- Ovaj modul uvodi **operaciju preključivanja**.

# Modul za rukovanje kontrolerima

- Zadatak ovog modula je upravljanje **ulaznim** i **izlaznim** uređajima koji su zakačeni za kontrolere.
- Modul se sastoji od niza komponenti nazvanih **drajveri**.
- Cilj drajvera jeste da uređaje predstavi u **apstraktnom** obliku sa **jednoobraznim** i **pravilnim** načinom korišćenja (primer drajvera diska).
- Drajveri uvode operacije **ulaza** i **izlaza**, u okviru kojih se rukuje **preključivanjem (zaustavljanjem)** niti koja je zatražila operaciju.
- Drajveri takođe rukuju i **obradom prekida** kao reakcijom na javljanje uređaja putem mehanizma **prekida**.

# Modul za rukovanje radnom memorijom

- Zadatak ovog modula je da vodi evidenciju o **slobodnoj** radnoj memoriji radi **zauzimanja** i **oslobađanja**.
- U slučaju da podržava **virtuelnu memoriju**, ovaj modul se brine i o prebacivanju sadržaja između **radne** i **masovne memorije**.
- Ovaj modul uvodi operacije **zauzimanja** i **oslobađanja**.

# Modul za rukovanje datotekama

- Zadatak modula za rukovanje datotekama je da omogući **otvaranje** i **zatvaranje** datoteka, kao i **čitanje** i **pisanje** njihovog sadržaja.
- Ovaj modul vodi evidenciju o **blokovima (HDD)** u kojima se nalaze sadržaji datoteka.
- Takođe ovaj modul vodi računa o **prebacivanju sadržaja između radne i masovne memorije** uz pomoću operacija **čitanja (ulaza)** i **pisanja (izlaza)**, kao i **bafera** potrebnih za smeštanje sadržaja (modul za rukovanje memorijom).
- Pored ovog modul uvodi i operacije **otvaranja** i **zatvaranja**.

# Modul za rukovanje procesima

- Zadatak ovog modula je da omogući **stvaranje i uništavanje procesa**, kao i **stvaranje i uništavanje njihovih niti**.
- Na ovaj način se uvodi **višeprocesni i višenitni** režim rada koji omogućava:
  - **Bolje iskorišćenje procesora**
  - **Podršku većeg broja korisnika**
  - **Bržu reakciju na spoljne događaje**
- Modul za rukovanje procesima poziva i operacije drugih modula (**za upravljanje datotekama i memorijom**).
- Modul za rukovanje procesima uvodi operacije **stvaranja i uništavanja (procesa i niti)**.

# Slojeviti operativni sistem

modul za rukovanje procesima
modul za rukovanje datotekama
modul za rukovanje radnom memorijom
modul za rukovanje kontrolerima
modul za rukovanje procesorom

- Za razliku od **slojevitog** operativnog sistema u praksi se uglavnom sreću **monolitni** operativni sistemi, koji **nemaju hijerarhijsku strukturu** jer saradnja **nije ograničena** kao kod slojevitog OS.

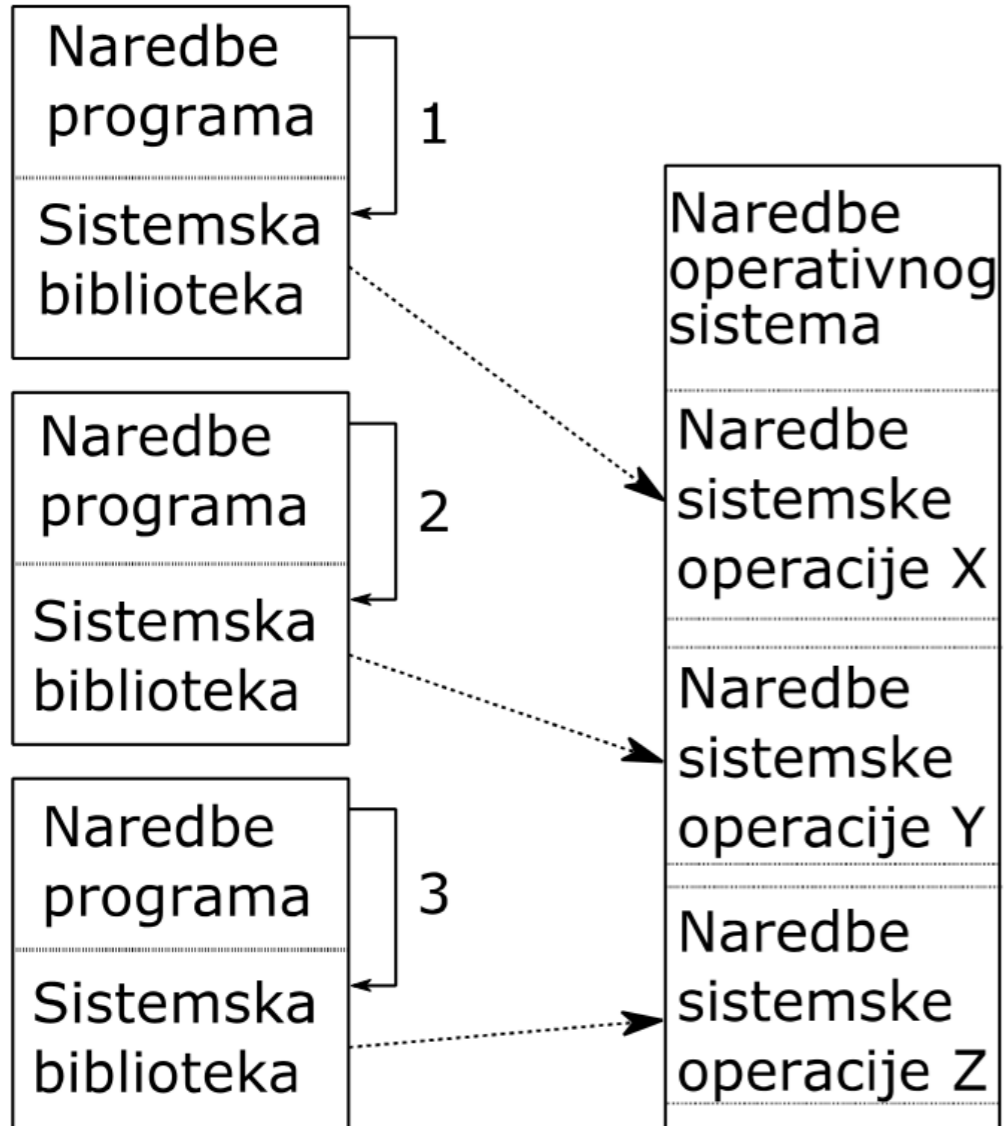
# Sistemske pozivi

- Svaki proces se nalazi u **korisničkom sloju** (gornjem sloju OS), i poseduje poseban adresni prostor koji se naziva **korisnički prostor (user space)**.
- Operativni sistem poseduje poseban adresni prostor koji se naziva **sistemske prostor (kernel space)**.
- Zbog razdvojenosti ova dva prostora neophodno je uvođenje **sistemskih poziva, radi poziva operacija OS**.
- Sistemske pozivi zahtevaju korišćenje **ASM** naredbi i sakrivaju se unutar **sistemskih potprograma (sistemskih operacija)**.
- Svaki proces u sistemskom prostoru ima svoj **sistemske stek**.
- Sistemske potprogrami obrazuju **sistemske biblioteku**.

# Sistemske pozivi

- Zahvaljujući **sistemskim potprogramima**, odnosno **sistemske biblioteke**, operativni sistem predstavlja **deo korisničkog programa**, iako za njega nije direktno linkovan.
- Istovremeno **postojanje više procesa** i **nepredvidivost preključivanja**, uzrokuje da je moguće da istovremeno postoji **više procesa**, koji su **započeli**, a **nisu završili** svoju aktivnost u okviru **operativnog sistema**, odnosno, čija aktivnost je **zaustavljena unutar sistemskih operacija** operativnog sistema.

# Preplitanje izvršavanja tri systemske operacije



# Praktična ilustracija sistemskih poziva

```
#include <sys/types.h>
#include <sys/stat.h>
#include <fcntl.h>
#include <unistd.h>
#include <stdio.h>

int main(){
    unsigned char buff[32];
    ssize_t count = 0;
    int fd = open("open.c", O_RDONLY);
    while(count = read(fd, buff, 31)){
        buff[count] = '\0';
        printf("%s",buff);
    }
    close(fd);
}
```

# Interakcija korisnika i OS

- **Komande** komandnog jezika omogućavaju korišćenje OS na **interaktivnom** nivou.
- Za interpretiranje i preuzimanje komandi komandnog jezika zadužen je poseban proces iz korisničkog sloja koji se zove **interpreter komandnog jezika (shell)**.
- Interpreter komandnog jezika koristi OS na programskom nivou, jer u toku svog rada poziva **sistemske operacije**.