Operacijski sistemi

Medprocesna komunikacija

Vsebina

- Medprocesna komunikacija
 - načini komuniciranja, sporočilo, kanal
- Prenašanje sporočil
 - pošlji in prejmi
 - sinhronost, medpomnenje, naslavljanje
 - učinkovitost in enostavnost uporabe
- Deljeni pomnilnik
 - uporaba, ostranjevanje
- Primerjava

- Kaj je medprocesna komunikacija?
 - komunikacija med procesi
 - navadno gre za sočasne procese
 - prenos podatkov med naslovnimi prostori procesov
 - nadzorovan mehanizem OS, ki omogoča komunikacijo brez kršenja zaščite procesov

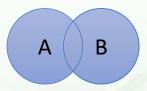
Namen

- izmenjava podatkov
- sinhronizacija skupnih akcij
- pohitritev izvajanja (skupaj s sočasnostjo)
- modularnost (vsak proces za svoje opravilo)

- Osnovna načina medprocesne komunikacije
 - prenašanje sporočil (message passing)
 - vtičnice, cevi, sporočilne vrste itd.



- deljeni pomnilnik (shared memory)
 - deljeni pomnilnik, pomnilniško preslikane datoteke



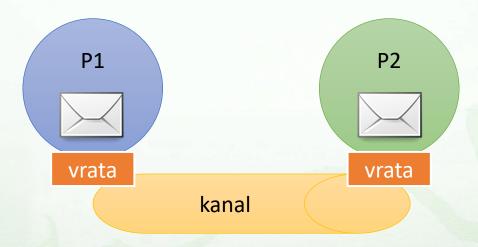
- Ostali načini medprocesne komunikacije?
 - argumenti programa
 - okoljske spremeljivke
 - izhodni status (končanega procesa)
 - standardni vhod, izhod in izhod za napake
 - datoteke
 - klic oddaljene procedure
 - sinhronizacija procesov
 - ipd.

Te mehanizme obravnavamo drugje.

Višjenivojska semantika.

- Sporočilo (message)
 - z vidika OS nima pomena
 - le zaporedje bajtov (velikost pogosto omejena)
 - z vidika komunicirajočih procesov ima pomen

- Kanal (channel)
 - medij za komunikacijo
 - OS ga ustvari in vzdržuje
 - npr. medpomnilnik, vrsta
 - procesi se povežejo na kanal preko vrat (port)







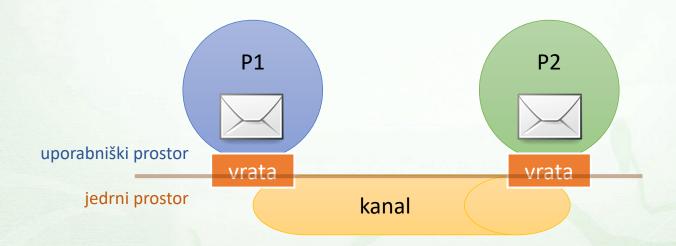


Prenašanje sporočil





- Prenašanje sporočil
 - OS vzpostavi in sprosti kanal
 - OS upravlja kanal
 - OS poskrbi za uspešen prenos in prejem
 - kanal je (navadno) v jedru



- Osnovne operacije oz. programski vmesnik
 - pošiljanje sporočila (send, write)
 - pošlje sporočilo v kanal
 - prejem sporočila (receive, read)
 - izvede prejem sporočila iz kanala
 - včasih tudi odgovor na sporočilo (reply)
 - včasih se na poslano sporočilo zahteva potrditev oz. odgovor

- Sinhronost komunikacije
 - sinhrona operacija
 - operacije blokirajo
 - pošiljanje: blokira, dokler sporočilo ni oddano v kanal
 - prejem: blokira, dokler ne prejme sporočila
 - zmenek/rendezvous: kadar sta obe pošlji in prejmi sinhroni operaciji
 - asinhrona operacija
 - operacije ne blokirajo
 - pošiljanje: pošlje sporočilo in proces takoj nadaljuje
 - prejem: se nadaljuje, četudi sporočila še ni
 - potrebujemo medpomnenje sporočil
 - npr. vrsta sporočil

Medpomnenje

- podatkovna struktura za hranjenje poslanih in še ne prejetih sporočil (vrsta sporočil)
- neomejena kapaciteta
 - pošiljatelj nikoli ne blokira

omejena kapaciteta

pošiljatelj pri polni vrsti blokira, sicer ne

ničelna kapaciteta

- pošiljatelj vedno blokira
- dokler prejemnik ne prejme sporočila

- Naslavljanje procesov
 - neposredna komunikacija

```
send(pid, msg)
receive(pid, msg)
```

- procesi se morajo eksplicitno poznati
- naslavljanje preko PID (ga je potrebno poznati)
- pošlji: kanal se avtomatsko vzpostavi

posredna komunikacija

```
send(addr, msg)
receive(addr, msg)
```

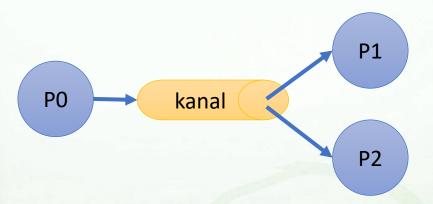
- procesi komunicirajo preko vmesnega objekta
 - npr. nabiralnik, vrata, itd.
- komunicira lahko več procesov
- kanal je potrebno predhodno vzpostaviti

- Posredna komunikacija
 - lokacija vmesnega objekta (nabiralnika)
 - v naslovnem prostoru procesa
 - nabiralnik živi le dokler živi proces
 - nabiralnik se sprosti, ko se proces konča

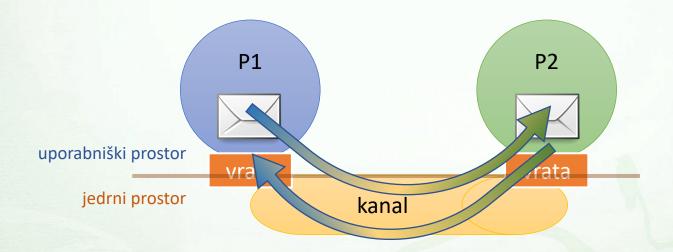
v sistemskem prostoru oz. izven procesa

- nabiralnik preživi proces
- sporočila se nabirajo v kanalu in so na voljo tudi za kasnejše branje
- OS po potrebi skrbi tudi za čiščenje nabiralnikov

- Posredna komunikacija
 - več pisalcev
 - več procesov piše v isti nabiralnik
 - več bralcev
 - več procesov bere iz istega nabiralnika
 - Kdo bo prebral sporočilo?

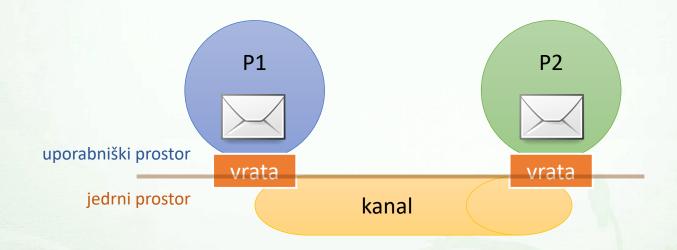


- Učinkovitost
 - komuniciranje zahteva sistemske klice
 - zahteva-odgovor (request-reply)
 - 4x prehod med uporabniškim in jedrnim načinom
 - 4x kopiranje podatkov



- Učinkovitost leno kopiranje
 - kopiramo le naslov sporočila
 - kopiranje samega sporočila izvedemo kasneje
 - ko prejemnik sproži prejem sporočila
 - sporočilo se kopira neposredno iz pošiljateljevega naslovnega prostora v prejemnikov prostor
 - pošiljatelj se sporočila do prejema ne sme dotikati
 - zahteva-odgovor
 - 4x prehod med uporabniškim in jedrnim načinom
 - 2x kopiranje podatkov

- Enostavnost uporabe
 - OS skrbi za stvaritev in upravljanje kanala
 - OS skrbi za medpomnenje in sinhronizacijo
 - da se podatki ne pokvarijo, prepišejo itd.



producer-consumer

- Problem proizvajalec-porabnik
 - dana sta dva ali več sočasnih procesov
 - proizvajalec P:
 - proizvaja podatke in jih pošilja porabniku
 - porabnik Q:
 - porablja podatke
 - izzivi sočasnosti procesov
 - ni znano, kdo ima procesor
 - Kdaj naj P proizvede nov podatek?
 - Ali Q lahko porabi podatek?

Problem proizvajalec-porabnik

```
Proizvajalec P

while true do
...
m = produce()
send(Q, m)
...
done
```

```
Porabnik Q

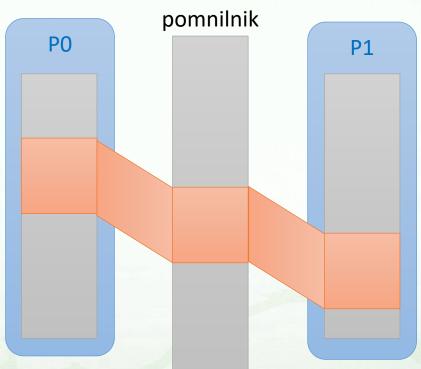
while true do

...
receive(P, m)
consume(m)
...
done
```

- Kako velika je vrsta sporočil med P in Q?
- So operacije sinhrone?

- Praktične izvedbe prenašanja sporočil
 - signali (Unix)
 - anonimne in imenovane cevi (pipes)
 - sporočilne vrste (message queues)
 - možne prioritete sporočil
 - SysV, POSIX
 - vtičnice
 - itd.

- Deljeni pomnilnik
 - pomnilnik, ki je skupen dvema ali več procesom
 - del fizičnega pomnilnika, preslikan v naslovni prostor procesov _{fizični}

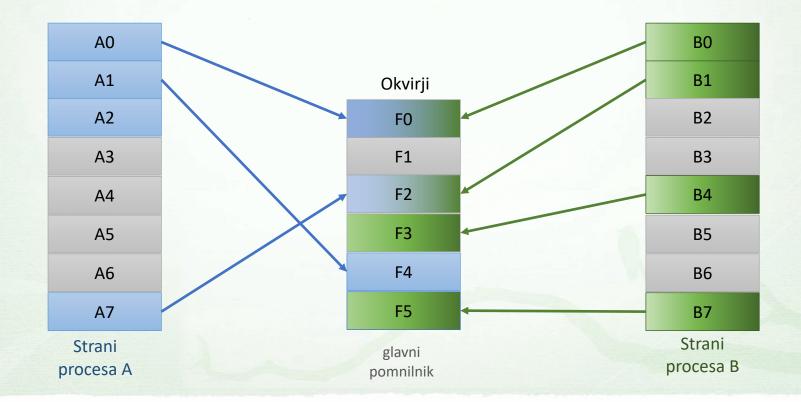


- Uporaba
 - vzpostavitev
 - storitev OS (sistemski klici)
 - dodajanje deljenega pomnilnika v naslovni prostor
 - konfiguracija preslikave naslovnega prostora
 - komunikacija
 - neposredno branje in pisanje v deljeni pomnilnik
 - sprostitev oz. ločitev
 - po koncu uporabe deljeni pomnilnik sprostimo

- Uporaba
 - prednosti
 - hitrost
 - podatki so prejemniku na voljo takoj
 - slabosti
 - potrebna eksplicitna sinhronizacija
 - programerjeva odgovornost za komunikacijski protokol

- Kako sinhronizirati dostop?
 - preko mehanizmov v knjižnici pthreads
 - preko mehanizmov, podprtih s strani OS
 - preko sinhronega prenašanja sporočil
 - P1 podatke zapiše v deljeni pomnilnik
 - P1 pošlje sporočilo "ready" procesu P2
 - P2 prejme sporočilo in pošlje "ok" nazaj

- Izvedba pri ostranjevanju
 - del navideznega prostora več procesov je preslikan v iste okvirje strani



- Praktične izvedbe deljenega pomnilnika
 - System V API
 - POSIX API
 - pomnilniško preslikane datoteke
 - Android ashmem
 - niti: imajo skupen naslovni prostor

Primerjava

- Način prenašanja podatkov
 - prenašanje sporočil
 - kopiranje podatkov med različnimi naslovnimi prostori
 - hitra vzpostavitev, počasna komunikacija
 - čas kopiranja podatkov
 - deljeni pomnilnik
 - preslikava vsebine pomnilnika med naslovnimi prostori
 - manj hitra vzpostavitev, hitra komunikacija
 - čas vzpostavitve preslikave
 - enkratna vzpostavitev, večkratna uporaba

Primerjava

Učinkovitost

Method	100 Byte Messages	1 Kilo Byte Messages
Unix Signals	broken	broken
zeromq	24,901 msg/s	22,679 msg/s
Internet sockets (TCP)	70,221 msg/s	67,901 msg/s
Domain sockets	130,372 msg/s	127,582 msg/s
Pipes	162,441 msg/s	155,404 msg/s
Message Queues	232,253 msg/s	213,796 msg/s
FIFOs (named pipes)	265,823 msg/s	254,880 msg/s
Shared Memory	4,702,557 msg/s	1,659,291 msg/s
Memory-Mapped Files	5,338,860 msg/s	1,701,759 msg/s

Vir: https://github.com/goldsborough/ipc-bench