

Operacijski sistemi

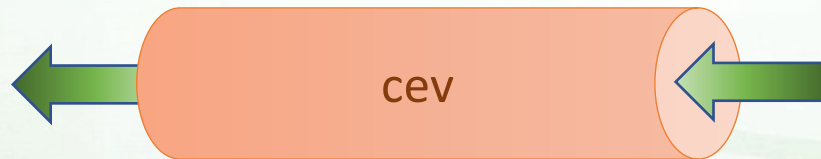
Medprocesna komunikacija
API

Vsebina

- Anonimne cevi
- Imenovane cevi
- Sporočilne vrste
- Sporočila
- Deljeni pomnilnik – System V
- Deljeni pomnilnik – POSIX
- Sporočila – QNX
- Vtičnice

Anonimne cevi

- Kaj je **cev** (pipe)?
 - posredni sinhroni način
 - enosmerna komunikacija
 - podatke pošiljamo v začetek cevi, na drugem koncu prihajajo ven
 - princip FIFO – first in first out
 - podatki se medpomnijo
 - OS poskrbi za medpomnilnik



Anonimne cevi

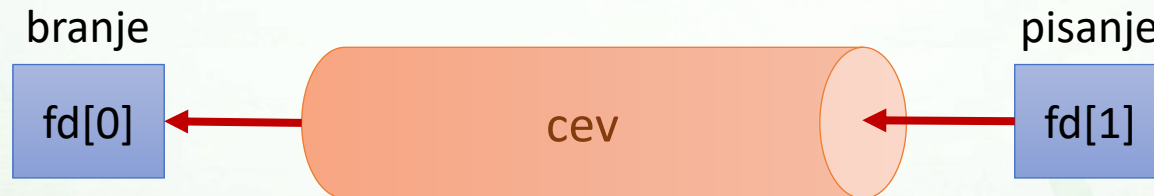
- Ustvarjanje cevi

- `int pipe(int fd[2])`

- ustvari in odpre cev (bralni in pisalni konec cevi)

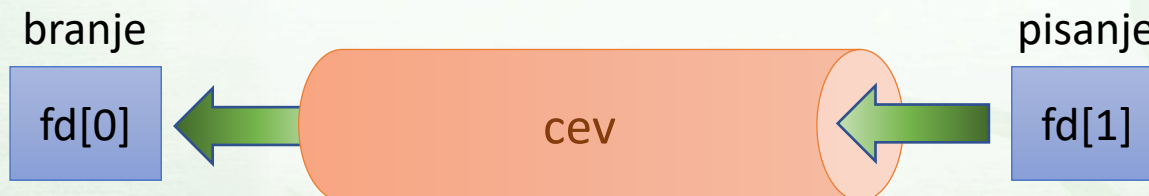
- `fd[0]` ... datoteka, ki predstavlja bralni konec cevi

- `fd[1]` ... datoteka, ki predstavlja pisalni konec cevi



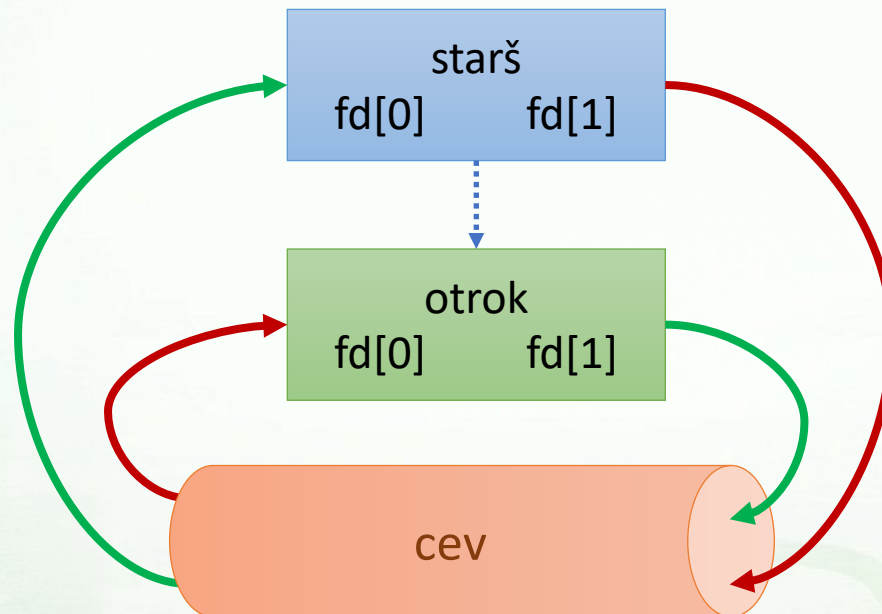
Anonimne cevi

- Uporaba cevi
 - branje
 - iz cevi beremo z `read(fd[0], ...)`
 - pisanje
 - v cev pišemo z `write(fd[1], ...)`
 - oba klica lahko blokirata
 - branje iz prazne cevi (prazen medpomnilnik)
 - pisanje v polno cev (poln medpomnilnik)



Anonimne cevi

- Dedovanje cevi
 - otroci dedujejo odprte datoteke, torej tudi cev
 - kombinacija klicev `pipe()` & `fork()`



Anonimne cevi

- Dedovanje cevi
 - komunikacija je omejena na procese s skupnim prednikom
 - splošno
 - starš in potomci (otroci, vnuki, itd.)
 - tipično
 - starš in otroci
 - otroci med seboj

Anonimne cevi

- Primer: starš piše, otrok bere

- ustvarjanje cevi

- `int fd[2]`
 - `pipe(fd)`

- razvejitev starša

- `fork()`

- priprava:

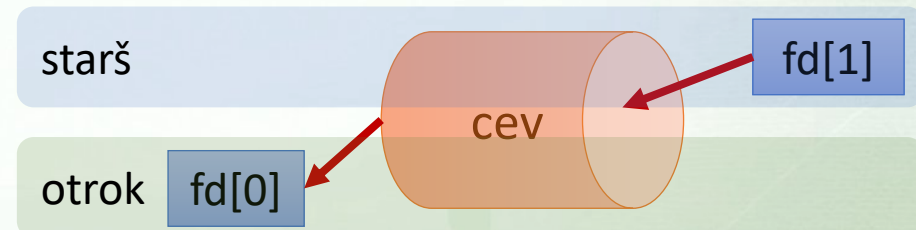
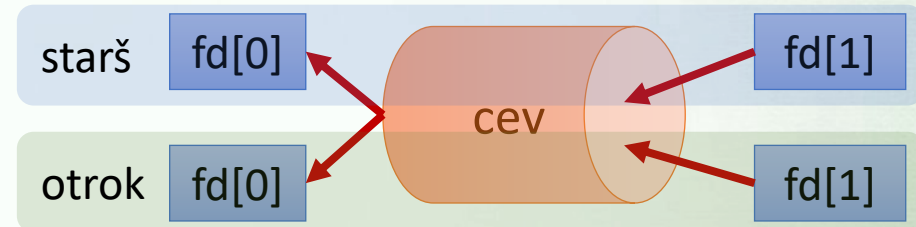
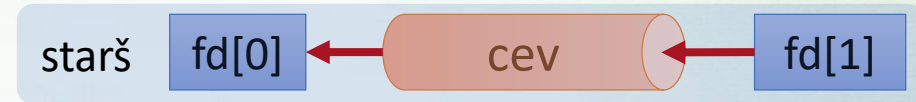
- starš: `close(fd[0])`
 - otrok: `close(fd[1])`

- branje in pisanje

- starš: `write(fd[1])`
 - otrok: `read(fd[0])`

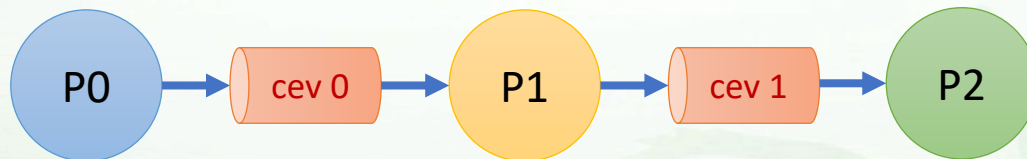
- sprostitve cevi

- starš: `close(fd[1])`
 - otrok: `close(fd[0])`



Anonimne cevi

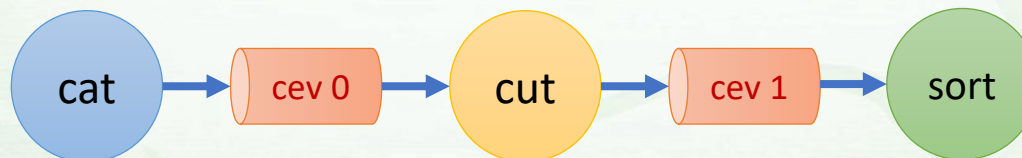
- Cevovod (pipeline)
 - zaporedje otrok istega starša
 - vhode in izhode otrok med seboj povežemo s cevmi
 - dodatna uporaba preusmerjanja
 - izhod procesa preusmerimo v vhod ustrezne cevi
 - izhod cevi preusmerimo v vhod naslednjega procesa



Anonimne cevi

- Cevovod v lupini
 - zaporedje ukazov ločeno z znakom **|**
 - lupina celoten cevovode pripravi sama
 - ustvari cevi: **pipe()**
 - ustvari otroke: **fork()**
 - naredi preusmeritve: **dup2()**
 - zažene ukaze (v otrocih): **exec()**
 - počaka, da se vsi otroci končajo: **waitpid()**

```
cat /etc/passwd | cut -d: -f7 | sort -u
```



Anonimne cevi

```
cat /etc/passwd | cut -d: -f7 | sort -u
```

- Cevovod v lupini



Imenovane cevi

- Imenovane cevi (named pipe, **fifo**)
 - podobne anonimnim cevem
 - poseben tip datoteke (pipe)
 - datoteke imajo ime (imeniški vnos)
 - naslavljanje cevi preko imena datoteke
 - zaščitni mehanizem kot za datoteke
 - neomejena komunikacija
 - proces, ki pozna ime cevi, jo lahko uporabi

Imenovane cevi

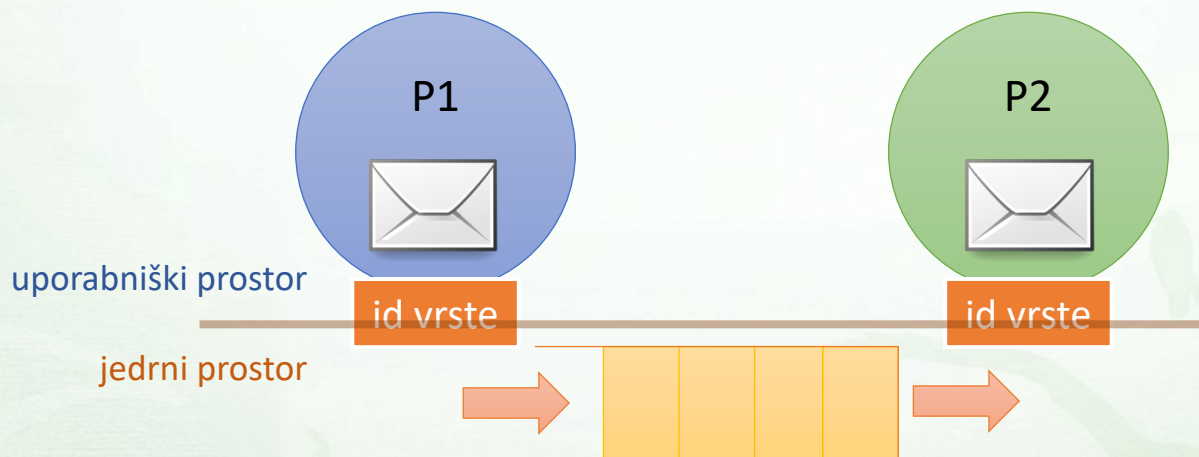
- Ustvarjanje imenovane cevi
 - sistemska klica: `mkfifo()` in `mknod()`
 - ukaza: `mkfifo cev` in `mknod cev p`
- Uporaba imenovane cevi
 - odpiranje in zapiranje: `open()` in `close()`
 - branje in pisanje: `read()` in `write()`

POSIX in System V

- **POSIX** medprocesna komunikacija
 - uporablja datoteke za identifikacijo kanala
 - datotečni deskriptor: kanal pripravljen za komunikacijo
 - veljajo datotečni zaščitni mehanizmi
- **System V** medprocesna komunikacija
 - uporablja ključe za identifikacijo kanala
 - ključ predhodno ustvarimo z `ftok(pathname, ...)`
 - preko ključa nato ustvarimo kanal
 - veljajo datotečni zaščitni mehanizmi

Sporočilne vrste

- Sporočilna vrsta (message queue)
 - posredna asinhrona oblika komunikacije
 - hramba sporočil v vrsti
 - vrsta v jedru: povezan seznam sporočil
 - sporočila so lahko različno dolga
 - vsaka vrsta ima identifikator



Sporočilne vrste – System V

- Uporaba sporočilnih vrst
 - `int msgget(key, ...)`
 - odpre (ali ustvari) sporočilno vrsto z oznako *key*
 - vrne deskriptor vrste *qid*
 - `int msgctl(qid, IPC_RMID, ...)`
 - zapiranje vrste (in tudi nadzor obnašanja)
 - `int msgsnd(qid, msg, size, ...)`
 - pošlje sporočilo *msg* v vrsto z deskriptorjem *qid*
 - `int msgrcv(qid, msg, size, ...)`
 - prejeme sporočilo, ki čaka v vrsti z deskriptorjem *qid*

Deljeni pomnilnik

- Deljeni pomnilnik
 - segment: deljeni kos pomnilnika
 - niso nujno sklenjeni okviri strani
 - z vidika procesa gre za sklenjeni kos
 - deljeni pomnilnik je sistemsko pogojen
 - OS omejuje število segmentov in skupno velikost deljenega pomnilnika
 - deljeni pomnilnik lahko *preživi* proces
 - potek komunikacije
 - ustvarjanje in sprostitvev segmenta
 - priklop in odklop segmenta

Deljeni pomnilnik – System V

- Uporaba

- `int shmget(key, ...)`

- odpre (ali ustvari) deljeni pomnilnik (segment)
 - povezava do segmenta z oznako *key*
 - vrne deskriptor segmenta *shmid*

- `int shmctl(shmid, IPC_RMID, ...)`

- sprostitve deljenega pomnilnika
 - pomaga tudi ponovni zagon OS 😊

Deljeni pomnilnik – System V

- Uporaba

- `int shmat(shmid, ...)`

- priklop (attach) segmenta z deskriptorjem *shmid*
 - segment *shmid* preslika v naslovni prostor procesa
 - vrne kazalec *addr* na deljeni pomnilnik

- `int shmdt(addr, ...)`

- odklop (detach) segmenta
 - navidezni pomnilnik: odstrani preslikavo na deljeni pomnilnik na naslovu *addr*

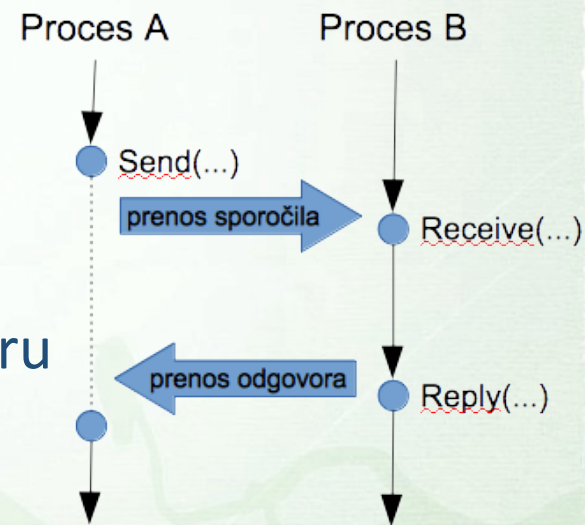
- možen večkratni priklop in odklop

Deljeni pomnilnik – POSIX

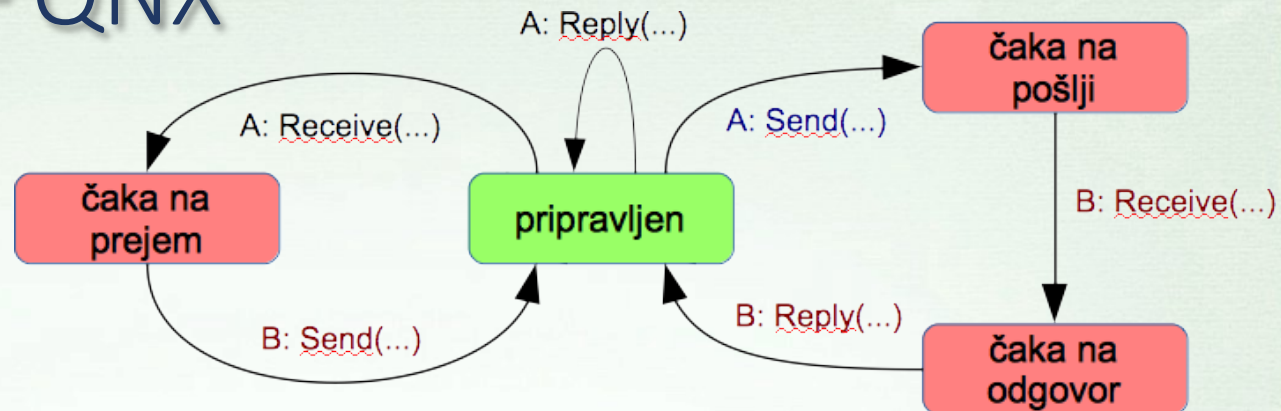
- Uporaba
 - povezava do segmenta
 - `int shm_open(fname, ...)`
 - vrne datotečni deskriptor
 - sprostitve povezave do segmenta
 - `close()` ali `shm_close()`
 - sprostitve deljenega pomnilnika
 - `int shm_unlink(fname)`
 - priklop segmenta
 - `void* mmap(...)`
 - odklop segmenta
 - `int munmap(addr, ...)`

Sporočila – QNX

- Sporočila (v QNX OS)
 - neposredna sinhrona oblika komunikacije
 - neposredna: naslavljanje preko PID
 - sinhrona: operacije blokirajo (povzročijo čakanje)
 - vsako sporočilo zahteva tudi odgovor
 - pošlji-prejmi-odgovori
 - dokler ni odgovora izvorni proces blokira
 - hranjenje sporočila
 - v procesovem pomnilniškem prostoru
 - zaradi sinhronosti vrsta ni potrebna



Sporočila – QNX



- Sporočila (v QNX OS)

- **Send(pid, msg, reply, ...)**

- pošlje sporočilo msg procesu pid
 - nato blokira dokler ne dobi odgovora v reply

- **Receive(0, msg, ...)**

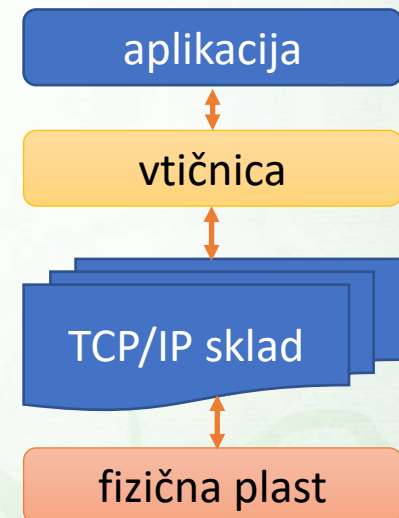
- prejme sporočilo v msg kateregakoli procesa
 - čaka, če sporočilo ni na voljo
 - kot rezultat vrne pid izvirnega procesa

- **Reply(pid, reply, ...)**

- odgovori procesu pid z odgovorom reply

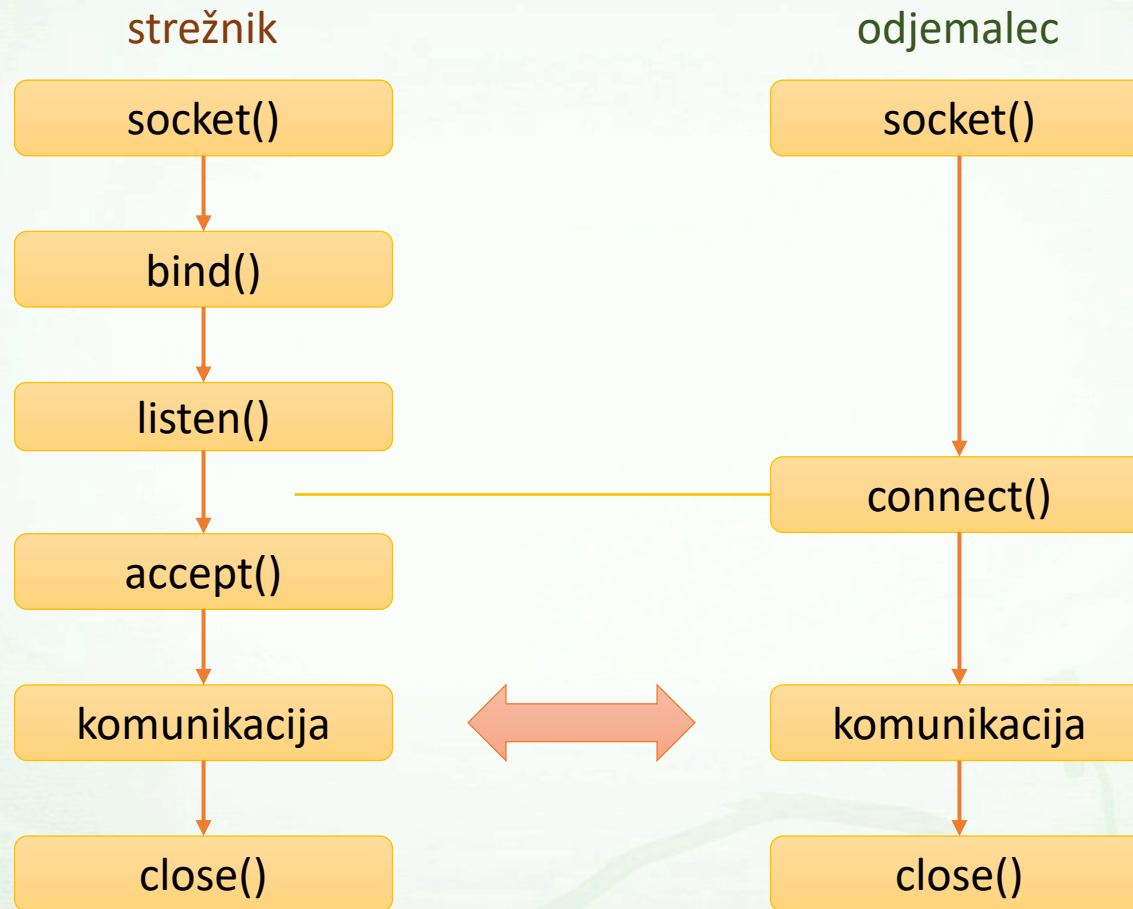
Vtičnice

- Vtičnice
 - medprocesna in tudi **mrežna komunikacija**
 - posredna dvosmerna komunikacija
 - tipična uporaba: odjemalec / strežnik
 - strežnik vzpostavi vtičnico na znanem naslov
 - nato čaka na zahteve odjemalcev
 - odjemalec se poveže na vtičnico
 - nato sledi izmenjava sporočil



Vtičnice

- Potek dogodkov – povezavna komunikacija



Vtičnice

- Vrste vtičnic
 - **AF_LOCAL: lokalna vtičnica**
 - ne omogoča omrežnih povezav
 - naslavljanje preko datotek (imenski vnos)
 - ni posebnih protokolov
 - **AF_INET: internetni protokol v4**
 - SOCK_STREAM: TCP
 - SOCK_DGRAM: UDP
 - SOCK_RAW: IP, ICMP
 - **AF_INET6: internetni protokol v6**
 - podobno kot AF_INET
 - itd.