

Porazdeljeni sistemi

8.

Večračunalniški sistemi, MPI

Predavatelj: izr. prof. Uroš Lotrič
Asistent: Davor Sluga

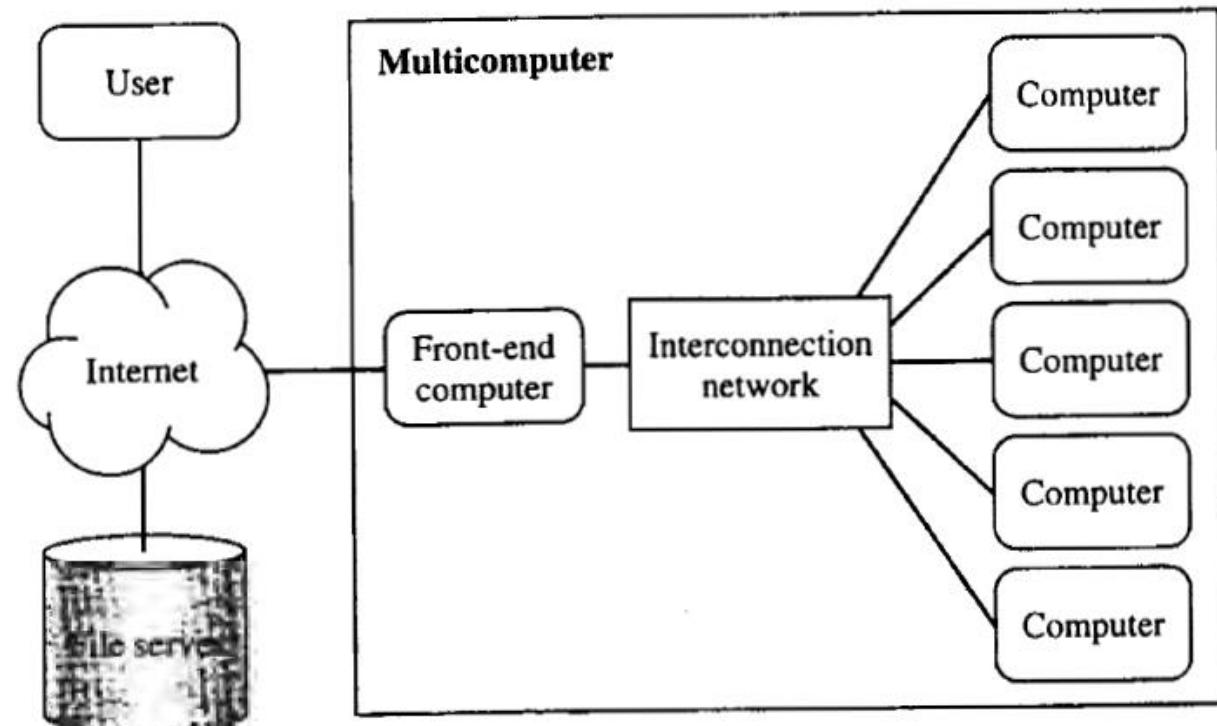
Več-računalniški sistemi

- ◆ Za razliko od sistemov z deljenim pomnilnikom so tu pomnilniki nepovezani
- ◆ Vsak procesor ima neposreden dostop samo do svojega pomnilnika
 - Isti naslov na dveh procesorjih tako pomeni dve fizično različni pomnilniški lokaciji
- ◆ Ker nimajo skupnega pomnilnika, procesorji med seboj komunicirajo s pošiljanjem sporočil
- ◆ Rešitve:
 - Namenske:
 - posebno preklopno omrežje z nizko latenco in veliko pasovno širino
 - dobro razmerje med hitrostjo procesorjev in zmožnostjo omrežja
 - Splošne:
 - Običajne masovno proizvedene komponente (procesorji, omrežje)
 - Cenovno zelo ugodne rešitve

Več-računalniški sistemi

◆ Nesimetrični sistemi

- Zgrajeni podobno kot procesna polja
 - Front-end za interakcijo z uporabnikom
 - Back-end za računanje



Več-računalniški sistemi

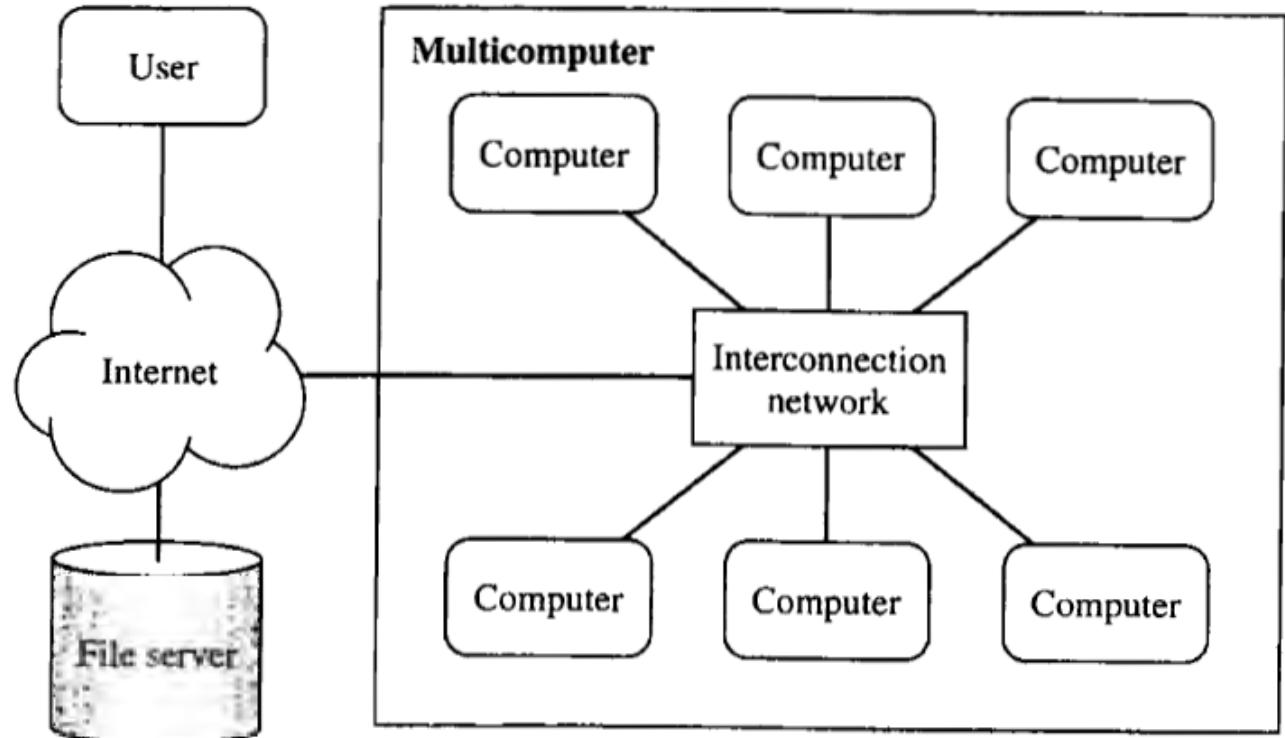
◆ Nesimetrični sistemi

- Zgrajeni podobno kot procesna polja
 - Front-end za interakcijo z uporabnikom
 - Back-end za računanje
- +
 - Ker so namenjeni izključno za izvajanje paralelnih programov imajo na back-end računalnikih nameščen poseben enostaven operacijski sistem
- -
 - Če odpove front-end, ne moremo uporabljati back-enda
 - Obremenjenost front-end računalnika
 - Težko razhroščevanje programov
 - Dva programa: posebej za front-end in posebej za back-end

Več-računalniški sistemi

♦ Simetrični sistemi

- Vsi računalniki imajo enako funkcionalnost



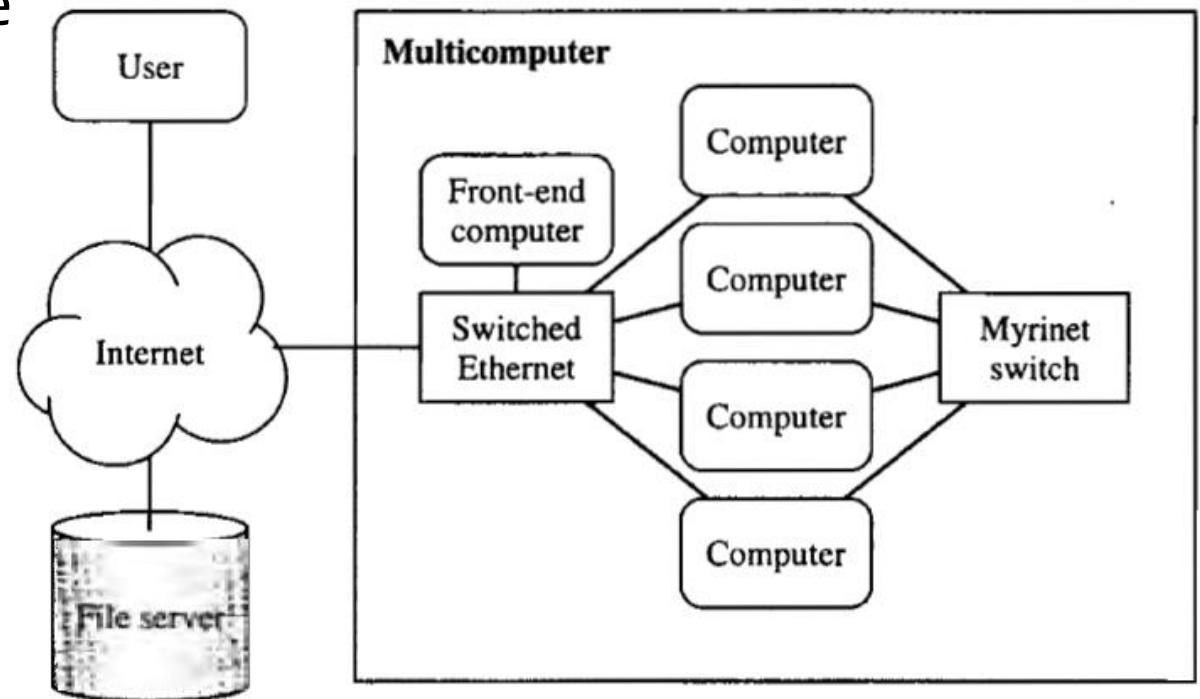
Več-računalniški sistemi

• Simetrični sistemi

- +
 - Vsi uporabljajo enak operacijski sistem
 - Ni težav s preobremenjenostjo posameznega sistema – če je en zaseden, uporabimo drugega
 - Lažje razhroščevanje (isti OS)
 - Vsi izvajajo isti program
 - Lahko se izvaja hkrati več različnih programov
- -
 - Stvar ne zgleda kot en sam paralelni stroj
 - Težko je dobro uravnotežiti porazdeljevanje opravil med procesorje
 - Različni programi tekmujejo za vire
 - Več procesov si deli isti procesor → več zgrešitkov v predpomnilniku
 - Počasnejše delovanje

Več-računalniški sistemi

- ◆ Najboljša rešitev je mešanica obeh
 - Običajno so vsi računalniki povezani z običajno mrežno povezavo v internet
 - Za medsebojno komunikacijo med računanjem uporabljajo posebno omrežje
 - Myrinet
 - Infiniband



Več-računalniški sistemi

◆ Gruče in omrežja delovnih postaj

- Gruče
 - Namenjene so izključno za računanje
 - Računalniki so nameščeni v bližini
 - Strojna in programska oprema kar se da poenotena
- Omrežja delovnih postaj
 - Namenjena za interaktivno delo z računalnikom, proste vire ponujajo za uporabo drugim
 - Računalniki so razpršeni po organizaciji, območju, svetu (Seti@home)
 - Različni operacijski sistemi, različni uporabniški programi

Povezovalna omrežja

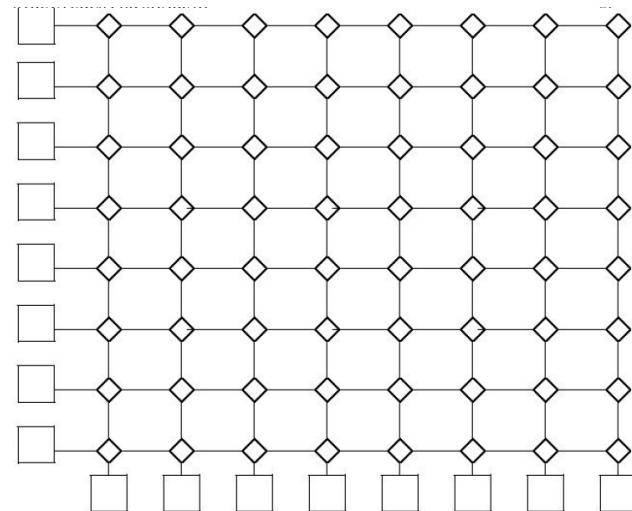
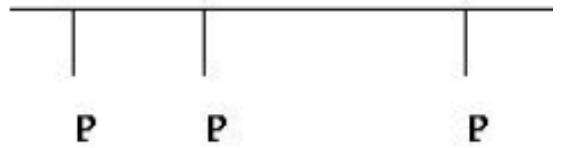
◆ Večprocesorski sistemi

- vodila

- žice si delijo vse naprave,
- nizka cena, fleksibilnost
- samo dve napravi na enkrat lahko komunicirata,
- Več kot je procesorjev, bolj čakajo na dostop do pomnilnika

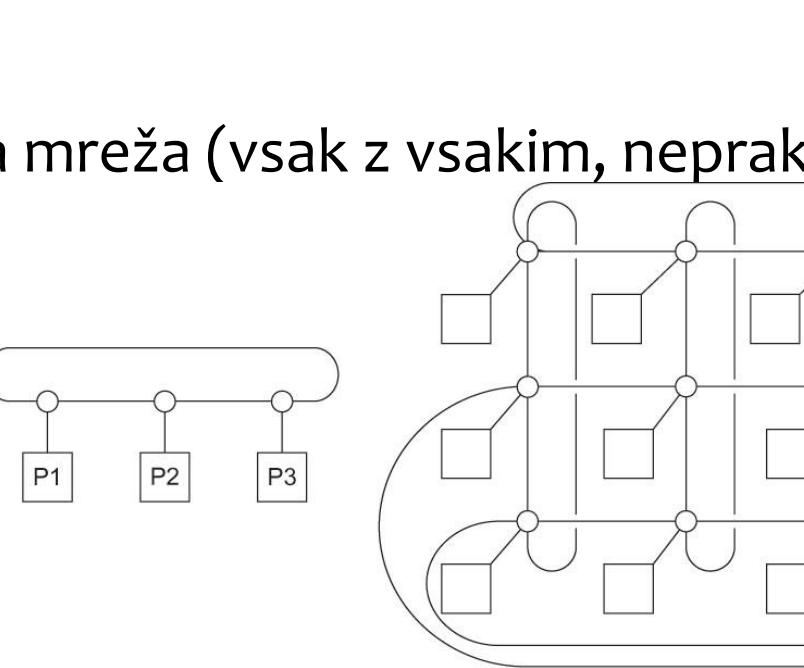
- Mreža

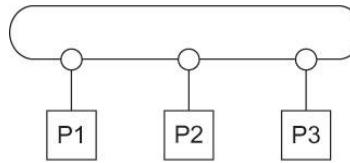
- Preklopni sistem
- Poti med napravami se nastavlja s stikali
 - Kvadrati – $n \times$ procesor / $n \times$ pomnilnik
 - Diamant – stikala n^2 možnih poti
 - Za manjše sisteme
 - n hkratnih povezav



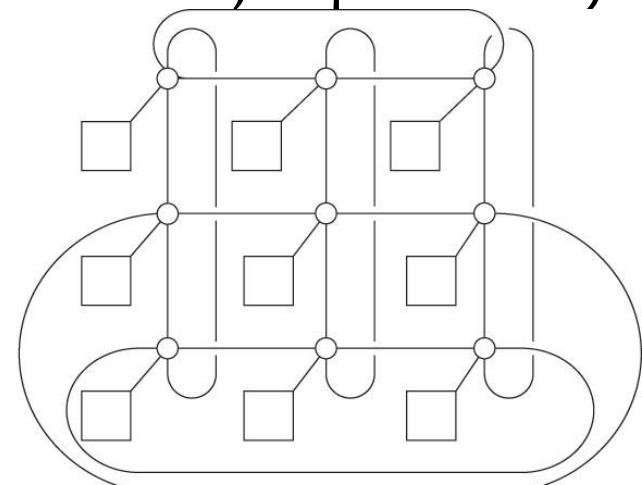
Povezovalna omrežja

◆ Več-računalniški sistemi: neposredne povezave

- Vsako stikalo je neposredno vezano na par procesor/pomnilnik
 - dvosmerne povezave
 - Idealna: polno povezana mreža (vsak z vsakim, nepraktična)
 - Obroč
 - Je boljši od vodila – več hkratnih povezav (z dvema sosedoma)
 - 2D torus
 - Še boljši (povezava s štirimi sosedji)



(a)



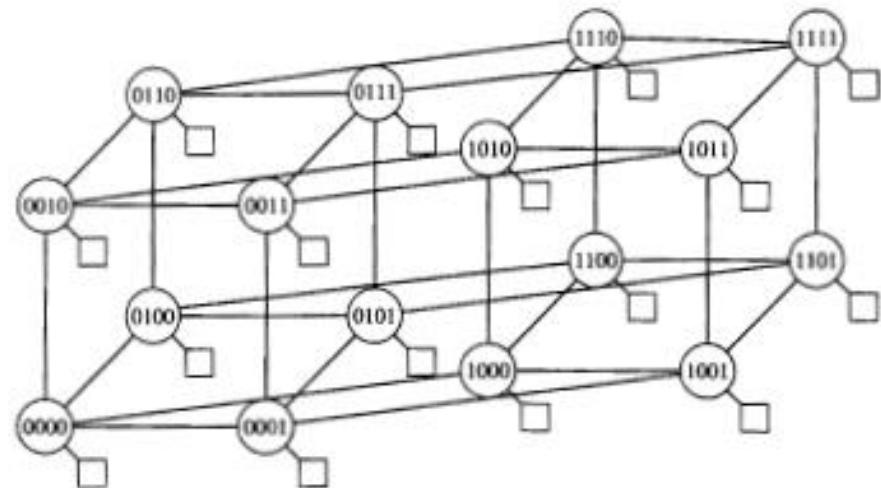
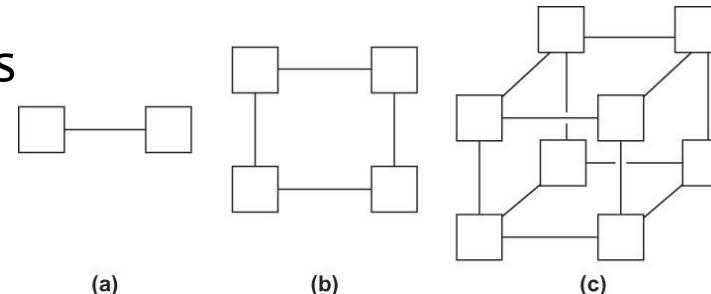
(b)

Povezovalna omrežja

◆ Več-računalniški sistemi: neposredne povezave

- Hiperkocka

- Več povezav kot obroč ali torus
- Zmogljivejša stikala
- (precej uporabljana)
- $n = 2^d$ procesorjev, n stikal
- Kako poslati sporočilo iz vozlišča 0101 na vozlišče 001
 - Razlika je na dveh mestih → preko dveh vozlišč
 - 0101 → 0001 → 0011 ali 0101 → 0111 → 0011

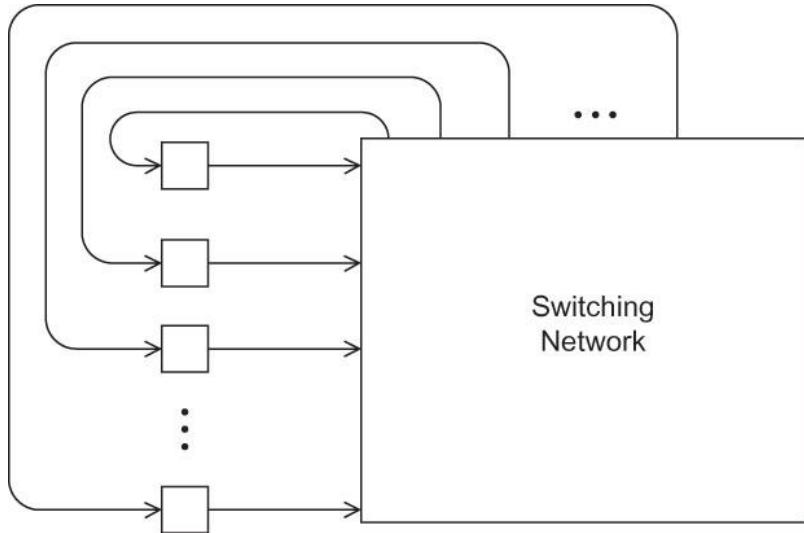


Povezovalna omrežja

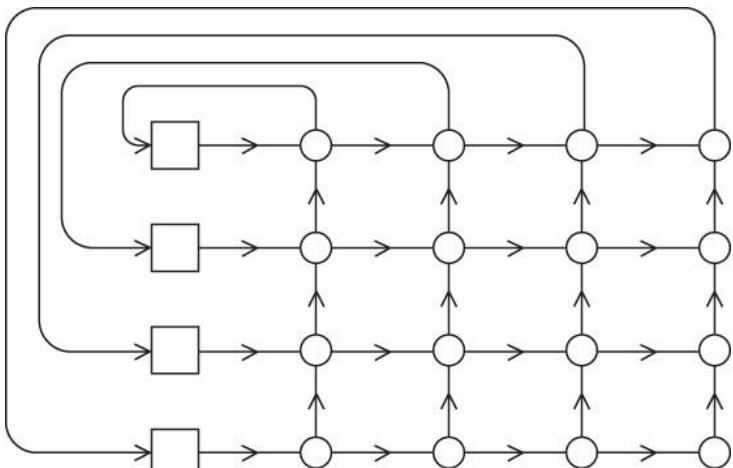
Več-računalniški sistemi:

preklopna omrežja

- Stikala niso direktno vezana na procesor
- Enosmerne povezave



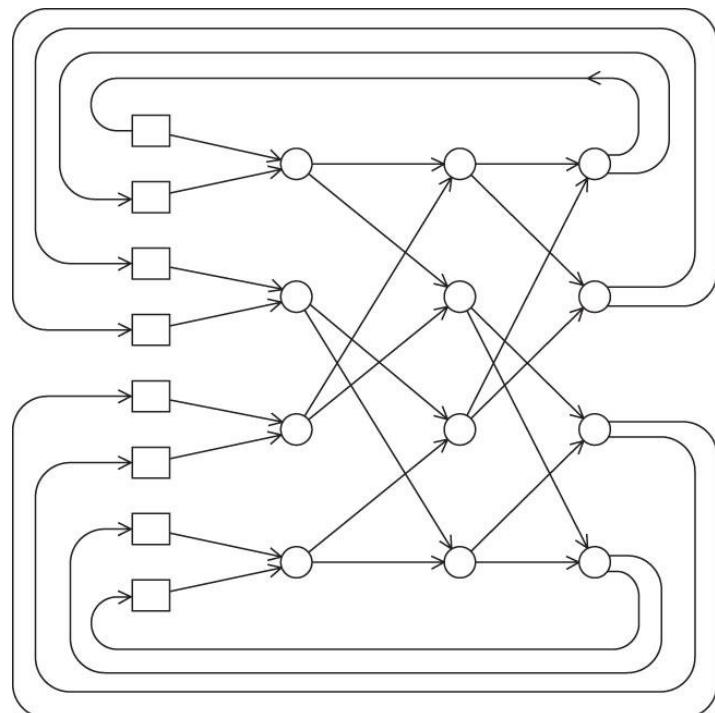
Mreža:
Enosmerne
povezave,
poljubni pari
procesorjev
 $p \times p$ stikal



Povezovalna omrežja

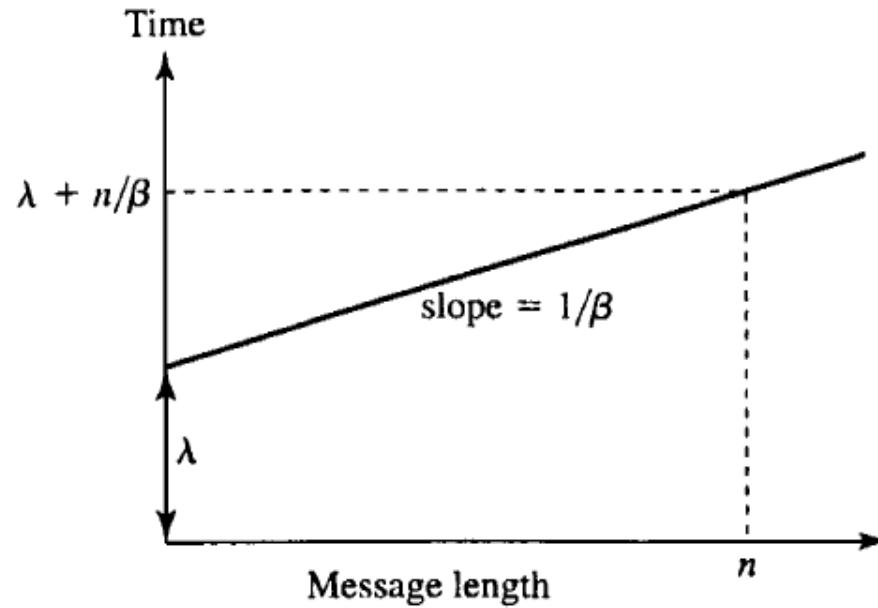
◆ Več-računalniški sistemi: preklopna omrežja

- Stikala niso direktno vezana na procesor
- Omega
 - Če o pošilja 6, potem ne more 1 pošiljati 7
 - Cenejša izvedba $2*p*\log(p)$ stikal



Povezovalna omrežja

- Cena pošiljanja sporočil po mreži (Gigabit Ethernet)
 - Latenca (λ): 100 us
 - Pasovna širina (β): 1000 Mbit/s
 - Čas prenosa: $t_p = \lambda + \beta^{-1} \cdot [\text{velikost paketa}]$



Delitev paralelnega računanja

• Strojna oprema

- Deljeni pomnilnik
- Porazdeljeni pomnilnik
- Oboje se uporablja pri SIMD/MIMD programskeih modelih

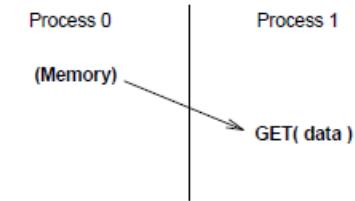
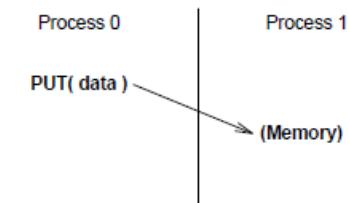
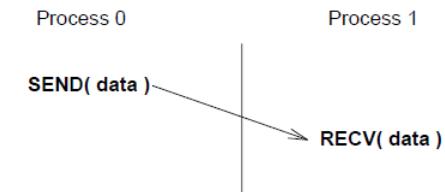
• Komunikacije

• Sodelovanje:

- Pri pošiljanju in sprejemanju sporočil sodelujeta oba partnerja
- Vsaka sprememba v spominu sprememnika je narejena z njegovim sodelovanjem

• Enostransko pošiljanje:

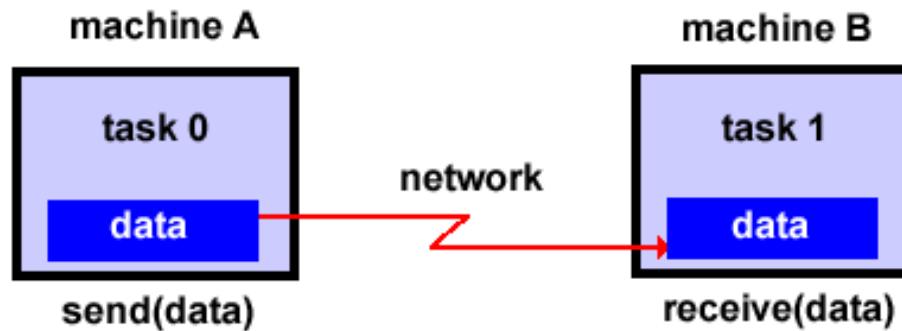
- Pisanje in branje iz oddaljenega pomnilnika
- Ni treba čakati na drug proces (+)
- Sinhronizacija je lahko enostavna ali zelo zapletena (-)



Več-računalniški sistemi: paralelni programi

Model izmenjevanja sporočil

- Programer mora sporočila eksplicitno poskrbeti za oddajanje in sprejemanje sporočil



Več-računalniški sistemi: paralelni programi

◆ Model izmenjevanja sporočil

- Program se razdeli na več procesov, ki uporabljajo vsak svoj lokalni pomnilnik
- Procesi izmenjujejo podatke s komunikacijo, ki vključuje oddajanje in sprejemanje sporočil
- Več procesov se lahko izvaja na enem samem fizičnem računalniku kot tudi na poljubnem številu različnih računalnikov

Več-računalniški sistemi: paralelni programi

◆ Model izmenjevanja sporočil

- Običajno lahko te modele uporabljamo v obliki knjižnic in pripadajočega izvajalnega okolja
- Razmah po 1980
- Leta 1992 je ustanovljen MPI Forum, katerega osnovna naloga je standardizacija modelov za izmenjavanje sporočil

MPI: uvod

◆ MPI – Message Passing Interface

- je specifikacija za razvijalce in uporabnike knjižnic. Ne gre za točno določeno knjižnico!
- MPI je *de facto* standard za izmenjevanje sporocil
- Definirana je za jezike C/C++ in Fortran
- Zgodovina
 - MPI-1: 1994
 - MPI-2: 1996

MPI: uvod

◆ Razlogi za uporabo MPI

- Zrel in dobro razumljen produkt
- Dobro prilagojen na strojno opremo
- Uporabljen v mnogih aplikacijah
- Podprt s standardom
- Prenosljiv na nivoju kode
- Množica uporabnih funkcij v knjižnicah
- Je zelo dostopen

MPI: uvod

◆ Kaj nam ponuja?

- Komunikacija točka-točka
 - Strukturirana sporočila, lahko z lastnimi podatkovnimi tipi
 - Režimi
 - Sinhronizacija
 - Predpomenje
- Skupinska komunikacija
 - Vgrajene operacije in operacije, ki jih definira uporabnik
 - Množica funkcij za prenos podatkov
 - Definiranje podskupin
- Topologija je lahko prilagojena aplikaciji
 - Vgrajena podpora za mreže in grafe
- Spremljanje delovanja
 - Možnost za opazovanje sistema z drugimi orodji

MPI: uvod

◆ Je velik ali majhen?

- Je velik
 - MPI-1 128 funkcij, MPI-2 152 funkcij
- Je majhen
 - Večino problemov rešimo s 6 funkcijami
- Je ravno pravšen
 - Za uporabo nam ni treba poznati vsega
 - Kadar potrebujemo več, lahko poiščemo in izkoristimo

MPI: uvod

- Paralelizem po specifikaciji MPI je ekspliciten.
Programer je odgovoren za
 - identifikacijo paralelnih delov algoritma in
 - implementacijo algoritma z uporabo konstruktov MPI
- Po specifikaciji MPI-1 je število procesov statično, po specifikaciji MPI-2 pa se jih da dinamično spreminja
- Za prenos podatkov je potrebno sodelovanje vseh vpletenih procesov
 - oddajanje sporočila s strani enega procesa mora dopolnjevati sprejemanje sporočila s strani ostalih procesov

MPI: kje začeti?

◆ Programska oprema

- MPICH (<http://www-unix.mcs.anl.gov/mpi>)
- LAM/MPI (<http://www.lam-mpi.org>)
- DeinoMPI (<http://mpi.deino.net>)

◆ Razširitve za druge programske jezike

- Niso standardizirane
- MPIJava
(<http://aspen.ucs.indiana.edu/pss/HPJava/mpiJava.html>)
- MPIPython (<http://code.google.com/p/mpi4py/>)
- MPI.NET (<http://www.osl.iu.edu/research/mpi.net>)

MPI: kje začeti?

- ◆ Uporabnik poskrbi, da ima vsak proces dostop do
 - izvršilne datoteke, vhodnih datotek in izhodnih datotek;
dve rešitvi:
 - dostop do mrežnih virov (network share)
 - kopiranje datotek na vozlišča in nazaj
 - Procesi morajo imeti pravico, da se zaženejo preko mreže
(izklopljen ali ustrezno nastavljen požarni zid)
- ◆ S klicem ukaza *mpiexec* (*mpirun*) vsak proces začne izvajati svoj program
- ◆ Običajno je program en sam
 - Za različne funkcionalnosti programa na različnih procesih poskrbimo z vejtvami na podlagi oznake procesa

MPI: šest osnovnih funkcij

◆ Preprost MPI program

```
#include <stdio.h>
#include "mpi.h"

int main(int argc, char **argv)
{
    int size, rank;

    MPI_Init(&argc, &argv);

    MPI_Comm_size(MPI_COMM_WORLD, &size);
    MPI_Comm_rank(MPI_COMM_WORLD, &rank);

    printf("Sem proces %d od %d.\n", rank, size);

    MPI_Finalize();

    return 0;
}
```

MPI: šest osnovnih funkcij

◆ Preprost MPI program

- Zaglavje "mpi.h" definira funkcije, konstante in podatkovne tipe
- Skoraj vse funkcije MPI vračajo celoštevilčno kodo napake
- Vsa imena v knjižnici MPI se začnejo s predpono MPI_
 - Konstante so zapisane z velikimi črkami
 - Podatkovni tipi in funkcije imajo veliko začetnico za predpono MPI, ostale črke so male
- Funkcije, ki niso iz knjižnice MPI, se izvajajo lokalno.
 - Funkcija printf v prejšnjem primeru tako teče na vsakem procesu.
 - Okolje MPI omogoča zbiranje sporočil iz vseh vozlišč.

MPI: šest osnovnih funkcij

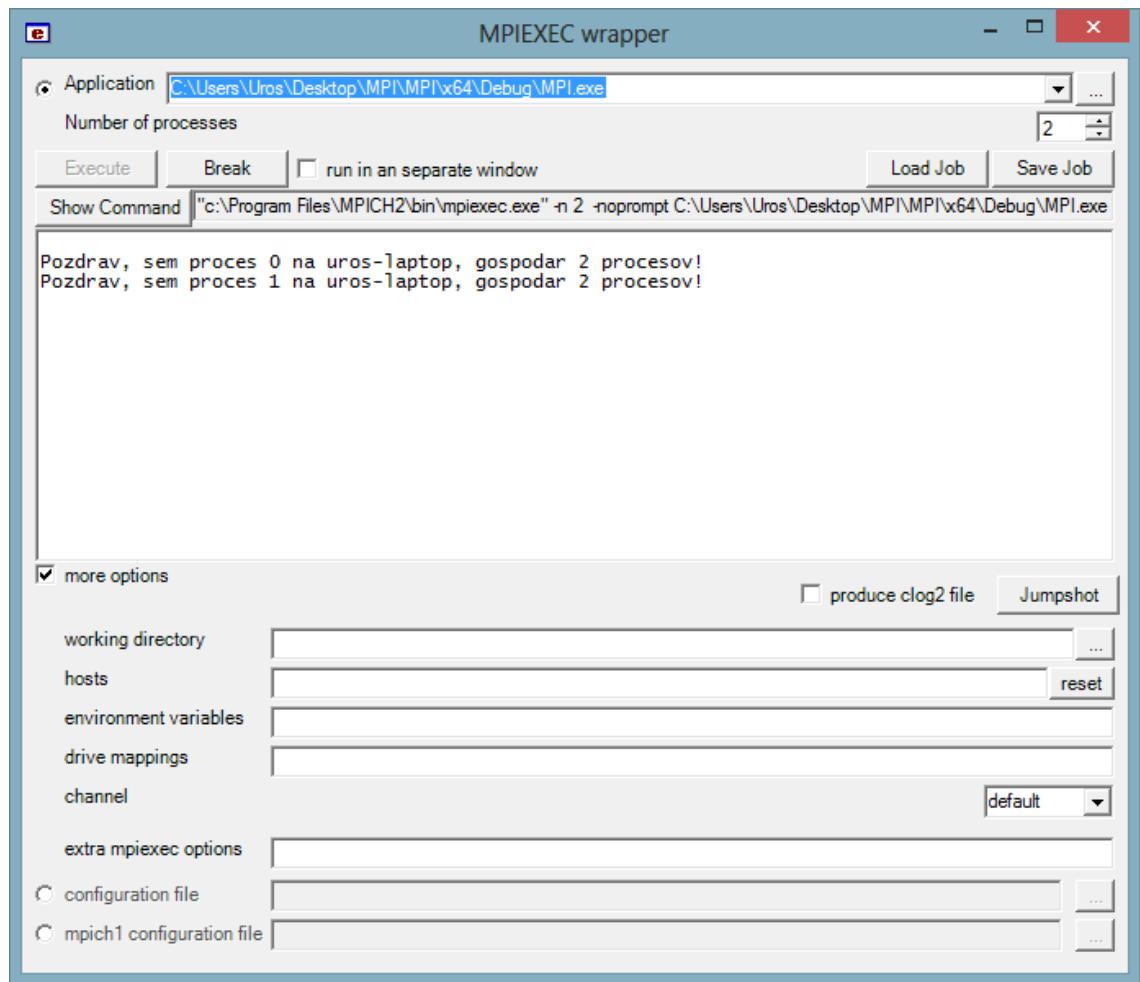
◆ Preprost MPI program

- `int MPI_Init(int *argc, char **argv);`
 - Inicializira okolje MPI in vzpostavi povezave med procesi.
 - Pred njo ne smemo poklicati nobene druge funkcije MPI
 - Argumenta argc in argv uporabi zato, da iz ukazne vrstice prebere posebne nastavitev okolja
 - Argumente iz ukazne vrstice zagotovo dobi samo proces 0!
- `int MPI_Finalize(void)`
 - Zapre povezave
 - Je zadnja funkcija MPI, ki jo pokličemo.
 - Za njo ne smemo uporabiti nobene funkcije iz knjižnice MPI

MPI: šest osnovnih funkcij

• MPICH2

- <http://www.mpich.org>



MPI: šest osnovnih funkcij

◆ Kako procesom razdeliti naloge?

- `int MPI_Comm_size(MPI_Comm comm, int *size)`
 - pove na koliko procesih se izvaja program
- `int MPI_Comm_rank(MPI_Comm comm, int *rank)`
 - Pove oznako izbranega procesa, rank = 0... size-1

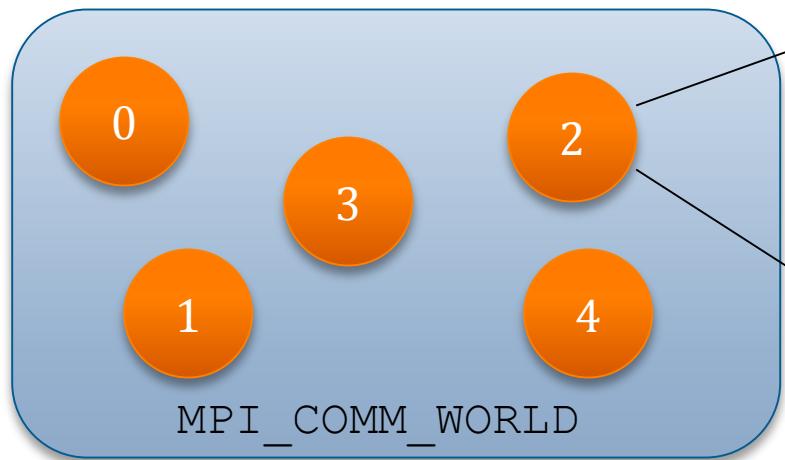
◆ Komunikator

- Je skupina procesov, ki se med seboj lahko izmenjuje sporočila
- Lahko definiramo več komunikatorjev, ki predstavljajo ločene podskupine procesov
- Privzeti komunikator `MPI_COMM_WORLD` vključuje vse procese
- V komunikatorju se procesi ločujejo po ranku

MPI: šest osnovnih funkcij

• Komunikator

- Primer



```
MPI_Comm_size(MPI_COMM_WORLD, &world);
// vrne world = 5

MPI_Comm_rank(MPI_COMM_WORLD, &id);
// vrne id = 2
```

MPI: šest osnovnih funkcij

◆ Prvi primer

```
#include <stdio.h>
#include "mpi.h"

int main(int argc, char **argv)
{
    int rank, size;

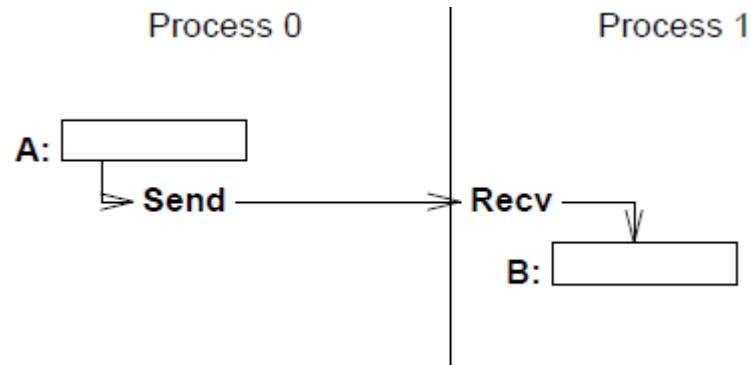
    MPI_Init(&argc, &argv);
    MPI_Comm_size(MPI_COMM_WORLD, &size);
    MPI_Comm_rank(MPI_COMM_WORLD, &rank);
    printf("Sem proces %d od %d.\n", rank, size);
    MPI_Finalize();

    return 0;
}
```

MPI: šest osnovnih funkcij

◆ Pošiljanje in sprejemanje sporočil

- En proces (A) odda sporočilo,
drugi ga sprejme (B)
- Komu je namenjeno sporočilo?
- Kje so oddani in kje prejeti podatki?
- Koliko podatkov pošiljamo?
- Kakšen tip podatkov pošiljamo?
- Kako sprejemnik spozna podatke?



MPI: šest osnovnih funkcij

◆ Pošiljanje in sprejemanje sporočil

- Pri pošiljanju se navede začetni naslov, podatkovni tip in število podatkov
- Podatkovni tipi so lahko
 - osnovni, podprtih v programskeh jezikih,
 - sestavljeni kot
 - neprekinjeno polje nekega podatkovnega tipa,
 - razpršena polja,
 - splošne strukture
- Zakaj uvedba lastnih podatkovnih tipov in podajanje števila podatkov namesto dolžine polja?
 - Različni sistemi imajo različne predstavitev števil
 - S podporo osnovnih podatkovnih tipov v MPI je lažje zagotoviti prenosljivost med različnimi sistemi
 - Ker že navedemo podatkovni tip, je dovolj da dodamo samo število elementov, ki jih želimo prenesti

MPI: šest osnovnih funkcij

- Pošiljanje in sprejemanje sporočil
 - Podatkovni tipi

MPI datatype	C datatype
MPI_CHAR	signed char
MPI_SHORT	signed short int
MPI_INT	signed int
MPI_LONG	signed long int
MPI_UNSIGNED_CHAR	unsigned char
MPI_UNSIGNED_SHORT	unsigned short int
MPI_UNSIGNED	unsigned int
MPI_UNSIGNED_LONG	unsigned long int
MPI_FLOAT	float
MPI_DOUBLE	double
MPI_LONGDOUBLE	long double
MPI_BYTE	
MPI_PACKED	

MPI: šest osnovnih funkcij

◆ Pošiljanje in sprejemanje sporočil

- Ciljni proces je določen s komunikatorjem in rankom
- Kot proces, od katerega želimo sprejeti sporočilo, lahko navedemo tudi `MPI_ANY_SOURCE`
- Označevanje sporočil
 - Vsako sporočilo označimo z označbo (tag)
 - Označbe so cela števila v območju od 0...32767
 - Z nadzorom nad označbami lahko poskrbimo za pravilen vrstni red prihajajočih sporočil
 - Kot označbo sporočila, ki ga želimo sprejeti, lahko navedemo tudi `MPI_ANY_TAG`

MPI: šest osnovnih funkcij

◆ Pošiljanje in sprejemanje sporočil

- Funkcija za pošiljanje

```
MPI_Send(void *message,  
         int count,  
         MPI_Datatype datatype,  
         int destination,  
         int tag,  
         MPI_Comm comm);
```

- message – kazalec na sporočilo v pomnilniku
- count – število elementov v sporočilu
- datatype – podatkovni tip elementov
- destination – proces, ki mu je sporočilo namenjeno
- tag – označba sporočila
- comm komunikator

MPI: šest osnovnih funkcij

◆ Pošiljanje in sprejemanje sporočil

• Funkcija za sprejemanje

```
MPI_Recv(void *message,  
        int count,  
        MPI_Datatype datatype,  
        int source,  
        int tag,  
        MPI_Comm comm,  
        MPI_Status status);
```

- message – kazalec na sporočilo v pomnilniku
- count – število elementov v sporočilu
- datatype – podatkovni tip elementov
- source – proces, ki je poslal podatke
- tag – označba sporočila
- comm komunikator
- status status

MPI: šest osnovnih funkcij

◆ Pošiljanje in sprejemanje sporočil

- Status

```
MPI_Status status;  
MPI_Recv(..., &status);  
  
recv_tag = status.MPI_TAG;  
recv_source = status.MPI_SOURCE;
```

- Če nas status ne zanima, lahko pri klicu funkcije uporabimo

`MPI_STATUS_IGNORE`

- Vrednosti `status.MPI_TAG` in `status.MPI_SOURCE` sta uporabni v primeru, ko pri klicu funkcije `MPI_recv` uporabimo `MPI_ANY_TAG` ali `MPI_ANY_SOURCE`.

MPI: šest osnovnih funkcij

◆ Drugi primer

```
#include <stdio.h>
#include <string.h>
#include "mpi.h"

#define BUF_SIZE    80

int main(int argc, char* argv[])
{
    int      myid, size;
    char    buffer[BUF_SIZE];
    int      i;

    MPI_Init(&argc, &argv);

    MPI_Comm_rank(MPI_COMM_WORLD, &myid);
    MPI_Comm_size(MPI_COMM_WORLD, &size);
```

MPI: šest osnovnih funkcij

◆ Drugi primer (nadaljevanje)

```
if (myid == 0)
{
    printf("Pozdrav, sem proces %d, gospodar %d procesov.\n", myid, size);
    for (i=1; i<size; i++)
    {
        MPI_Recv(buffer, BUF_SIZE, MPI_CHAR,
                  MPI_ANY_SOURCE, MPI_ANY_TAG, MPI_COMM_WORLD,
                  MPI_STATUS_IGNORE);
        printf("%s", buffer);
    }
}
else
{
    sprintf(buffer, "Pozdravljen, sem proces %d\n", myid);
    MPI_Send(buffer, strlen(buffer)+1, MPI_CHAR,
              0, myid, MPI_COMM_WORLD);
}

MPI_Finalize();

return 0;
}
```

MPI: šest osnovnih funkcij

- ◆ Mnogokrat nam zadošča že spodnjih šest funkcij

- MPI_Init
- MPI_Comm_size
- MPI_Comm_rank
- MPI_Send
- MPI_Recv
- MPI_Finalize

- ◆ MPI je preprost!