

# KOMUNIKÁCIA MEDZI PROCESMI

# Spolupracujúce procesy

2

- Procesy môžu byť
  - ▣ nezávislé procesy alebo
  - ▣ spolupracujúce procesy.
- Príčiny spolupráce
  - ▣ Zdieľanie informácií
  - ▣ Zrýchlenie výpočtov (program je rýchlejší ak sa vykonáva paralelne v niekoľkých podúlohach)
  - ▣ Modularita
  - ▣ Výhoda (editovanie, tlač, kompilácia)

# Spolupracujúce procesy pomocou správ

3

- IPC (Interprocess communication )
- IPC poskytuje mechanizmy pre komunikáciu a synchronizáciu činnosti.
- Posielanie správ a zdieľaná pamäť nie sú vzájomne sa vylučujúce, môžu sa používať súčasne v rámci jedného procesu a systému
- Základná štruktúra systému zasielania správ:
  - dve základné operácie : **send(message),**  
**receive(message);**
- Procesy P a Q komunikujú cez komunikačné linky.

# Správy

4

- Linky medzi procesmi sú jednosmerné – proces môže buď posielat' alebo dostavat' správu
- Správa môže mať buď *pevnú* alebo *variabilnú* dĺžku.
  - ▣ **Pevná dĺžka** správy dovoľuje jednoduchú fyzikálnu implementáciu, ale program musí deliť správu na rovnako veľké časti
  - ▣ **Variabilná dĺžka** správy umožňuje jednoduchšie programovanie, ale fyzikálna implementácia je zložitejšia

# Implementácie prepojenia a operácií *send a receive*

5

- ***priama*** alebo ***nepriama*** komunikácia,
- ***symetrická*** alebo ***asymetrická*** komunikácia,
- ***automatické*** alebo ***explicitné*** bufrovanie,
- vyslanie ***kópiou*** alebo ***odkazom***,
- ***pevná*** alebo ***variabilná*** dĺžka správy.

# Synchronizácia komunikácie

6

- Zasielanie správ môže byť blokujúce alebo neblokujúce.
- **Blokujúce** je synchrónne zasielanie správ
- **Neblokujúce** je asynchrónne zasielanie správ
- Operácie **send** a **receive** môžu byť buď blokujúce alebo neblokujúce

# Priama komunikácia - pomenovanie

7

## **Priama komunikácia**

- ▣ **send** (**P**, správa) - zasiela správu procesu P,
- ▣ **receive** (**Q**, správa) - prijíma správu od procesu Q.

### ▣ Vlastnosti spojenia

- ▣ nadväzuje automaticky medzi každou dvojicou procesov, ktoré chcú komunikovať,
- ▣ spojenie sa nadväzuje medzi dvomi procesmi,
- ▣ medzi každým párom komunikujúcich procesov existuje jedno spojenie,
- ▣ linka môže byť jednosmerná, ale väčšinou je obojsmerná.

## Príklad: Úloha Producent-Konzument pomocou správ

8

**Proces-producent** je definovaný nasledovne:

***repeat***

    pripraví položku v *nextp*

***send***(konzument, *nextp*)

***until*** false;

**Proces-konzument** je definovaný nasledovne:

***repeat***

***receive***(producent, *nextc*);

    spracuje položku

***until*** false;



# Typy priamej komunikácie

9

- **Symetrická** - vysielajúci aj prijímajúci proces uvádzajú meno svojho partnera.
- **Asymetrická** - len vysielajúci proces uvádza meno adresáta.
- Operácie *send* a *receive* majú v tomto prípade tvar:
  - **send** (*P*, *správa*) - zasiela správu procesu *P*,
  - **receive** (*id*, *správa*) - prijíma správu od ľubovoľného procesu;

*id* je premenná, ktorá obsahuje identifikátor procesu, s ktorým bolo nadviazané spojenie.

# Nepriama komunikácia - pomenovanie

10

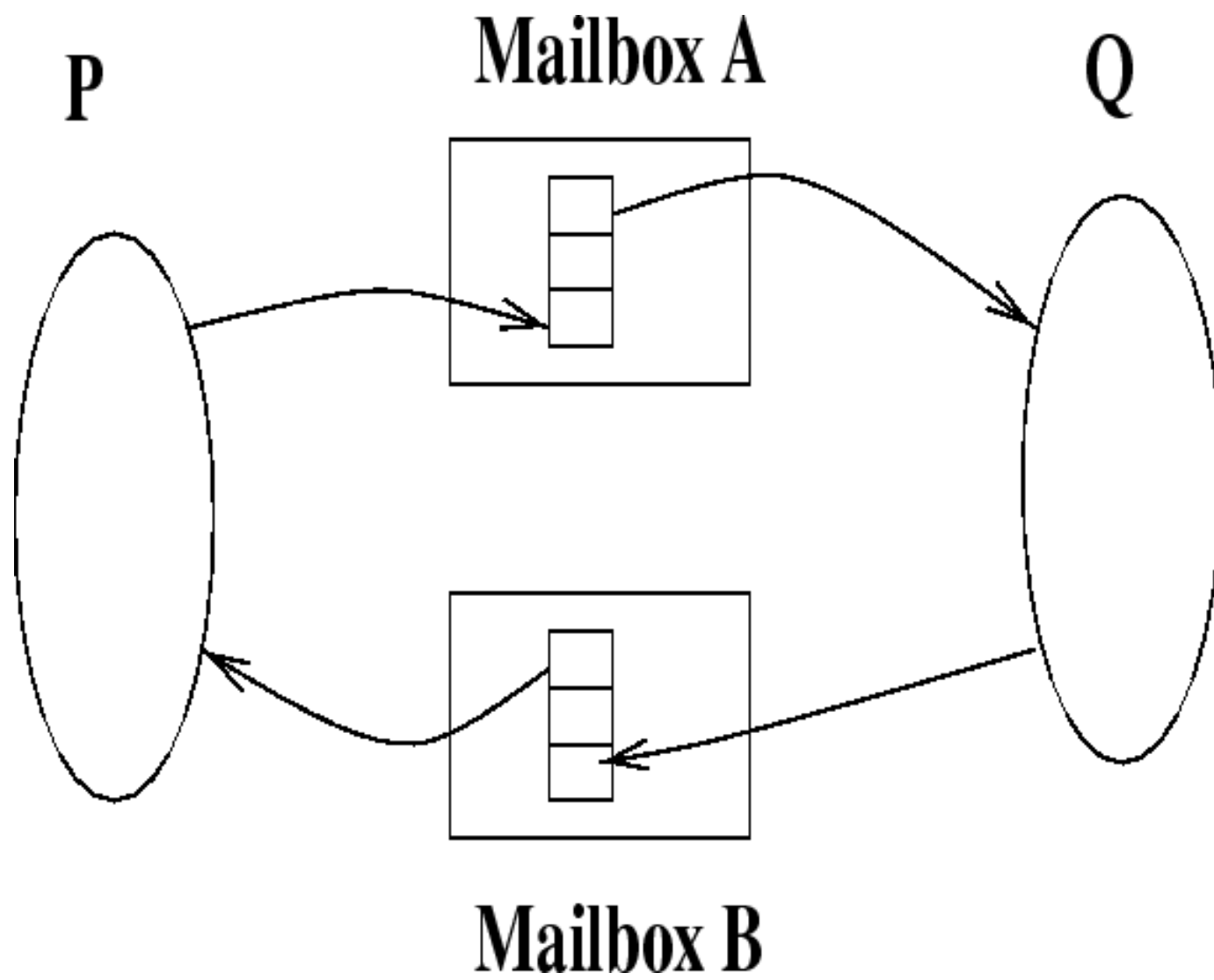
Vysielanie a príjem správ z **mailbox**-ov (schránok). Sú to abstraktné objekty, do ktorých sa môže vložiť správa alebo vybrať

**send** (**A**, správa) - zasiela správu do mailbox-u **A**,

**receive** (**A**, správa) - prijíma správu od mailbox-u **A**.

Komunikačné spojenie v tomto prípade má nasledovné vlastnosti:

- spojenie sa nadväzuje,
  - len ak procesy majú prístup k zdieľanému mailbox-u,
  - medzi viacerými procesmi,
  - medzi každým párom komunikujúcich procesov je viac komunikačných liniek a každá zodpovedá jednému mailbox-u,
  - linka môže byť jednosmerná alebo obojsmerná.



## □ Vlastníctvo mailbox-ov

### ▣ proces

- deklaruje premennú typu mailbox
- keď sa ukončí proces, zruší sa aj mailbox
- každý proces, ktorý vie meno mailboxu ho môže použiť

### ▣ systém

- vytvorí mailbox
- posiela a získava správy z mailbox-u
- zruší mailbox

# Bufrovanie

13

- Komunikačná linka má **kapacitu** - určuje, aký počet správ sa v nej môže nachádzať, k linke je pripojený front správ.
- Tri spôsoby implementácie frontov:
  - ▣ **S nulovou kapacitou.** Max. dĺžka frontu je 0, t.j. vo fronte nemôže čakať žiadna správa, vysielaajúci proces musí počkať, až prijímajúci proces preberie správu. Procesy sa musia zosynchronizovať pri odovzdávaní správy - **rendezvous.**
  - ▣ **S obmedzenou kapacitou.** Front má konečnú dĺžku  $n$ , t.j. môže v ňom čakať najviac  $n$  správ. Ak front nie je plný, prichádzajúca správa sa doň zaradí a vysielaajúci proces môže pokračovať vo svojom vykonaní bez čakania. Ak front je plný, vysielaajúci proces je zablokovaný, pokiaľ sa uvoľní miesto.

- Pri automatickom bufrovaní odosielateľ nevie či správa bola doručená – potrebné potvrdzovanie (ACKNOWLEDGMENT)

Proces **P** vykoná:

**send** (*Q, správa*) - zasiela správu *Q*  
**receive** (*Q, potvrdenie*) - prijíma potvrdenie od *Q*

Proces **Q** vykoná:

**receive** (*P, správa*) - prijíma správu od *P*  
**send** (*P, potvrdenie*) - zasiela potvrdenie *P*

## □ Iné alternatívy

- **Odosielateľ sa neblokuje nikdy** : v prípade bez bufrovania, to znamená stratu správy ak procesy nie sú synchronizované.

$send(Q, sprava1) \rightarrow receive(P, sprava1)$

$send(Q, sprava2) \rightarrow ???$

$send(Q, sprava3) \rightarrow receive(P, sprava3)$

- **Zaslanie správy len ak príde potvrdenie** :

$send(Q, sprava1) \rightarrow receive(P, sprava)$

(Proces P čaká)

$receive(Q, sprava) \leftarrow reply(P, sprava)$

(Proces Q sa nezablokuje)

# Problémy pri zasielaní správ

16

- Potrebná obsluha chybových stavov - *Exception-condition handling*.
  - ▣ Ukončenie procesu
    - $P$  čaká na správu od  $Q$ , ktorý bol ukončený :  $P$  bude zablokováný donekonečna. OS musí buď upozorniť  $P$ , že  $Q$  bol ukončený, alebo ho ukončiť.
    - $P$  zasiela správu  $Q$ , ktorý bol ukončený.
      - pri automatickom bufrovaní – bez problémov pre  $P$ . Ak  $P$  potrebuje potvrdenie o prijatí, musí si to **explicitne** naprogramovať.
      - bez bufrovania,  $P$  bude zablokováný natrvalo. OS musí buď upozorniť alebo ukončiť proces



# Problémy pri zasielaní správ pokr.

17

## □ Stratená správa

▣ Používajú sa nasledovné metódy ošetrenia tejto udalosti:

1. **OS je zodpovedný** za zistenie straty správy a jej opätovného vyslania.
2. Za zistenie straty správy a jej opätovného vyslania je **zodpovedný vysielajúci proces.**
3. **OS je zodpovedný** za zistenie straty správy a upozornenie vysielajúceho procesu. **Opätovné vyslanie správy je prenechané vysielajúcemu procesu.**

## □ Poškodená správa

- ▣ OS obyčajne zistí poškodenie pomocou rôznych kontrol (kontrolné sumy, parita, **Cyclic Redundancy Code** a iné) a zabezpečí aj opätovné vyslanie správy.

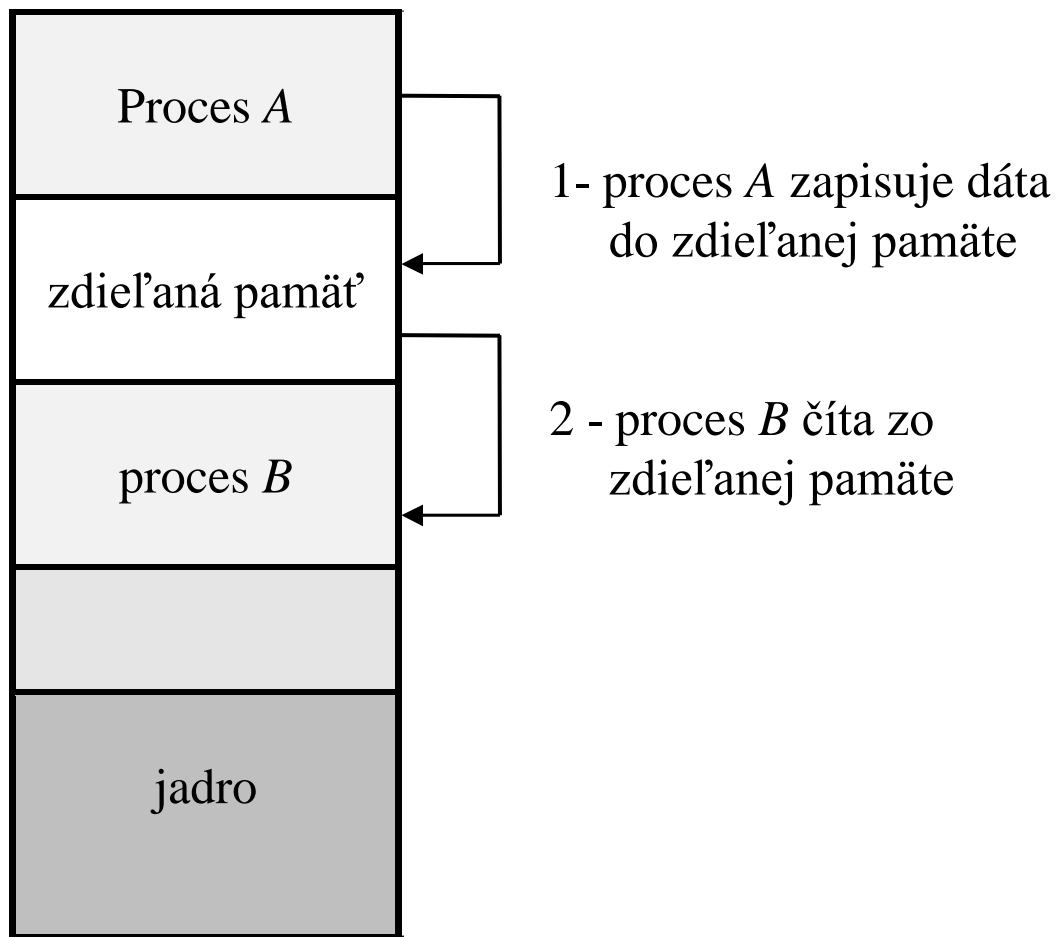
# Zdieľaná pamäť

18

- **Najrýchlejšia komunikácia medzi procesmi**
- Ten istý pamäťový segment je mapovaný do adresných priestorov dvoch alebo viacerých procesov
- Potrebná synchronizácie prístupu pri súbežnom prístupe k zdieľaným dátam.

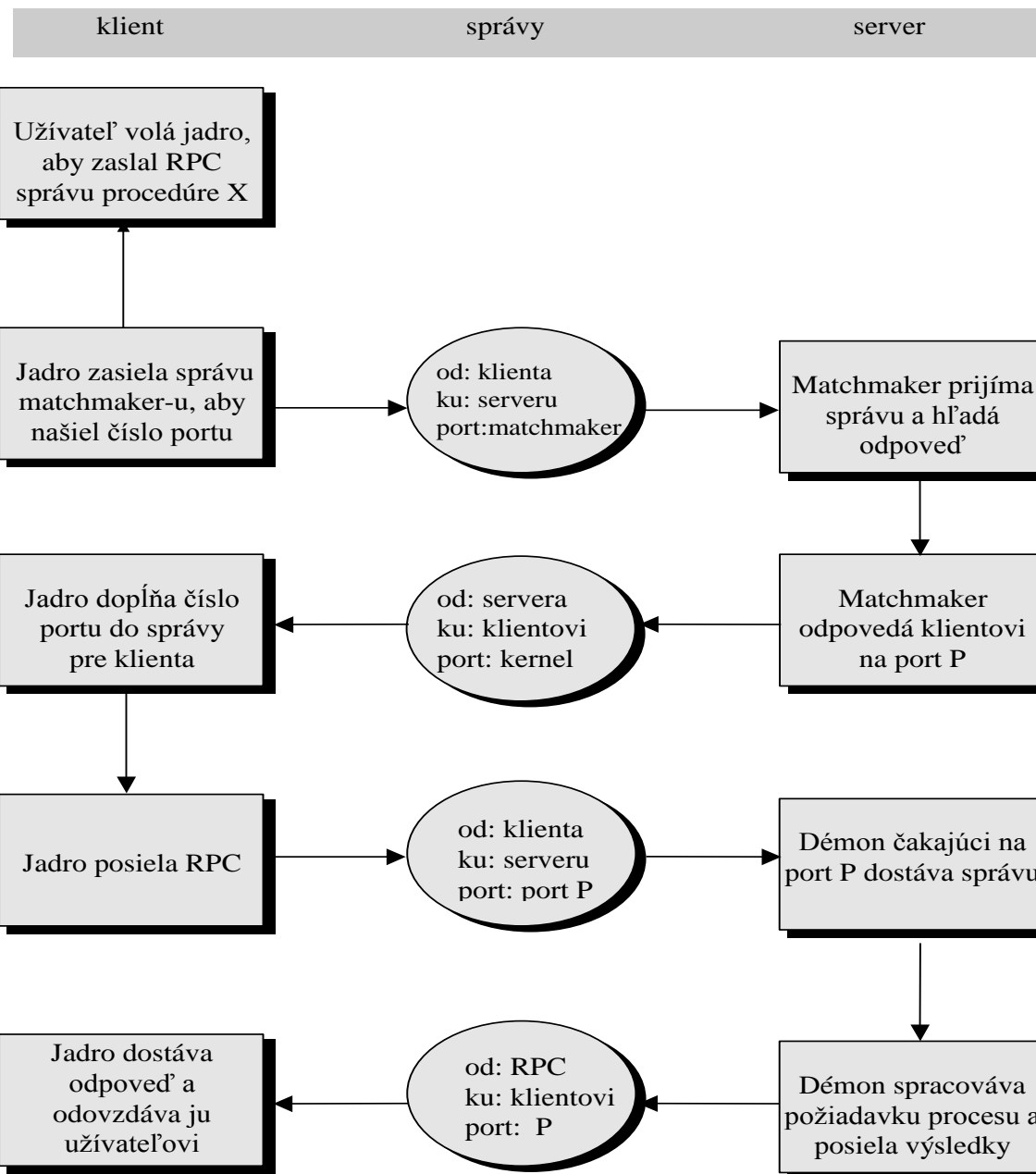
# Zdieľaná pamäť pokr.

19



## □ Volanie vzdialenej procedúry (RPC) – pre distribuované systémy

- Rozšírenie synchrónnej komunikácie procedúry (Remote Procedure Call - RPC).
- mechanizmus, podobný mechanizmu volania lokálnej procedúry
- procesy takejto aplikácie sa vykonávajú na rôznych uzloch siete a komunikujú pomocou zasielania správ.
- pre zabezpečenie komunikácie medzi procesmi - potrebné správu adresovať na konkrétny **port** (id. číslo koncového bodu spojenia), ktorý je pridelený príslušnej procedúre.
- Zistenie portu sa uskutočňuje
  - *staticky* – adresa je pridelená ešte pri kompilácii
  - *dynamicky* - adresa sa zisťuje pred nadviazaním spojenia.

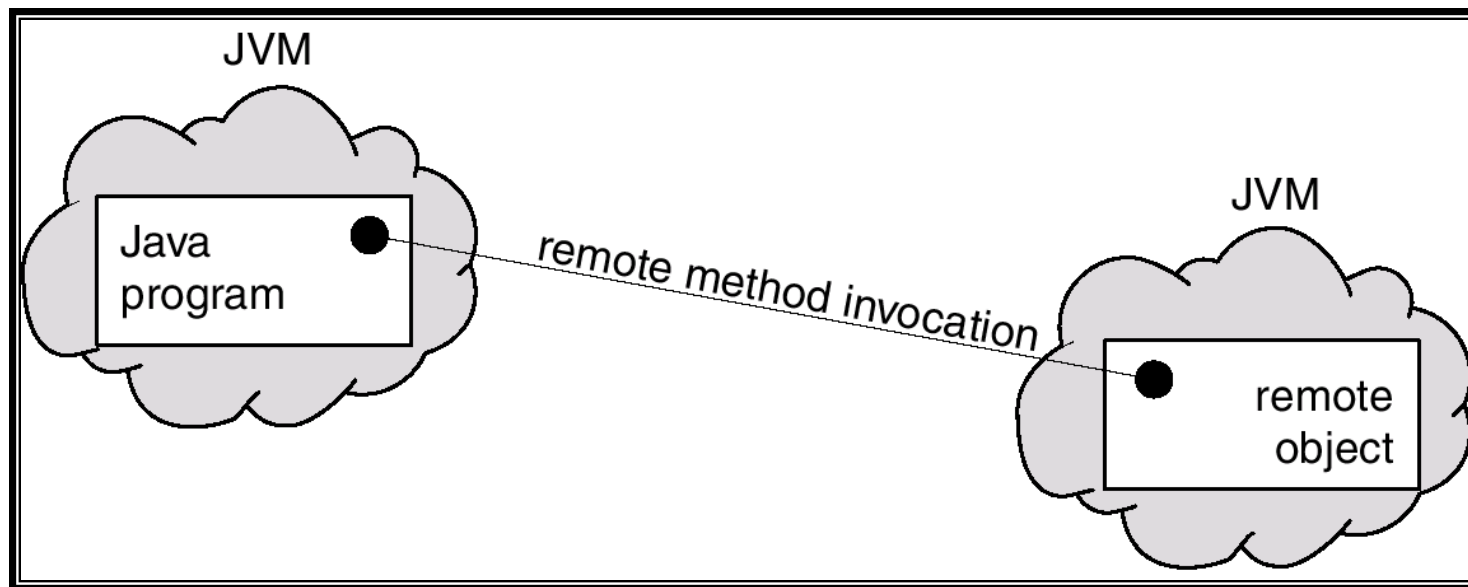


- Ak sa procesy, využívajúce RPC vykonávajú na heterogénnych strojoch - problém, ako si majú vymieňať dáta (rozdielne reprezentácie dát).
- protokol ***XDR (eXternal Data Representation protocol)***,
  - ▣ zabezpečuje zakódovanie jednotlivých dát

# Iné prostriedky komunikácie

23

## □ RMI (Remote Method Invocation) - Java

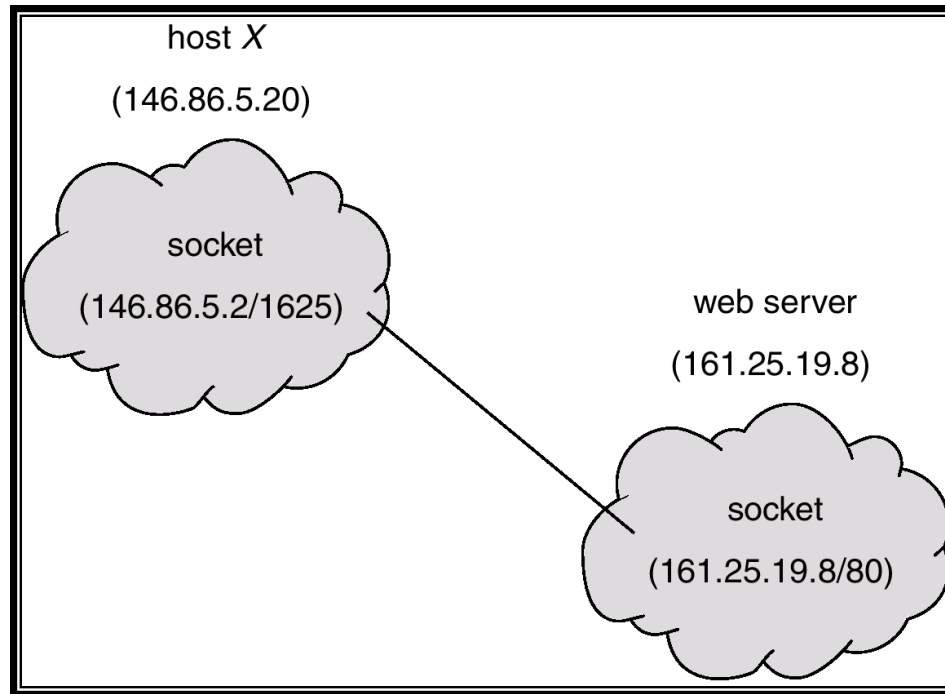


- Rúry – nepomenované (medzi príbuznými procesmi), pomenované
- Signály – informácia o výskyte určitej udalosti

# Iné prostriedky komunikácie

24

- **Schránky (sockets)**– komunikácia v počítačovej sieti



- **MPI – knižnica** pre komunikáciu medzi procesmi distribuovaných systémov