# Programação Concorrente

### Trocas de Mensagens

Prof. Eduardo Alchieri

### Trocas de Mensagens

- Para a comunicação/sincronização em processos que estão em máquinas diferentes (ambientes em rede), os conceitos de semáforos e monitores perdem suas funcionalidades, pois as variáveis de controle estariam em algumas das máquinas e seria impossível realizar bloqueios atômicos
- Assim, para a comunicação entre processos que estão em máquinas diferentes, faz-se necessário a Troca de Mensagens
- Esse método de comunicação interprocessos usa duas primitivas:

```
send(destination, &message); e
receive(source, &message);
```

### Trocas de Mensagens

- O processo que desejar enviar (ou escrever) uma mensagem, chama send, passando o endereço de onde a mensagem está
- O processo que desejar receber (ou ler) uma mensagem executa o receive, indicando uma origem (ou colocando qualquer origem) de onde receberá a mensagem
- Se não houver mensagem disponível, o processo que executou o receive poderá ficar bloqueado até que alguma mensagem chegue. Como alternativa, ele pode retornar imediatamente acompanhado de um código de erro
- Durante a comunicação por troca de mensagens, pode haver perdas das mensagens.
- Para resolver esse problema, o receptor pode combinar de enviar uma mensagem especial de confirmação de recebimento (acknowledgement - ACK)

- Trocas de Mensagens
  - A comunicação entre processos pode ser feita através de endereçamento direto ou indireto
  - No endereçamento direto o processo que deseja enviar ou receber uma mensagem deve endereçar explicitamente o nome do processo receptor ou transmissor



 O endereçamento indireto utiliza uma área compartilhada, na qual as mensagens podem ser colocadas pelo processo transmissor e retiradas pelo receptor

Processo A Processo B

### Trocas de Mensagens

- Independente da forma de endereçamento entre os processos, a comunicação entre eles pode bloquear ou não os processos envolvidos
- Basicamente, há dois tipos de comunicação:
  - Comunicação Síncrona
  - Comunicação Assíncrona
- Na Comunicação Síncrona, quando um processo envia uma mensagem (SEND) ele fica esperando até que o processo receptor leia a mensagem e vice-versa
- Na Comunicação Assíncrona, nem o receptor permanece aguardando o envio de uma mensagem, nem o transmissor o seu recebimento

Problema do produtor e consumidor usando trocas de mensagens

```
#define N 100
                                          /* number of slots in the buffer */
void producer(void)
    int item:
    message m;
                                          /* message buffer */
    while (TRUE) {
         item = produce item();
                                          /* generate something to put in buffer */
         receive(consumer, &m);
                                          /* wait for an empty to arrive */
         build message(&m, item);
                                          /* construct a message to send */
         send(consumer, &m);
                                          /* send item to consumer */
void consumer(void)
    int item, i;
    message m;
    for (i = 0; i < N; i++) send(producer, &m); /* send N empties */
    while (TRUE) {
         receive(producer, &m);
                                          /* get message containing item */
         item = extract item(&m);
                                          /* extract item from message */
         send(producer, &m);
                                          /* send back empty reply */
                                          /* do something with the item */
         consume item(item);
```

### MPI (Message Passing Interface)

 MPI é uma biblioteca de comunicação que permite a programação baseada em troca de mensagens

#### MPI\_Init(&argc , &argv)

Inicializa uma execução em MPI, é responsável por copiar o código do programa em todos os processadores que participam da execução. Nenhuma outra função MPI pode aparecer antes de MPI\_INIT. argc, argv são variáveis utilizadas em C para recebimento de parâmetros.

#### MPI Finalize()

Termina uma execução MPI. Deve ser a última função em um programa MPI.

#### MPI\_Comm\_Size(communicator, &size)

Determina o número de processos em uma execução. *communicator* indica o grupo de comunicação e &size contém, ao término da execução da primitiva, o número de processos no grupo.

### MPI (Message Passing Interface)

#### MPI\_Comm\_Rank(communicator, &pid)

Determina o identificador do processo corrente. *communicator* indica o grupo de comunicação e *&pid* identifica o processo no grupo.

#### MPI\_Send (&buf, count, datatype, dest, tag, comm)

Permite a um processo enviar uma mensagem para um outro. É uma operação não bloqueante. O processo que a realiza continua sua execução. Os parâmetros são:

&buf: endereço do buffer de envio

count: número de elementos a enviar

datatype: tipo dos elementos a serem enviados

dest: identificador do processo destino da mensagem

tag: tipo da mensagem

comm: grupo de comunicação

### MPI (Message Passing Interface)

#### MPI\_Recv (&buf, count, datatype, dest, tag, comm)

Função responsável pelo recebimento de mensagens. É uma operação bloqueante. O processo que a executa fica bloqueado até o recebimento da mensagem. Os parâmetros são:

&buf: endereço do buffer de recebimento

count: número de elementos a enviar

datatype: tipo dos elementos a serem enviados

dest: identificador do processo remetente da mensagem

tag: tipo da mensagem

comm: grupo de comunicação

status: status de operação

- Para compilar
  - mpicc ( sudo apt-get install libopenmpi-dev)
    - mpicc arquivo.c -o executável
- Para executar
  - mpirun (sudo apt-get install openmpi-bin)
    - mpirun -[argumentos] [executável]
    - O argumento np especifica o número de processos: mpirun -np 2 executável

Mostrar exemplo de comunicação usando MPI