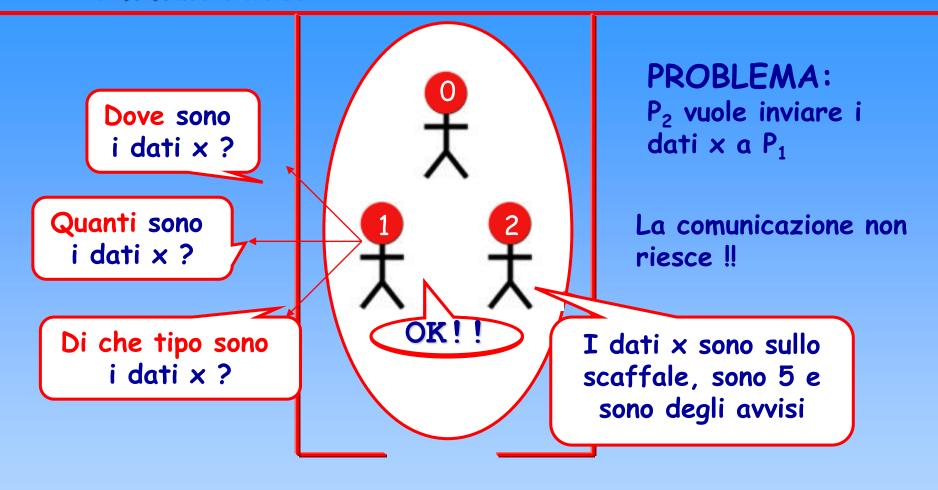
# Message Passing Interface MPI

MPI:

## Comunicazione di un messaggio.

#### Il Communicator MPI:



COMMUNICATOR\_A1

#### Comunicazione Riuscita!

G. Laccetti - Parallel and Distributed Computing - a.a. 2023/24

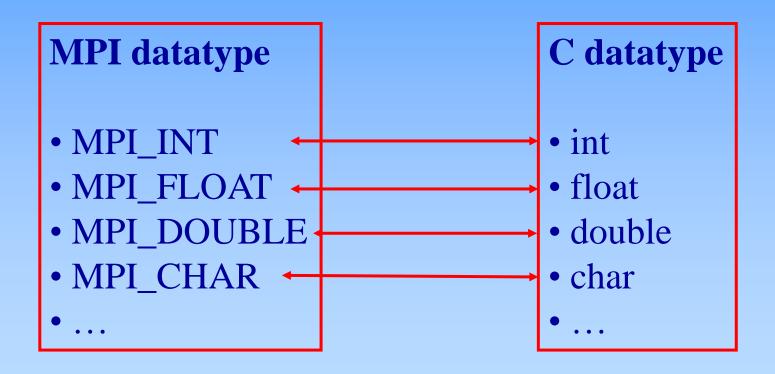
## Caratteristiche di un messaggio



Un datatype di MPI è predefinito e corrisponde univocamente ad un tipo di dato del linguaggio di programmazione utilizzato.

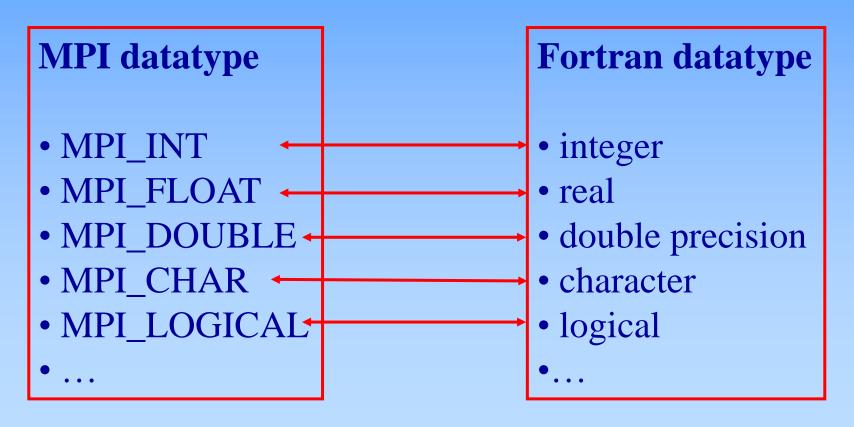
## Esempio 1: linguaggio C

Ogni tipo di dato di MPI corrisponde univocamente ad un tipo di dato del linguaggio C.



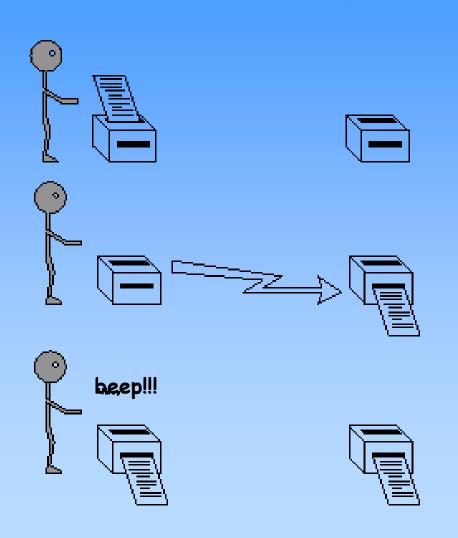
## Esempio 2: linguaggio Fortran

Ogni tipo di dato di MPI corrisponde univocamente ad un tipo di dato del linguaggio Fortran.



## Tipi di comunicazioni (Esempio 1):

#### Trasmissione di un fax



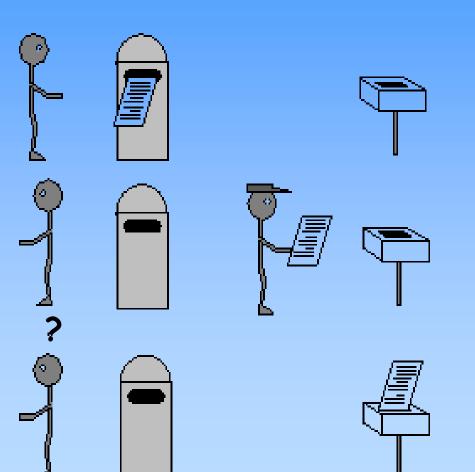
Il fax trasmittente
termina l'operazione
quando il fax ricevente
ha ricevuto
completamente il messaggio.



L'operazione di ricezione del messaggio è stata completata.

#### Tipi di comunicazioni (Esempio 2):

## Spedizione di una lettera tramite servizio postale



Il mittente spedisce la lettera, ma non può sapere se è stata ricevuta.



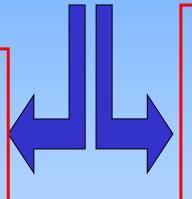
Il mittente non sa se l'operazione di ricezione del messaggio è stata completata.

G. Laccetti - Parallel and Distributed Computing - a.a. 2023/24

#### Tipi di comunicazioni:

La spedizione o la ricezione di un messaggio da parte di un processo può essere bloccante o non bloccante

Se un processo
esegue una
comunicazione
bloccante
si arresta fino a
conclusione
dell'operazione.



Se un processo
esegue una
comunicazione
non bloccante
prosegue senza
preoccuparsi della
conclusione
dell'operazione.

#### Comunicazioni bloccanti in MPI

Funzione bloccante per la spedizione di un messaggio:

MPI\_Send

Funzione bloccante per la ricezione di un messaggio:

MPI\_Recv

## Un semplice programma con 2 processi:

```
#include <stdio.h>
#include "mpi.h"
                                            FUNZIONA SOLO
int main(int argc, char *argv[])
    int menum, nproc;
                                            SE LANCIATO
    int n, tag, num;
                                           CON 2
   MPI Status info;
                                            PROCESSI!!
   MPI Init(&argc, &argv);
   MPI Comm rank (MPI COMM WORLD, &menum);
    if (menum==0)
    { scanf("%d",&n);
     tag=10;
     MPI Send(&n,1,MPI INT,1,tag,MPI COMM WORLD);
    }else { tag=10;
     MPI Recv(&n,1,MPI INT,0,tag,MPI COMM WORLD,&info);
   MPI Get count(&info,MPI INT,&num);
   MPI Finalize();
    return 0;
```

## Un semplice programma con 2 processi:

```
#include <stdio.h>
#include "mpi.h"
int main(int argc, char *argv[])
    int menum, nproc;
    int n, tag, num;
   MPI Status info;
    MPI Init(&argc,&argv);
    MPI Comm rank (MPI COMM WORLD, &menum);
    if (menum==0)
    { scanf("%d",&n);
      tag=10;
      MPI Send(&n,1,MPI INT,1,tag,MPI COMM WORLD);
    }else { tag=10;
      MPI Recv(&n,1,MPI INT,0,tag,MPI COMM WORLD,&info);
    MPI Get count(&info,MPI INT,&num);
    MPI Finalize();
    return 0;
```

## Nel programma ...:

#### MPI\_Send(&n,1,MPI\_INT,1,tag,MPI\_COMM\_WORLD)

- •Con questa routine il processo chiamante  $P_0$  spedisce il parametro  $\mathbf{n}$ , di tipo  $\mathbf{MPI\_INT}$  e di dimensione  $\mathbf{1}$ , al processo  $P_1$
- ·i due processi appartengono entrambi al communicator MPI\_COMM\_WORLD.
- ·Il parametro tag individua univocamente tale spedizione.

## In generale (comunicazione uno ad uno bloccante):

• Il processo che esegue questa routine spedisce i primi count elementi di buffer, di tipo datatype, al processo con identificativo dest.

· L'identificativo tag individua univocamente il messaggio nel contesto comm.

## In dettaglio...

\*buffer indirizzo del dato da spedire

count numero dei dati da spedire

datatype tipo dei dati da spedire

dest identificativo del processo destinatario

comm identificativo del communicator

tag identificativo del messaggio

## Un semplice programma con 2 processi:

```
#include <stdio.h>
#include "mpi.h"
int main(int argc, char *argv[])
    int menum, nproc;
    int n, tag, num;
   MPI Status info;
    MPI Init(&argc,&argv);
    MPI Comm rank(MPI COMM WORLD, &menum);
    if (menum==0)
    { scanf("%d",&n);
      tag=10;
      MPI Send(&n,1,MPI INT,1,tag,MPI COMM WORLD);
    }else { tag=10;
      MPI Recv(&n,1,MPI INT,0,tag,MPI COMM WORLD,&info);
    MPI Get count(&info,MPI INT,&num);
    MPI Finalize();
    return 0;
```

## Nel programma ...:



#### MPI\_Recv(&n,1,MPI\_INT,0,tag,MPI\_COMM\_WORLD,&info)

- •Con questa routine il processo chiamante  $P_1$  riceve il parametro  $\mathbf{n}$ , di tipo  $\mathbf{MPI\_INT}$  e di dimensione  $\mathbf{1}$ , dal processo  $P_0$ ; i due processi appartengono entrambi al communicator  $\mathbf{MPI\_COMM\_WORLD}$ .
- ·Il parametro tag idividua univocamente tale spedizione.
- ·Il parametro info, di tipo MPI\_Status, contiene informazioni sulla ricezione del messaggio.

## In generale (comunicazione uno ad uno bloccante):

- Il processo che esegue questa routine riceve i primi count elementi in buffer, del tipo datatype, dal processo con identificativo source.
- · L'identificativo tag individua univocamente il messaggio in comm.
- status è un tipo predefinito di MPI che racchiude informazioni sulla ricezione del messaggio.

#### In dettaglio...

```
MPI Recv (void *buffer, int count,
          MPI Datatype datatype, int source,
          int tag, MPI Comm comm,
          MPI Status *status);
  *buffer indirizzo del dato in cui ricevere
           numero dei dati da ricevere
  count
```

datatype tipo dei dati da ricevere

source identificativo del processo da cui ricevere

comm identificativo del communicator

tag identificativo del messaggio

G. Laccetti - Parallel and Distributed Computing - a.a. 2023/24

## Un semplice programma con 2 processi:

```
#include <stdio.h>
#include "mpi.h"
int main(int argc, char *argv[])
    int menum, nproc;
    int n, tag, num;
    MPI Status info;
    MPI Init(&argc, &argv);
    MPI Comm rank (MPI COMM WORLD, &menum);
    if (menum==0)
    { scanf("%d",&n);
      tag=10;
      MPI Send(&n,1,MPI INT,1,tag,MPI COMM WORLD);
    }else { tag=10;
      MPI Recv(&n,1,MPI INT,0,tag,MPI COMM WORLD,&info);
      MPI Get count(&info,MPI INT,&num)
    MPI Finalize();
    return 0;
```

## Nel programma ...:



MPI\_Get\_count(&info, MPI\_INT, &num);

·num: numero di elementi ricevuti

 Questa routine permette al processo chiamante di conoscere il numero num di elementi ricevuti, di tipo MPI\_INT, nella spedizione individuata da info.

#### In Generale...:

MPI\_Status in C è un tipo di dato strutturato, composto da tre campi:

- identificativo del processo da cui ricevere
- identificativo del messaggio
- indicatore di errore
- Il processo che esegue questa routine, memorizza nella variabile count il numero di elementi, di tipo datatype, che riceve dal messaggio e dal processo indicati nella variabile status.

#### Comunicazioni non bloccanti in MPI: modalità Immediate

Funzione non bloccante per la spedizione di un messaggio:

MPI\_Isend

Funzione non bloccante per la ricezione di un messaggio:

MPI\_Irecv

## Un semplice programma con 2 processi:

```
#include <stdio.h>
#include "mpi.h"
                                               FUNZIONA SOLO
int main(int argc, char *argv[])
   int menum, nproc, n, tag;
                                               SE LANCIATO
   MPI Request rqst;
                                               CON 2
   MPI Init(&argc, &argv);
   MPI Comm rank (MPI COMM WORLD, &menum);
                                               PROCESSI!!
   if(menum==0)
    { scanf("%d",&n);
     tag=20;
     MPI Isend(&n,1,MPI INT,1,tag,MPI COMM WORLD,&rqst);
    }else {
     taq=20;
     MPI Irecv(&n,1,MPI INT,0,tag,MPI COMM WORLD,&rqst);
   MPI Finalize();
   return 0;
```

## Un semplice programma con 2 processi:

```
#include <stdio.h>
#include "mpi.h"
int main(int argc, char *argv[])
    int menum, nproc, n, tag;
   MPI Request rqst;
   MPI Init(&argc, &argv);
   MPI Comm rank(MPI_COMM_WORLD, &menum);
    if(menum==0)
    { scanf("%d",&n);
      tag=20;
      MPI Isend(&n,1,MPI INT,1,tag,MPI COMM WORLD,&rqst);
    }else {
      tag=20;
      MPI Irecv(&n,1,MPI INT,0,tag,MPI COMM WORLD,&rqst);
   MPI Finalize();
    return 0;
```

#### Nel programma ...:

#### MPI\_Isend(&n,1,MPI\_INT,1,tag,MPI\_COMM\_WORLD,&rqst)

- •Il processo chiamante  $P_0$  spedisce il parametro  $\mathbf{n}$ , di tipo MPI\_INT e di dimensione  $\mathbf{1}$ , al processo  $P_1$ ; i due processi appartengono entrambi al communicator MPI\_COMM\_WORLD.
- ·Il parametro tag idividua univocamente tale spedizione.
- ·Il parametro rqst contiene le informazioni dell'intera spedizione.
- ·Il processo  $P_0$ , appena inviato il parametro n, è **libero** di procedere nelle successive istruzioni.

#### In generale (comunicazione uno ad uno non bloccante):

- Il processo che esegue questa routine spedisce i primi count elementi di buffer, del tipo datatype, al processo con identificativo dest.
- · L'identificativo tag individua univocamente il messaggio in comm.
- L'oggetto request crea un nesso tra la trasmissione e la ricezione del messaggio

## Un semplice programma con 2 processi:

```
#include <stdio.h>
#include "mpi.h"
int main(int argc, char *argv[])
    int menum, nproc, n, tag;
   MPI Request rgst;
   MPI Init(&argc, &argv);
   MPI Comm rank (MPI COMM WORLD, &menum);
    if(menum==0)
    { scanf("%d",&n);
      tag=20;
      MPI Isend(&n,1,MPI INT,1,tag,MPI COMM WORLD,&rqst);
    }else {
      tag=20:
      MPI Irecv(&n,1,MPI INT,0,tag,MPI COMM WORLD,&rqst);
   MPI Finalize();
    return 0;
```

#### Nel programma ...:

#### MPI\_Irecv(&n,1,MPI\_INT,0,tag,MPI\_COMM\_WORLD,&rqst)

- Il processo chiamante  $P_1$  riceve il parametro  $\mathbf{n}$ , di tipo MPI\_INT e di dimensione  $\mathbf{1}$ , dal processo  $P_0$ ; i due processi appartengono entrambi al communicator MPI\_COMM\_WORLD.
- ·Il parametro tag individua univocamente tale ricezione.
- ·Il parametro rqst contiene le informazioni dell'intera spedizione.
- •Il processo  $P_1$ , appena ricevuto il parametro n, è libero di procedere nelle successive istruzioni.

G. Laccetti - Parallel and Distributed Computing - a.a. 2023/24

## Ricezione di un messaggio (comunicazione uno ad uno)

- Il processo che esegue questa routine riceve i primi count elementi in buffer, del tipo datatype, dal processo con identificativo source.
- · L'identificativo tag individua univocamente il messaggio in comm.
- L'oggetto request crea un nesso tra la trasmissione e la ricezione del messaggio.

## In particolare: request

Le operazioni non bloccanti utilizzano l'oggetto **request** di un tipo predefinito di MPI: **MPI\_Request**.



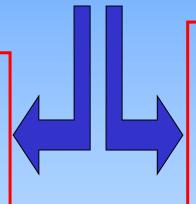
Tale oggetto **collega**l'operazione che inizia la comunicazione in esame
con l'operazione che la termina.

#### Osservazione

L'oggetto **request** ha nelle comunicazioni, un ruolo simile a quello di **status**.

#### status

contiene informazioni sulla *ricezione* del messaggio.



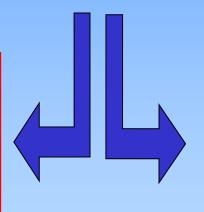
#### request

contiene informazioni
su tutta la fase di
trasmissione o di
ricezione
del messaggio.

#### Osservazione: termine di un'operazione non bloccante

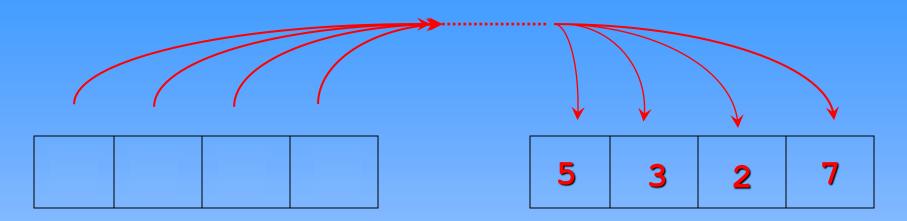
Un'operazione non bloccante è terminata quando:

Nel caso della spedizione, quando il **buffer** è nuovamente riutilizzabile dal programma.



Nel caso della ricezione quando il messaggio è stato interamente ricevuto.

#### Osservazione: termine di un'operazione non bloccante



Vettore x da spedire

Operazione di spedizione non bloccante terminata

Vettore x da ricevere

Operazione di ricezione non bloccante terminata

#### Domanda

Utilizzando una comunicazione non bloccante come si fa a sapere se l'operazione di spedizione o di ricezione è stata terminata

MPI mette a disposizione
delle funzioni per
controllare tutta la fase
di trasmissione di un messaggio
mediante comunicazione
non bloccante.

#### Controllo sullo stato di un'operazione non bloccante...

```
#include <stdio.h>
#include "mpi.h"
int main(int argc, char *argv[])
    int flag,nloc;
    nloc=1;
    if(menum==0)
    { scanf("%d",&n);
      tag=20;
      MPI Isend(&n,1,MPI INT,1,tag,MPI COMM WORLD,&rqst);
    if (menum!=0)
       tag=20;
       MPI Irecv(&n,1,MPI INT,0,tag,MPI COMM WORLD,&rqst);
       MPI Test(&rgst,&flag,&info);
       if(flag==1){
          nloc+=n;}else{
       MPI Wait(&rqst,&info);
       nloc+=n;}
       printf("nloc=%d \n", nloc);
```

## Nel programma ...:



# MPI\_Test(&rqst, &flag, &info);

- Il processo chiamante  $P_1$  verifica se la ricezione di  $\mathbf{n}$ , individuata da  $\mathbf{rqst}$ , è stata completata; in questo caso  $\mathbf{flag}=1$  e procede all'incremento di nloc.
- Altrimenti flag=0.

- Il processo che esegue questa routine testa lo stato della comunicazione non bloccante, identificata da request.
- La funzione MPI\_Test ritorna l'intero flag:

  - flag = 0, l'operazione identificata da request NON è
     terminata;

#### Controllo sullo stato di un'operazione non bloccante...

```
#include <stdio.h>
#include "mpi.h"
int main(int argc, char *argv[])
    int flag, nloc;
    nloc=1;
    if(menum==0)
    { scanf("%d",&n);
      tag=20;
      MPI Isend(&n,1,MPI INT,1,tag,MPI COMM WORLD,&rqst);
    if (menum!=0)
       tag=20;
       MPI Irecv(&n,1,MPI INT,0,tag,MPI COMM WORLD,&rqst);
       MPI Test(&rqst,&flag,&info);
       if(flag==1) {
          nloc+=n;}else{
       MPI Wait(&rqst,&info);
       nloc+=n;}
       printf("nloc=%d \n", nloc);
```

## Nel programma ...:



# MPI\_Wait(&rqst,&info);

• Il processo chiamante  $P_1$  procede nelle istruzioni solo quando la ricezione di  $\bf n$  è stata completata.

#### In generale...:

- Il processo che esegue questa routine controlla lo stato della comunicazione non bloccante, identificata da request, e si arresta solo quando l'operazione in esame si è conclusa.
- ·In status si hanno informazioni sul completamento dell'operazione di Wait.

#### Vantaggi delle operazioni non bloccanti

Le comunicazioni di tipo non bloccante hanno DUE vantaggi:

1) Il processo non è obbligato ad *aspettare* in stato di attesa.

```
if(menum==0)
 { scanf("%d",&n);
   tag=20;
   MPI Isend(&n,1,MPI INT,1,tag,MPI COMM WORLD,&rqst);
 /* Po può procedere nelle operazioni senza dover
    attendere il risultato della spedizione di n
    al processo P<sub>1</sub> */
 if(menum!=0)
```

## Vantaggi delle operazioni non bloccanti

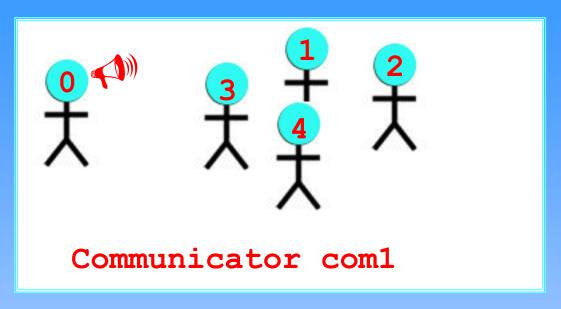
2) Più comunicazioni possono avere luogo contemporaneamente sovrapponendosi almeno in parte tra loro.

```
if(menum==0)
{ ...
    /* P<sub>0</sub> spedisce due elementi a P<sub>1</sub> */
    MPI_Isend(&a,1,MPI_INT,1,0,MPI_COMM_WPRLD,&rqst1);
    MPI_Isend(&b,1,MPI_INT,1,0,MPI_COMM_WORLD,&rqst2);
} elseif(menum==1) {
/* P<sub>1</sub> riceve due elementi da P<sub>0</sub> secondo l'ordine di spedizione*/
    MPI_Irecv(&a,1,MPI_INT,0,0,MPI_COMM_WORLD,&rqst1);
    MPI_Irecv(&b,1,MPI_INT,0,0,MPI_COMM_WORLD,&rqst2);
} ...
```

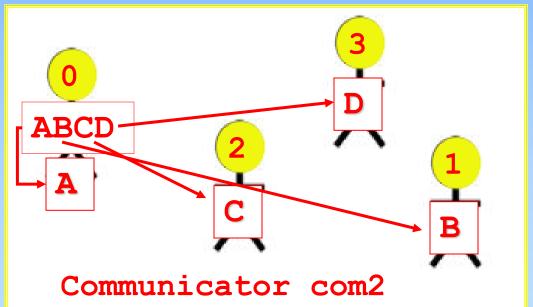
MPI:

# Le operazioni collettive.

#### Esempi di operazioni collettive :



Nel connumicator com1 P<sub>0</sub> comunica con tutti gli altri processi



P<sub>0</sub> distribuisce a tutti i processi di com2 un elemento del proprio vettore

G. Laccetti - Parallel and Distributed Computing - a.a. 2023/24

#### Caratteristiche delle operazioni collettive

Le operazioni collettive sono eseguite da tutti i processi appartenenti ad un communicator.

#### Inoltre...

- •Tutti i processi che eseguono l'operazione collettiva eseguono almeno una comunicazione.
- · L'operazione collettiva può richiedere una sincronizzazione.
- ·Tutte le operazioni collettive sono bloccanti.

## Scopo delle operazioni collettive

#### Le operazioni collettive permettono:

- · La Sincronizzazione dei processi.
- L'esecuzione di operazioni globali (es. ricerca del massimo in un vettore distribuito fra i processi).
- Gestione ottimizzata degli input/output seguendo uno schema ad albero.

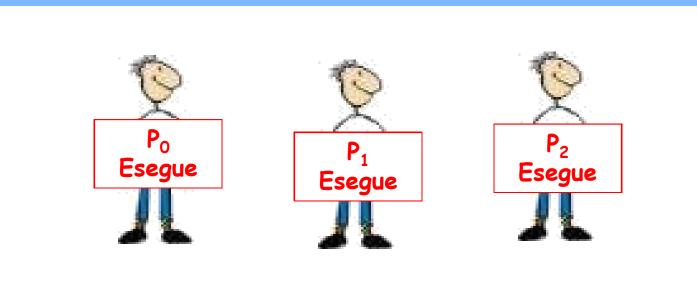
#### Sincronizzazione dei processi ...:

```
#include <stdio.h>
#include "mpi.h"
int main(int argc, char *argv[])
{     ...
     MPI_Init(&argc,&argv);
     ...
     MPI_Barrier(MPI_COMM_WORLD);
     ...
     MPI_Finalize();
}
```

## Nel programma ...:



• Ogni processo dell'ambiente MPI\_COMM\_WORLD può procedere solo quando tutti gli altri avranno richiamato questa routine.



## In generale ...:

```
MPI_Barrier(MPI_Comm comm);
```

· Questa routine fornisce un meccanismo sincronizzante per tutti i processi del communicator comm.

 Ogni processo si ferma fin quando tutti i processi di comm non eseguono MPI\_Barrier.

#### La comunicazione collettiva di un messaggio

La comunicazione di un messaggio può coinvolgere due o più processi.



Per comunicazioni che coinvolgono solo due processi

Per comunicazioni che coinvolgono più processi

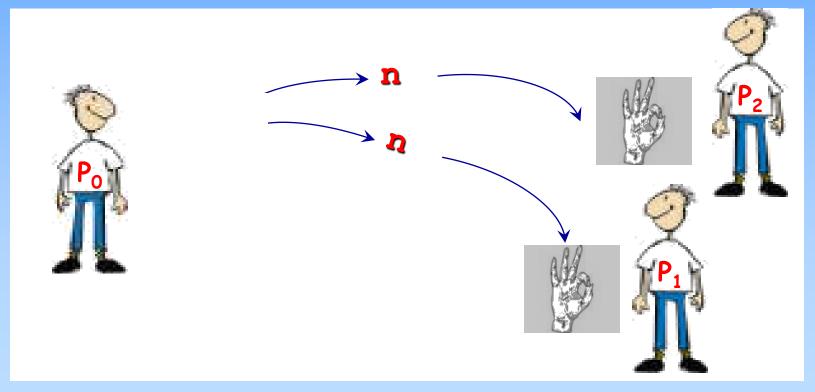
Si considerano
funzioni MPI per
comunicazioni uno a uno

Si considerano funzioni MPI per comunicazioni collettive

```
#include <stdio.h>
#include "mpi.h"
int main(int argc, char *argv[])
    int menum, nproc;
    int n, tag, num;
    MPI Status info;
    MPI Init(&argc, &argv);
    MPI Comm rank(MPI COMM WORLD, &menum);
    if (menum==0)
      scanf("%d",&n);
   MPI Bcast(&n,1,MPI INT,0,MPI COMM WORLD);
    MPI Finalize();
    return 0;
```

# MPI\_Bcast(&n,1,MPI\_INT,0,MPI\_COMM\_WORLD);

• Il processo P<sub>0</sub> spedisce n, di tipo MPI\_INT e di dimensione 1, a tutti i processi dell'ambiente MPI\_COMM\_WORLD.



G. Laccetti - Parallel and Distributed Computing - a.a. 2023/24

- Il processo con identificativo root spedisce a tutti i processi del comunicator comm lo stesso dato memorizzato in \*buffer.
- Count, datatype, comm devono essere uguali per ogni processo di comm.

\*buffer indirizzo del dato da spedire

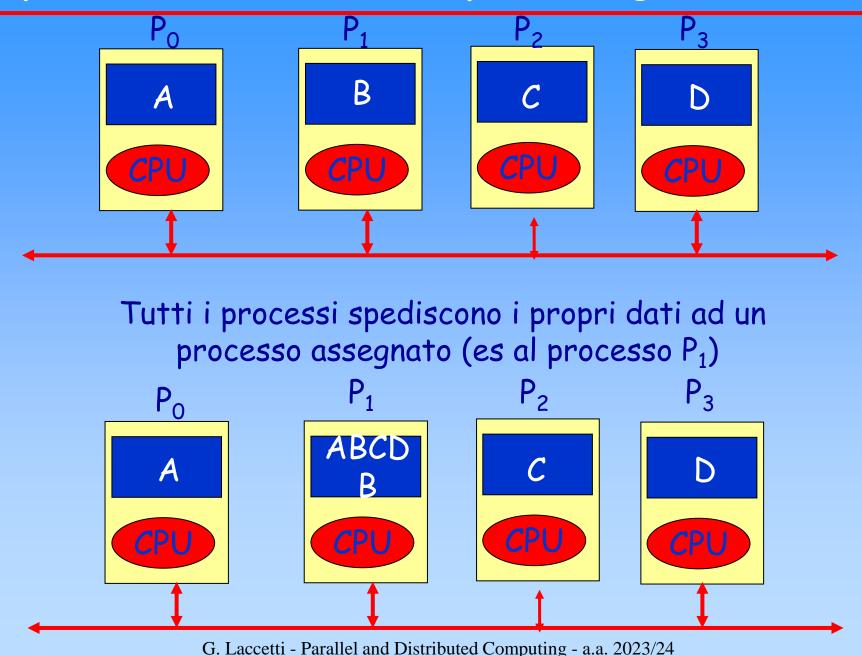
count numero dei dati da spedire

datatype tipo dei dati da spedire

root identificativo del processo che spedisce a tutti

comm identificativo del communicator

## Operazione collettiva di tipo: data gather



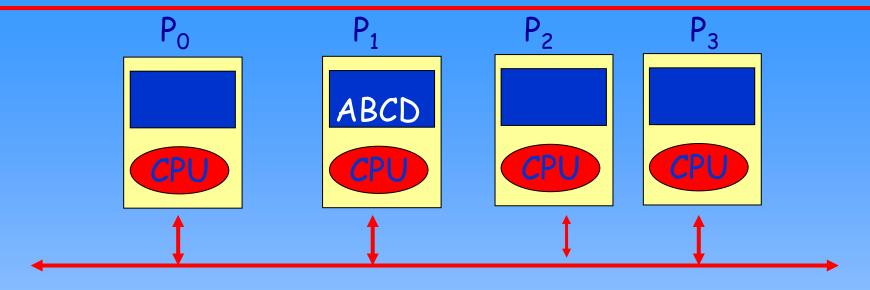
- Ogni processo di comm spedisce il contenuto di
   \*send\_buff al processo con identificativo root
- Il processo con identificativo root concatena i dati ricevuti in recv\_buff, memorizzando prima i dati ricevuti dal processo 0, poi i dati ricevuti dal processo 1, poi quelli ricevuti dal processo 2, etc...

- Gli argomenti recv\_ sono significativi solo per il processo root
- · L'argomento recv\_count è il numero di dati da ricevere da ogni processo, non è il numero totale dei dati da ricevere.

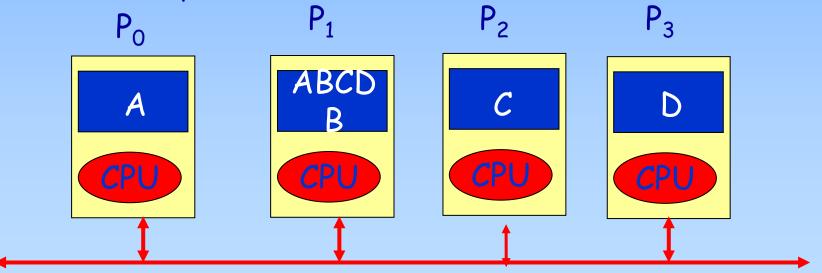
```
MPI Gather (void *send buff, int send count,
             MPI Datatype sendtype,
             void *recv buff,int recv count,
             MPI Datatype recv type,
             int root, MPI Comm comm);
*send buff indirizzo del dato da spedire
send count numero dei dati da spedire
            tipo dei dati da spedire
sendtype
*recv buff indirizzo del dato in cui root riceve
recv count numero dei dati che root riceve
recv type tipo dei dati che root riceve
            identificativo del processo che riceve da tutti
root
            identificativo del communicator
comm
```

G. Laccetti - Parallel and Distributed Computing - a.a. 2023/24

#### Operazione collettiva di tipo: data scatter



Un solo processo distribuisce i propri dati agli altri processi, se stesso compreso.



- Il processo con identificativo root distribuisce i dati contenuti in send\_buff.
- Il contenuto di send\_buff viene suddiviso in nproc segmenti ciascuno di lunghezza send\_count
- Il primo segmento viene affidato al processo con identificativo 0, il secondo al processo con identificativo 1, il terzo al processo con identificativo 2, etc.

#### Lo scatter in MPI: in dettaglio

```
MPI Scatter (void *send buff, int send count,
             MPI Datatype send type,
             void *recv buff, int recv count,
             MPI Datatype recv type,
             int root, MPI Comm comm);
*send buff indirizzo del dato da spedire
send count numero dei dati da spedire
send type tipo dei dati da spedire
*recv buff indirizzo del dato in cui ricevere
recv count numero dei dati da ricevere
recv type tipo dei dati da ricevere
            identificativo del processo che spedisce a tutti
root
            identificativo del communicator
comm
             G. Laccetti - Parallel and Distributed Computing - a.a. 2023/24
```

# FINE LEZIONE