

HPC: PARALELISMO DE MEMORIA DISTRIBUIDA COMUNICACIÓN DE PUNTO A PUNTO

Prof. Marlon Brenes y Prof. Federico Muñoz Escuela de Física, Universidad de Costa Rica

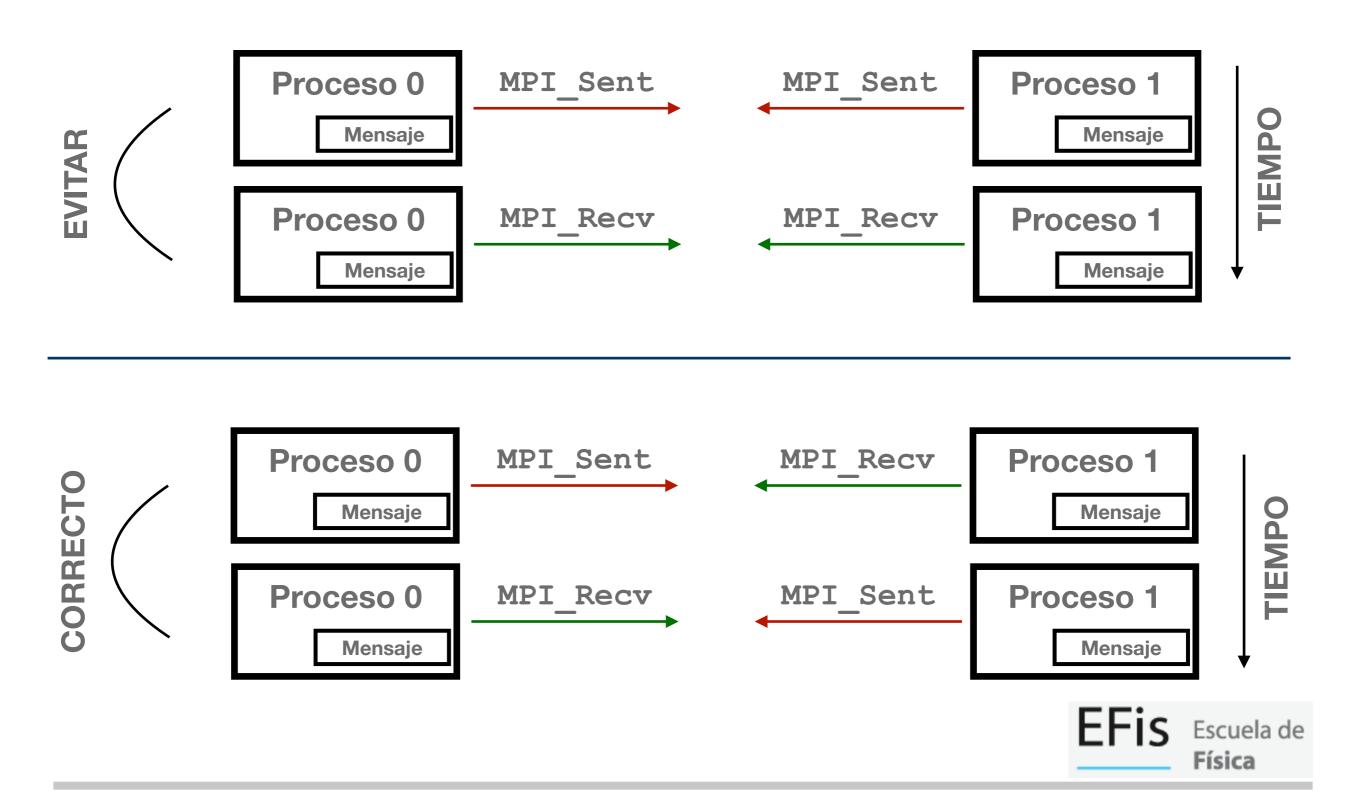


- Otra operación fundamental de MPI son operaciones de envío y recepción de mensajes con bloqueo
 - Estas funciones no devuelven un valor (no finalizan) hasta que el mensaje no ha sido enviado o recibido



- La regla fundamental es la siguiente:
 - Por cada MPI_Sent debe existir un MPI_Recv paralelo en el tiempo
 - Lo que puede suceder si se viola esta regla depende de la implementación de MPI (pueden ocurrir deadlocks)

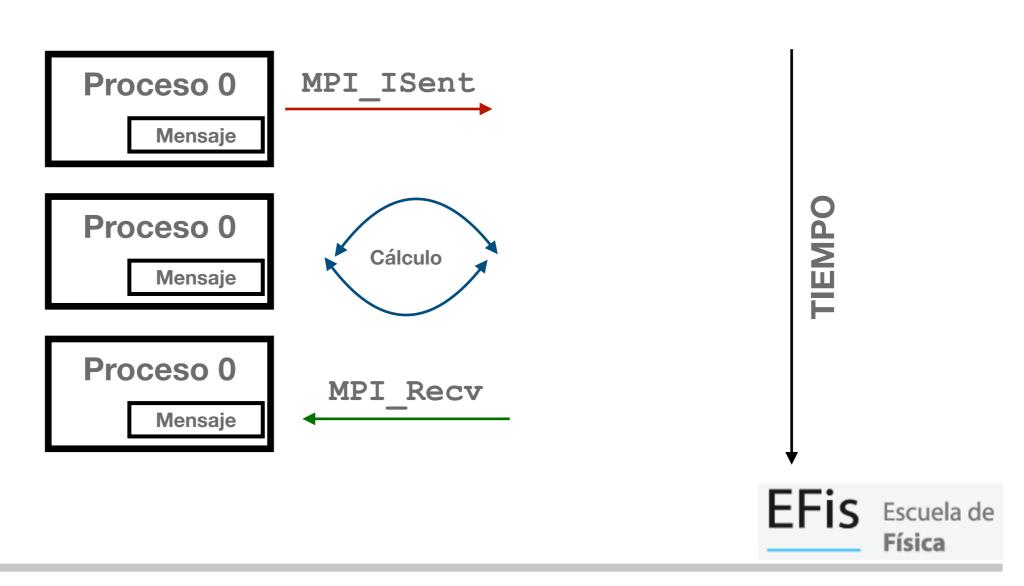




• Ver: order.cpp



- Existen operaciones que no bloquean el llamado al resultado de la operación, es decir, devuelven un valor de retorno inmediatamente
 - Esto implica que al final del llamado puede no ser seguro accesar la región de memoria de envío/recepción
 - Se utiliza para traslapar paso de mensajes con cálculos
 - Estas rutinas pueden ser muy poco seguras

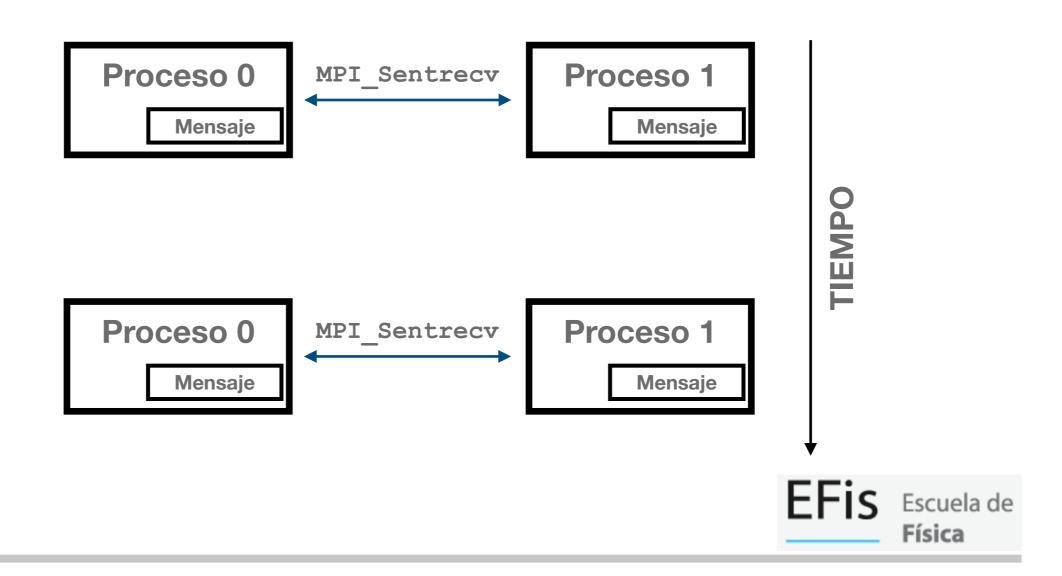


• Ver: nonblocking.cpp



La forma más limpia: MPI Sendrecv

- La mejor forma de realizar comunicaciones de punto a punto es agrupando la operación de envío con la operación de recepción
 - Es menos flexible con respecto al orden de las operaciones
 - Sin embargo, es la forma más segura



Laboratorio

- Encontrar en la API sobre: MPI_Sendrecv
- Implemente el patrón de comunicación de order.cpp utilizando esta función, específico para dos procesos
- Existen dos maneras de realizar esta operación: con flujos de control (identificando el rango y ejecutando la función dependiendo del rango) o definir una variable que depende del rango. En este último caso, basta con un llamado a la función! Intente implementar las dos formas
- Encontrar en la API sobre: MPI_Sendrecv_replace
- Realice la misma tarea utilizando el mismo buffer para el mensaje



Laboratorio

• Ver: sendrecv_naive.cpp, sendrecv.cpp, sendrecv_replace.cpp

