## Sistemas distribuidos — Message Passing Interface Sistemas Operativos Segundo cuatrimestre de 2017

ullet N procesos corriendo en M equipos físicamente separados.

- *N* procesos corriendo en *M* equipos físicamente separados.
- Se acabó la memoria compartida en el caso general.

Podría haberla en ciertos casos particulares, pero eso no cambia la cuestión de fondo.

- *N* procesos corriendo en *M* equipos físicamente separados.
- Se acabó la memoria compartida en el caso general.

Podría haberla en ciertos casos particulares, pero eso no cambia la cuestión de fondo.

• Los procesos sólo pueden intercambiar mensajes.

- *N* procesos corriendo en *M* equipos físicamente separados.
- Se acabó la memoria compartida en el caso general.

Podría haberla en ciertos casos particulares, pero eso no cambia la cuestión de fondo.

- Los procesos sólo pueden intercambiar mensajes.
- ¿De qué hablamos cuando hablamos de mensajes?

• ¿Qué primitivas necesitamos?

- ¿Qué primitivas necesitamos?
- ¿Cómo formalizamos la semántica de cada una?

- ¿Qué primitivas necesitamos?
- ¿Cómo formalizamos la semántica de cada una?
- ¿Cómo representamos los datos en los mensajes?

- ¿Qué primitivas necesitamos?
- ¿Cómo formalizamos la semántica de cada una?
- ¿Cómo representamos los datos en los mensajes?
- ¿Dónde están los mensajes que están "en vuelo"?

- ¿Qué primitivas necesitamos?
- ¿Cómo formalizamos la semántica de cada una?
- ¿Cómo representamos los datos en los mensajes?
- ¿Dónde están los mensajes que están "en vuelo"?
- Enorme diversidad de hardware y software de base.

- ¿Qué primitivas necesitamos?
- ¿Cómo formalizamos la semántica de cada una?
- ¿Cómo representamos los datos en los mensajes?
- ¿Dónde están los mensajes que están "en vuelo"?
- Enorme diversidad de hardware y software de base.
- Necesitamos elegir y adoptar *middleware* apropiado.

- ¿Qué primitivas necesitamos?
- ¿Cómo formalizamos la semántica de cada una?
- ¿Cómo representamos los datos en los mensajes?
- ¿Dónde están los mensajes que están "en vuelo"?
- Enorme diversidad de hardware y software de base.
- Necesitamos elegir y adoptar *middleware* apropiado.
- En la materia usaremos MPI (Message Passing Interface).

# ¿Qué es MPI?

- Es un libro.
- Es un estándar.
- Es una interfase.
- Es una especificación.
- No es una biblioteca.
- No es una implementación.
- No es un compilador especial ni "paralelizador".
- Es una especificación estándar de interfase para creadores, desarrolladores y usuarios de bibliotecas de pasaje de mensajes.



# Implementaciones de MPI

- Open source de propósito general
  - MPICH2
  - OpenMPI
- Open source de propósito específico
  - MVAPICH2 (redes InfiniBand)
- Comerciales y "vendor implementations"
  - HP
  - IBM
  - Microsoft
  - Muchas otras ad-hoc para su hardware particular

Si respetamos a rajatabla el MPI Standard, nuestro código debería funcionar correctamente en cualquier implementación.

### Communicators y ranks

• En MPI, rank es el número que identifica a cada proceso.

- En MPI, rank es el número que identifica a cada proceso.
- Un communicator es una organización lógica que define cuáles procesos pueden comunicarse con cuáles otros.

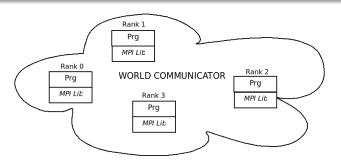
- En MPI, rank es el número que identifica a cada proceso.
- Un communicator es una organización lógica que define cuáles procesos pueden comunicarse con cuáles otros.
- Permite separar los procesos en grupos y/o armar topologías (lógicas) convenientes para el patrón de comunicaciones.

- En MPI, rank es el número que identifica a cada proceso.
- Un communicator es una organización lógica que define cuáles procesos pueden comunicarse con cuáles otros.
- Permite separar los procesos en grupos y/o armar topologías (lógicas) convenientes para el patrón de comunicaciones.
- Casi todas las primitivas reciben uno como parámetro.

- En MPI, rank es el número que identifica a cada proceso.
- Un communicator es una organización lógica que define cuáles procesos pueden comunicarse con cuáles otros.
- Permite separar los procesos en grupos y/o armar topologías (lógicas) convenientes para el patrón de comunicaciones.
- Casi todas las primitivas reciben uno como parámetro.
- lacktriangled El communicator MPI\_COMM\_WORLD ya viene creado "gratis", e incluye a todos los procesos, con ranks que van de 0 a N-1.

- En MPI, rank es el número que identifica a cada proceso.
- Un communicator es una organización lógica que define cuáles procesos pueden comunicarse con cuáles otros.
- Permite separar los procesos en grupos y/o armar topologías (lógicas) convenientes para el patrón de comunicaciones.
- Casi todas las primitivas reciben uno como parámetro.
- lacktriangled El communicator MPI\_COMM\_WORLD ya viene creado "gratis", e incluye a todos los procesos, con ranks que van de 0 a N-1.

- En MPI, rank es el número que identifica a cada proceso.
- Un communicator es una organización lógica que define cuáles procesos pueden comunicarse con cuáles otros.
- Permite separar los procesos en grupos y/o armar topologías (lógicas) convenientes para el patrón de comunicaciones.
- Casi todas las primitivas reciben uno como parámetro.
- El communicator MPI\_COMM\_WORLD ya viene creado "gratis", e incluye a todos los procesos, con ranks que van de 0 a N — 1.



• Básicas (inicialización, finalización, quién-soy, etc).

- Básicas (inicialización, finalización, quién-soy, etc).
  - Init(), Finalize(), ...

- Básicas (inicialización, finalización, quién-soy, etc).
  - Init(), Finalize(), ...
  - Comm\_rank(), Comm\_size(), ...

- Básicas (inicialización, finalización, quién-soy, etc).
  - Init(), Finalize(), ...
  - Comm\_rank(), Comm\_size(), ...

- Básicas (inicialización, finalización, quién-soy, etc).
  - Init(), Finalize(), ...
  - Comm\_rank(), Comm\_size(),...
- Point-to-point communication

- Básicas (inicialización, finalización, quién-soy, etc).
  - Init(), Finalize(), ...
  - Comm\_rank(), Comm\_size(),...
- Point-to-point communication
  - Send(), Recv(), ...

- Básicas (inicialización, finalización, quién-soy, etc).
  - Init(), Finalize(), ...
  - Comm\_rank(), Comm\_size(),...
- Point-to-point communication
  - Send(), Recv(), ...
  - Isend(), Irecv(), ...

- Básicas (inicialización, finalización, quién-soy, etc).
  - Init(), Finalize(), ...
  - Comm\_rank(), Comm\_size(),...
- Point-to-point communication
  - Send(), Recv(), ...
  - Isend(), Irecv(), ...
- Collective communication

- Básicas (inicialización, finalización, quién-soy, etc).
  - Init(), Finalize(), ...
  - Comm\_rank(), Comm\_size(),...
- Point-to-point communication
  - Send(), Recv(), ...
  - Isend(), Irecv(), ...
- Collective communication
  - Barrier(), Bcast(), ...

- Básicas (inicialización, finalización, quién-soy, etc).
  - Init(), Finalize(), ...
  - Comm\_rank(), Comm\_size(), ...
- Point-to-point communication
  - Send(), Recv(), ...
  - Isend(), Irecv(), ...
- Collective communication
  - Barrier(), Bcast(), ...
  - Scatter(), Gather(), ...

- Básicas (inicialización, finalización, quién-soy, etc).
  - Init(), Finalize(), ...
  - Comm\_rank(), Comm\_size(),...
- Point-to-point communication
  - Send(), Recv(), ...
  - Isend(), Irecv(), ...
- Collective communication
  - Barrier(), Bcast(), ...
  - Scatter(), Gather(), ...
- Otras más avanzadas

- Básicas (inicialización, finalización, quién-soy, etc).
  - Init(), Finalize(), ...
  - Comm\_rank(), Comm\_size(),...
- Point-to-point communication
  - Send(), Recv(), ...
  - Isend(), Irecv(), ...
- Collective communication
  - Barrier(), Bcast(), ...
  - Scatter(), Gather(), ...
- Otras más avanzadas
  - Tipos de datos compuestos

- Básicas (inicialización, finalización, quién-soy, etc).
  - Init(), Finalize(), ...
  - Comm\_rank(), Comm\_size(),...
- Point-to-point communication
  - Send(), Recv(), ...
  - Isend(), Irecv(), ...
- Collective communication
  - Barrier(), Bcast(), ...
  - Scatter(), Gather(), ...
- Otras más avanzadas
  - Tipos de datos compuestos
  - RMA (acceso a memoria remota)

- Básicas (inicialización, finalización, quién-soy, etc).
  - Init(), Finalize(), ...
  - Comm\_rank(), Comm\_size(), ...
- Point-to-point communication
  - Send(), Recv(), ...
  - Isend(), Irecv(), ...
- Collective communication
  - Barrier(), Bcast(), ...
  - Scatter(), Gather(), ...
- Otras más avanzadas
  - Tipos de datos compuestos
  - RMA (acceso a memoria remota)
  - Creación dinámica de procesos...

## Cómo compilar un programa que usa MPI

- Usando el script  $\boxed{\text{mpicc}}$  (o  $\boxed{\text{mpic++}}$  para C++).
- No son compiladores especiales, sino simples "wrappers".
- En nuestro caso llamarán a gcc y a g++, respectivamente.
- Se ocupan de agregar todas las opciones de línea de comando necesarias para linkear con las bibliotecas adecuadas, etc.

# Cómo ejecutar un programa que usa MPI

- Usando el programa mpiexec.
- Ejemplo: mpiexec -np 8 ./holamundo\_distribuido
- Con -np (o simplemente -n) se ajusta la cantidad de procesos.
- Por defecto se corre todo en localhost.
- Hay opciones para indicar en qué hosts ejecutar, cuántos procesos ejecutar en cada host, etc.

# Bloqueante vs. no bloqueante en SDs

- ¿Qué significa exactamente "bloqueante"?
- ¿Qué significa exactamente "no bloqueante"?
- En sistemas distribuidos estas nociones se complican.
- ¿Por qué se complican?

# Bloqueante vs. no bloqueante en SDs

- ¿Qué significa exactamente "bloqueante"?
- ¿Qué significa exactamente "no bloqueante"?
- En sistemas distribuidos estas nociones se complican.
- ¿Por qué se complican?
- ¿Qué sucede entre un send "acá" y un receive "allá"? ¿Por dónde pasa el mensaje?

#### Ejemplos:

- MPI\_Send: No devuelve hasta que se pueda usar el buffer de envío. Puede bloquear o no.
- MPI\_Bsend: Puede hacer buffers, devuelve inmediatamente y se puede usar el mismo buffer. Usar sólo si es estrictamente necesario.
- MPI\_Ssend: No devolverá hasta no tener seguridad de recepción.
- MPI\_Isend: No bloqueante, pero no necesariamente asincrónico. No se puede reusar el buffer hasta no tener seguridad de que el mensaje haya sido recibido.