### Taller de IPC

Sistemas Operativos 1er Cuatrimestre de 2019



#### Menú del Día

- Primera parte (17 a 19): Comunicación vía pipes.
- ▶ Segunda parte (19 a 21): Comunicación vía sockets.

# Comunicación vía pipes

Recordemos, pipes, escritos como "|".

Por ejemplo, qué sucede si escribimos en bash:

```
echo "sistemas es lo más" | wc -c
```

- 1. Se llama a echo, un programa que escribe su parámetro por stdout.
- 2. Se llama a wc -c, un programa que cuenta cuántos caracteres entran por **stdin**.
- 3. Se conecta el **stdout** de echo con el **stdin** de wc -c.

¿Cuál es el resultado?

20.

# Comunicación vía pipes

Un pipe es un archivo **temporal** y **anónimo** <sup>1</sup> que se aloja en memoria y actúa como un **buffer** para leer y escribir de manera **secuencial**.

Se crea mediante la syscall:

```
int pipe(int pipefd[2]);
```

Luego de ejecutar pipe, tenemos:

- ► En pipefd[0] un file descriptor que apunta al extremo del pipe en el cual se lee.
- ► En pipefd[1] otro file descriptor que apunta al extremo del pipe en el cual se escribe.

 $<sup>^1\</sup>mathrm{Si}$  bien el uso más frecuente son los pipes anónimos, ver mkfifo para pipes con nombre

# Comunicación vía pipes

Para leer de un file descriptor usamos:

```
ssize_t read(int fd, void *buf, size_t count);
```

- fd file descriptor.
- buf puntero al buffer donde almacenar lo leído.
- count cantidad máxima de bytes a leer.

Se retorna la cantidad de bytes leídos, −1 en caso de error.

read es bloqueante, aunque pueden configurarse ciertos flags para que no lo sea. Ver man 2 fcntl

# Demo código

# Más allá de pipes

Un proceso no puede acceder a un pipe anónimo preexistente. Es decir, sólo puede utilizar los pipe que haya creado mediante la llamada a la syscall pipe.

#### ¿Cómo lo utilizo entonces para comunicar dos procesos?

Los **pipes** requieren que los procesos que se comunican tengan un ancestro en común que cree el pipe.

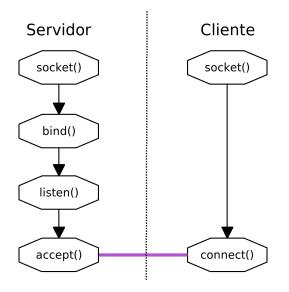
# ¿Qué pasa si los procesos no se conocen entre sí?

#### Sockets

- Un socket es el extremo de una conexión y tiene asociado un nombre.
- Dos procesos que se quieren comunicar entre sí se ponen de acuerdo en dicho nombre.

- Los sockets pueden trabajar en distintos dominios.
- ► En el dominio UNIX las direcciones son un nombre de archivo y sirven para comunicar dos procesos en una misma máquina.
- En el dominio IP las direcciones son una dirección IP y un puerto, y sirven para comunicar dos procesos en una misma red.

### TCP: Estableciendo comunicación con sockets



#### Estableciendo sockets: Servidor

- int socket(int domain, int type, int protocol);
   Crear un nuevo socket.
- int bind(int fd, sockaddr\* a, socklen\_t len);
   Asigna una dirección (nombre o IP y puerto) al socket.
- int listen(int fd, int backlog);
   Se asigna una cola y se utiliza el socket para recibir conexiones entrantes.
- 4. int accept(int fd, sockaddr\* a, socklen\_t\* len); Espera la próxima conexión de un cliente en el socket (y crea un nuevo socket para atenderla).

#### Estableciendo sockets: Cliente

- int socket(int domain, int type, int protocol);
   Crear un nuevo socket.
- int connect(int fd, sockaddr\* a, socklen\_t\* len);
   Conectarse a un socket remoto que debe estar escuchando.

## Comunicación vía sockets: Mensajes

Una vez que un cliente solicita conexión y esta es aceptada por el servidor puede comenzar el intercambio de mensajes con:

```
ssize_t send(int s, void *buf, size_t len, int flags);
ssize_t recv(int s, void *buf, size_t len, int flags);
```

# ¿Preguntas?

# ¿Cómo hacemos si un servidor

se quiere comunicar con dos clientes a la vez?

## Comunicación vía sockets: ¿Bloqueante?

Si usamos llamadas bloqueantes podemos esperar indefinidamente por el primer cliente mientras el segundo tiene mucho que enviarnos y nunca se lo pedimos.

Soluciones (ver ejemplos avanzados):

- 1. Llamadas no bloqueantes y espera activa.
- 2. Usar las llamadas al sistema pselect(2) o pol1(2).
- 3. Utilizar un proceso (o thread) para atender cada cliente. (No la veremos en esta clase.)

# ¿Preguntas?