

PIPES

1. Tundamentos teóricos: ¿Qué es un Pipe y por qué es importante?

¿Qué es un Pipe?

Un **pipe** (o **tubería**) es un mecanismo de comunicación **interprocesos (IPC)** que permite que un proceso envíe datos a otro. Funciona como una **conexión unidireccional**: lo que un proceso escribe en un extremo del pipe, el otro proceso lo puede leer desde el otro extremo.

Imagina una manguera: un proceso vierte datos por un extremo (escritor) y otro proceso recoge esos datos por el otro (lector).

¿Por qué son importantes?

- Permiten la comunicación y sincronización entre procesos sin usar archivos o recursos externos.
- Son una forma sencilla de **encadenar procesos** (como en un shell de Linux con Is | grep).
- Son muy eficientes para transmitir datos en memoria.

Características clave:

Característica	Descripción
Unidireccional	Un pipe clásico permite comunicación en una sola dirección.
Sincronización implícita	El proceso lector se bloquea si no hay datos, y el escritor si el buffer está lleno.
Comunicación entre parientes	En la mayoría de los casos, los procesos deben tener una relación (por ejemplo, padre e hijo).
Buffer limitado	El SO asigna un buffer (por ejemplo, 4KB) para almacenar los datos temporalmente.

2. Implementación interna y ciclo de vida de un pipe

¿Cómo implementa un sistema operativo un pipe?

Cuando creás un pipe, el sistema operativo:

- 1. Reserva un buffer en memoria: suele ser un área circular (buffer FIFO).
- 2. Asigna dos descriptores de archivo:
 - Uno para **lectura** (por ejemplo, pipefd[0])
 - Uno para escritura (pipefd[1])
- 3. Los descriptores son **heredables** por los procesos hijos (en UNIX, cuando usás fork()).

★ En Linux, los pipes están representados como archivos especiales en el sistema de archivos virtual /proc, aunque no son archivos reales en disco.

Ciclo de vida de un pipe

Vamos a verlo en etapas:

Etapa	Descripción
Creación	Usás pipe() (en C) o os.pipe() (en Python) para obtener los descriptores.
Fork de proceso hijo	Ambos procesos (padre e hijo) comparten los descriptores del pipe.

Comunicación	Uno escribe con write() / os.write() , el otro lee con read() / os.read() .
Cierre	Cada proceso cierra el extremo que no usa (lectura o escritura).
Finalización	El SO libera el buffer y los descriptores al finalizar ambos procesos.

Importancia de cerrar los extremos que no se usan

Si no se cierran correctamente los extremos **no utilizados**:

- El proceso lector puede quedar bloqueado indefinidamente esperando datos que nunca llegarán.
- El proceso escritor puede no recibir la señal EOF si el lector sigue con el descriptor abierto.

3. / Implementación de pipes en Python

Herramienta clave: os.pipe()

Python te permite crear pipes usando la función os.pipe(). Esta función devuelve una **tupla con dos descriptores de archivo**:

```
read_fd, write_fd = os.pipe()
```

Luego podés usar:

- os.write(write_fd, b"mensaje") para escribir en el pipe
- os.read(read_fd, tamaño) para leer del pipe

```
Ejemplo básico: comunicación entre procesos con os.pipe() y os.fork()

import os

def main():
  # Crear el pipe
  read_fd, write_fd = os.pipe()

# Crear proceso hijo
  pid = os.fork()
```

```
if pid == 0:
    # Proceso hijo
    os.close(write_fd) # No escribe, solo lee
    mensaje = os.read(read_fd, 1024)
    print(f"Hijo recibió: {mensaje.decode()}")
    os.close(read_fd)
  else:
    # Proceso padre
    os.close(read_fd) # No lee, solo escribe
    os.write(write_fd, b"Hola desde el padre!")
    os.close(write_fd)
    os.wait() # Esperar que termine el hijo
if __name__ == "__main__":
  main()
```

Explicación paso a paso

- 1. Se crea el pipe (os.pipe()).
- 2. Se hace un fork(), dividiendo el proceso en padre e hijo.
- 3. El hijo cierra el extremo de escritura y lee el mensaje.
- 4. El **padre** cierra el extremo de lectura y escribe el mensaje.
- 5. Ambos procesos cierran los extremos luego de usarlos.



📌 ¿Qué es la señal EOF?

EOF significa End Of File (Fin de archivo).

Pero más que una "señal" del sistema operativo, es una condición que indica que no hay más datos por leer.

🧠 En resumen:

- EOF = "Ya no hay más datos, y nadie más va a escribir."
- En Python, se detecta porque os.read() devuelve b".
- No es una señal tipo SIGPIPE O SIGTERM, sino una condición del flujo de entrada.

4. Fiemplos prácticos de comunicación unidireccional entre procesos

Ya hicimos un ejemplo básico. Ahora vamos a:

- Profundizar en variantes del mismo patrón (más datos, sincronización, múltiples escrituras).
- Ver cómo funciona con el módulo multiprocessing (más Pythonic y multiplataforma).

Opción 1: Comunicación con más datos

Vamos a enviar un mensaje largo para ver cómo funciona el buffer del pipe:

```
import os
def main():
  read_fd, write_fd = os.pipe()
  pid = os.fork()
  if pid == 0:
    # Hijo
    os.close(write_fd)
     mensaje = os.read(read_fd, 2048)
     print("Hijo recibió:", mensaje.decode())
     os.close(read_fd)
  else:
    # Padre
    os.close(read_fd)
    texto = "Hola desde el padre. " * 100 # Mensaje largo
     os.write(write_fd, texto.encode())
     os.close(write_fd)
```

```
os.wait()

if __name__ == "__main__":

main()
```

Este ejemplo muestra cómo se transmite un mensaje largo en el pipe. Si el buffer del pipe se llena, el escritor se bloquea **hasta que el lector libere espacio**.

Opción 2: Usar multiprocessing para crear procesos

Esto es más cómodo que os.fork() y más portable (funciona en Windows también):

```
from multiprocessing import Process, Pipe

def hijo_func(conn):
    mensaje = conn.recv()
    print("Hijo recibió:", mensaje)
    conn.close()

if __name__ == "__main__":
    padre_conn, hijo_conn = Pipe()

hijo = Process(target=hijo_func, args=(hijo_conn,))
    hijo.start()

padre_conn.send("Hola desde el padre con multiprocessing!")
    padre_conn.close()
    hijo.join()
```

Q Diferencias clave:

os.pipe()	multiprocessing.Pipe()
Usa descriptores de archivo	Usa objetos Connection
Necesita manejar fork()	Usa Process
Más bajo nivel (cercano al SO)	Más alto nivel, más legible
No funciona igual en Windows	Sí funciona en Windows y Linux

5. Estrategias para prevenir problemas comunes

Cuando trabajamos con comunicación entre procesos, pueden surgir varios problemas si no tenemos cuidado. Aquí te menciono algunos de los más comunes y cómo evitarlos:

1. Deadlocks (Bloqueos mutuos)

- Qué es: Ocurre cuando dos procesos se bloquean esperando que el otro libere un recurso.
- **Prevención:** Asegúrate de que los procesos no esperen mutuamente. Si necesitan varios recursos (como pipes), adquiere siempre los recursos en el mismo orden para evitar ciclos de espera.

2. Condiciones de carrera (Race conditions)

- Qué es: Ocurre cuando varios procesos acceden al mismo recurso compartido al mismo tiempo y el orden de ejecución afecta el resultado.
- Prevención: Usa bloqueos (locks) o semaforos para controlar el acceso a recursos compartidos y asegura un orden consistente de lectura/escritura en los pipes.

3. Fugas de memoria y recursos

- **Qué es:** Se produce cuando no se gestionan adecuadamente los pipes o los procesos, lo que puede llevar a un consumo innecesario de memoria.
- **Prevención:** Cierra correctamente los pipes y procesos con .close() y .join() para evitar fugas de recursos.

4. Problemas de sincronización

- **Qué es:** Ocurre cuando los procesos intentan leer o escribir en los pipes sin la sincronización adecuada, causando errores o bloqueos.
- **Prevención:** Usa señales o variables compartidas para sincronizar el orden de las operaciones y evitar que un proceso lea antes de que el otro escriba.