

# Esercitazione 5

## **Gruppo AK**

Comunicazione tra  
processi Unix: pipe

---

# System Call relative alle pipe

<b>pipe</b>	<ul style="list-style-type: none"><li>• <b>int pipe (int fd[])</b> crea una pipe e assegna i 2 file descriptor relativi agli estremi di lettura/scrittura ai primi due elementi dell'array fd.</li><li>• Restituisce 0 in caso di creazione con successo, -1 in caso di errore</li></ul>
<b>close</b>	<ul style="list-style-type: none"><li>• Stessa system call usata per chiudere file descriptor di file regolari</li><li>• Nel caso di pipe, usata da un processo per chiudere l'estremità della pipe che non usa.</li></ul>

# Primitive di comunicazione

<b>read</b>	<ul style="list-style-type: none"><li>• Stessa system call usata per leggere file regolari, ma può essere <b>bloccante</b>:</li></ul> <p>Se la pipe è vuota: il processo chiamante attende fino a quando non ci sono dati disponibili.</p>
<b>write</b>	<ul style="list-style-type: none"><li>• Stessa system call usata per scrivere su file regolari, ma può essere <b>bloccante</b>:</li></ul> <p>Se la pipe è piena: il processo chiamante attende fino a quando non c'è spazio sufficiente per scrivere il messaggio.</p>
<b>dup</b>	<p>fd1=dup(fd) crea una copia dell'elemento della tabella dei file aperti di indice fd.</p> <ul style="list-style-type: none"><li>• La copia viene messa nella prima posizione libera (in ordine crescente di indice) della tabella dei file aperti.</li><li>• Assegna a fd1 l'indice della nuova copia, -1 in caso di errore</li></ul>

# Esercizio 1 (1/3)

Si realizzi un programma di sistema in C che effettua un'analisi a campione dei caratteri contenuti in due file di testo

Il programma deve prevedere la seguente sintassi di invocazione:

**./analisi Fa Fb**

- **Fa** ed **Fb** sono nomi assoluti di file **di testo** esistenti nel file system

Si assuma che **Fa** ed **Fb**:

- non contengano nessun '**\n**'
- abbiano la stessa lunghezza

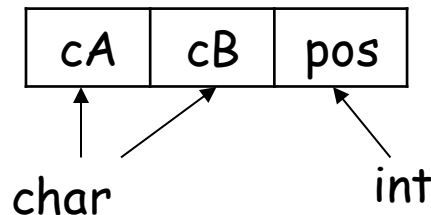
# Esercizio 1 (2/3)

Il processo P0 deve generare un unico figlio P1.

Poi P0 legge randomicamente e confronta i due file **Fa** ed **Fb** dall'inizio alla fine, ovvero esegue continuamente i seguenti step:

- $r$  genera un numero  $r$  tra 0 e 4.
- $r$  sposta i due I/O pointer avanti di  $r$  posizioni
- $r$  legge il carattere corrispondente da **Fa** e da **Fb**
- $r$  confronta i due caratteri letti

Per ogni differenza riscontrata, P0 deve **inviare a P1** due caratteri (diversi) letti e la loro posizione



# Esercizio 1 (3/3)

Il processo P1 deve leggere le triplette  $\langle \mathbf{cA}, \mathbf{cB}, \mathbf{pos} \rangle$  inviategli da P0 e per ognuna deve stampare a video un messaggio del tipo:

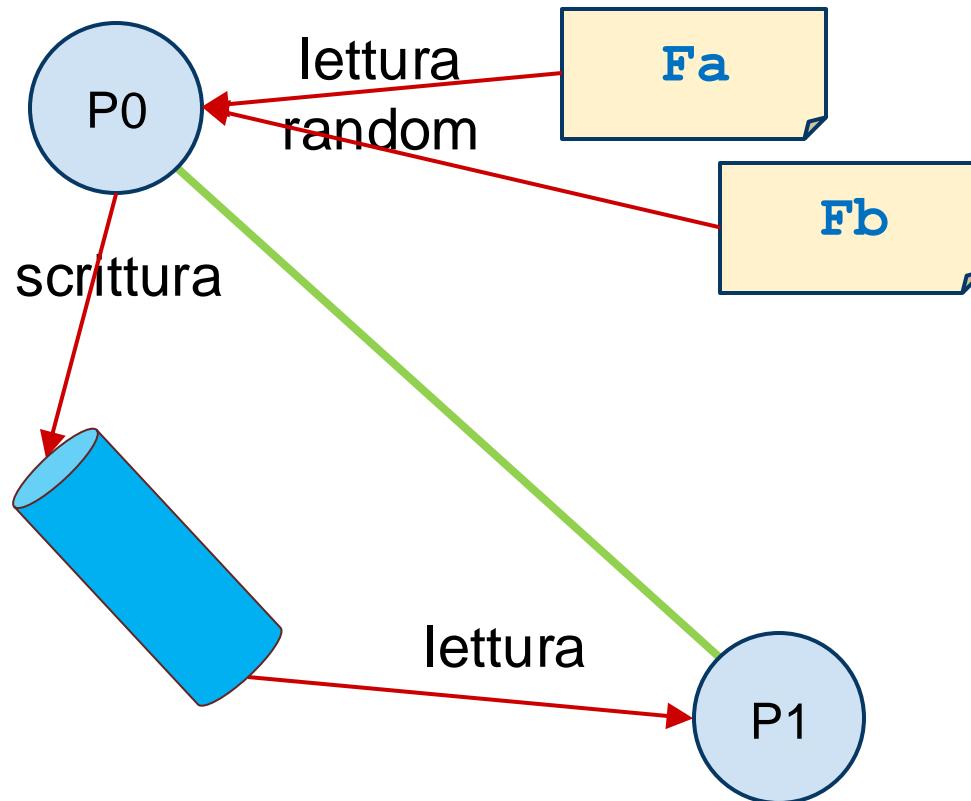
*«P1: Trovata una differenza in posizione  $\mathbf{pos} :: \mathbf{cA}=\mathbf{cA} \ \mathbf{cB}=\mathbf{cB}$ »*

Una volta lette tutte le triplette, il processo P1 deve stampare a video il messaggio

*«P1: Lettura da pipe terminata»*

---

# Modello di soluzione



*<<P1: Trovata una differenza in posizione **pos** ::  $cA=cA$   $cB=cB$ >>*

*...  
<<P1: Lettura da pipe terminata>>*

---

# Esercizio 1 – Riflessioni(1/2)

P0 deve inviare a P1 i caratteri (diversi) e le loro posizioni

➔ Quale strumento?

Tale «invio» è realizzabile in due modi (entrambi validi):

- scrittura/lettura di due char e poi di un int
- scrittura/lettura di una struttura:

```
typedef struct{  
    char cA; //carattere letto da Fa  
    char cB; //carattere letto da Fb  
    int pos; //posizione  
}elemento;
```

---



# Esercizio 1 – Riflessioni(2/2)

Una volta lette tutte le triplette, il processo P1 deve stampare a video il messaggio «*P1: Lettura da pipe terminata*»

➔ Come può P1 sapere quando sono finite le triplette?

RICORDARE la differenza tra read-write su file e read-write su pipe:

- **read e write su pipe sono bloccanti** (se la pipe è rispet. vuota o piena)
- In particolare la read si sblocca:
  - r Quando c'è qualcosa da leggere
  - r Quando risultano chiusi tutti i fd relativi ai lati di scrittura della pipe (read ritorna 0)

➔ Pertanto, è importante NON LASCIARE MAI APERTE  
ESTREMITA' INUTILIZZATE DELLE PIPE!

# Pipe – Riflessioni generali

Le pipe sono uno strumento di **comunicazione** tra processi

- Consentono a processi in gerarchia di scambiarsi dati

Le pipe possono anche essere uno strumento di **sincronizzazione** tra processi.

**Quando conviene usare pipe e quando segnali?**

- Se devo comunicare dei dati tra processi, sono più comode le pipe,
  - ma se un processo deve fare delle operazioni intanto che aspetta di ricevere qualcosa da un altro, devo ricorrere ai segnali!
-

# Esercizio 2 (1/3)

Si realizzi una variante dell'esercizio 1 in cui:

Per ogni differenza riscontrata, P0 deve stampare sullo stdout e inviare a P1 una riga (terminata da '\n') con il seguente messaggio:

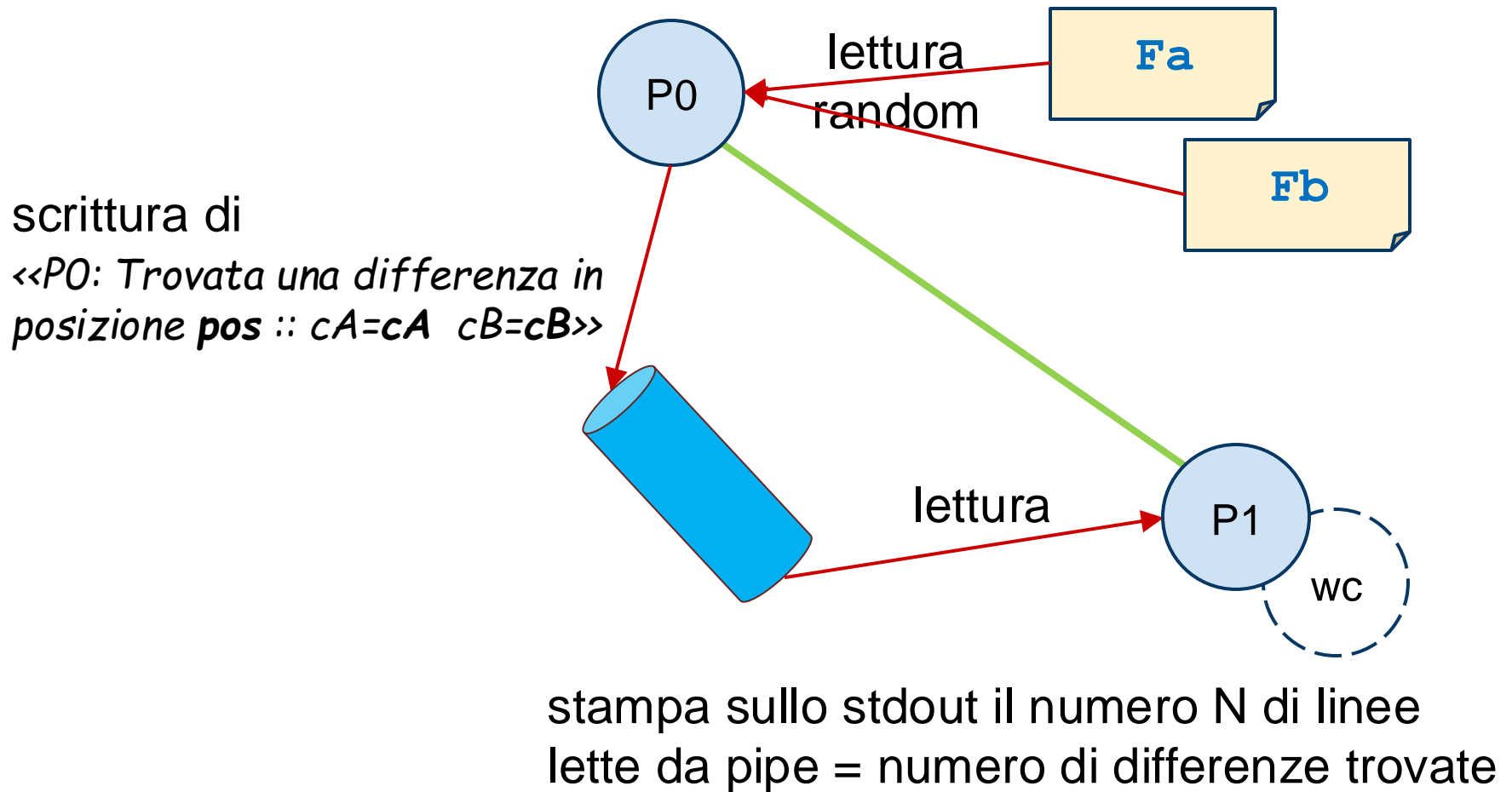
*«P0: Trovata una differenza in posizione **pos** :: cA=**cA** cB=**cB**»*

P1 deve **contare** le differenze trovate utilizzando il comando di shell **wc**

RICORDARE: wc è un comando di shell che permette di contare (a seconda dell'opzione passata) i caratteri, le parole o le linee in un file

---

# Modello di soluzione



# Esercizio 2 – Riflessioni

Abbiamo usato `wc` per contare i caratteri, le parole o le linee da un file, ma il man di `wc` riporta:

## SYNOPSIS

- `wc [-clw] [file ...]`

Il parametro "file" è tra [...] ➔ è opzionale

Se non viene passato alcun parametro `wc` legge da stdin

L'esercizio richiede di leggere da pipe ➔ occorrerà redirigere opportunamente lo stdin

---