#### Università di Roma Tor Vergata Corso di Laurea triennale in Informatica

### Sistemi operativi e reti

A.A. 2020-2021

Pietro Frasca

Lezione 10

Giovedì 5-11-2020

### Comunicazione e sincronizzazione tra processi

- Il paradigma del produttore-consumatore è spesso usato per la comunicazione tra processi.
- In tale modello, un processo detto produttore genera un messaggio e lo scrive in un area di memoria (buffer) che contiene un solo messaggio alla volta. Un processo, detto consumatore preleva dal buffer il messaggio e lo elabora.
- I processi devono accedere alla risorsa condivisa (il buffer) sia in mutua esclusione che eseguire le operazioni nel giusto ordine temporale. Per ottenere l'ordinamento è necessario che i due processi si scambino segnali: il produttore deve informare il consumatore che ha scritto un messaggio nel buffer, mentre il consumatore deve avvisare il produttore di aver letto il messaggio. Una soluzione a tale problema si può ottenere mediante i semafori.

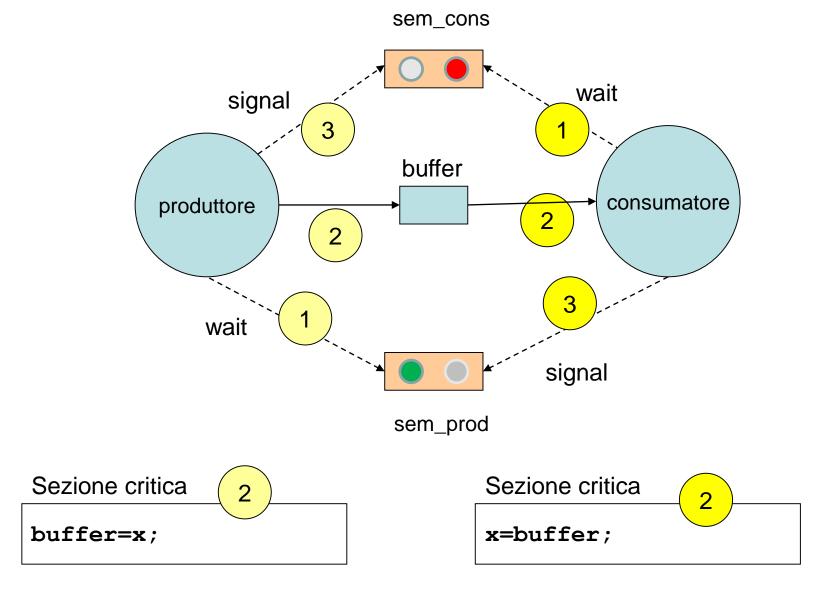


### Soluzione al problema della comunicazione con semafori

# Soluzione al problema della comunicazione con buffer di capacità 1

Soluzione del problema del produttore-consumatore con buffer di capacità di un messaggio, utilizzando i semafori è la seguente:

- Si assume che il buffer sia inizialmente vuoto.
- Si utilizzano due semafori di nome sem\_prod e sem\_cons con le condizioni iniziali:



produttore-consumatore con buffer di capacità 1

```
void produttore (){
 do {
     oduzione nuovo messaggio>
     wait (sem_prod);
     <inserimento del messaggio nel buffer>
     signal(sem_cons);
  } while (!fine);
void consumatore () {
  do {
     wait (sem_cons);
      odel messaggio dal buffer>
      signal(sem_prod)
     <consumo del messaggio>
   } while (!fine);
```

### Soluzione al problema della comunicazione con buffer di capacità N

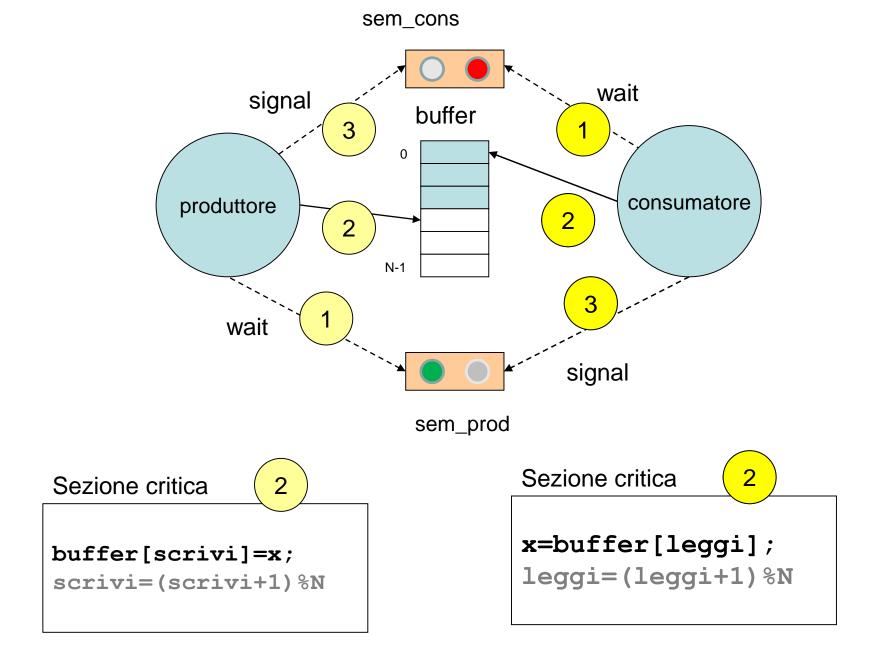
Soluzione del problema del produttore-consumatore con buffer di capacità N (messaggi), utilizzando i semafori è la seguente:

– Il buffer è organizzato come un vettore circolare e gestito tramite due indici: scrivi che indica il prossimo elemento del buffer che sarà scritto dal produttore; leggi che indica il prossimo elemento che sarà letto dal consumatore. Inizialmente sarà:

scrivi=leggi=0.

 Per sincronizzare l'accesso al buffer utilizziamo due semafori di nome sem\_prod e sem\_cons con le condizioni iniziali:

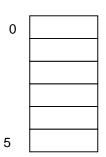
```
sem_prod.valore=N;
sem_cons.valore=0;.
```





#### buffer









sem\_prod.valore=6

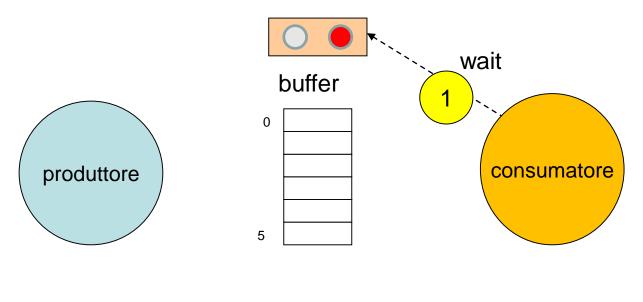
#### Sezione critica

#### buffer[scrivi]=x;

scrivi=(scrivi+1) %N

#### Sezione critica

leggi=(leggi+1)%N





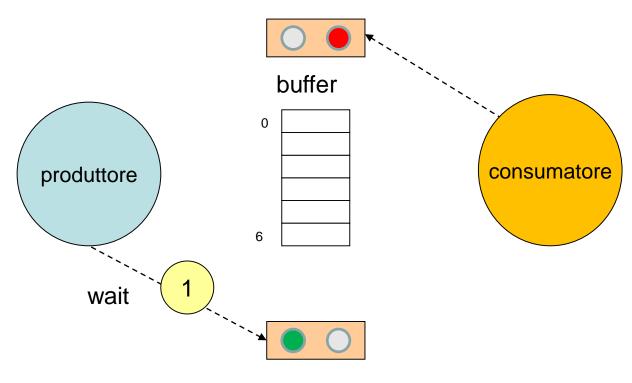
sem\_prod.valore=6

#### Sezione critica

buffer[scrivi]=x;
scrivi=(scrivi+1)%N

#### Sezione critica

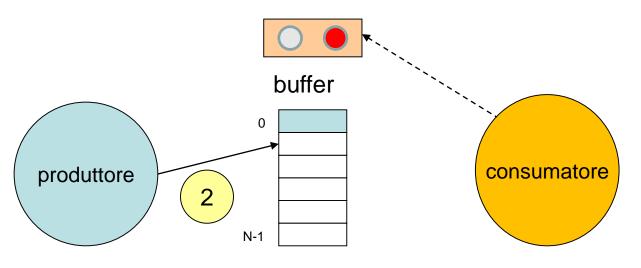
x=buffer[leggi];
leggi=(leggi+1)%N



sem\_prod.valore=5

#### Sezione critica

# buffer[scrivi]=x; scrivi=(scrivi+1)%N

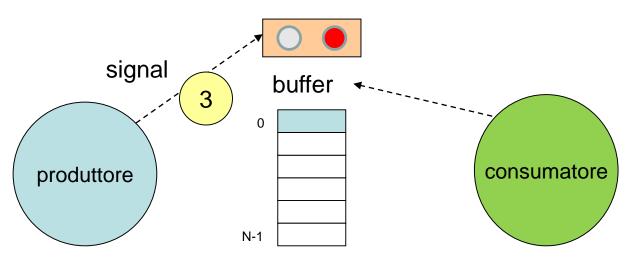




sem\_prod.valore=5





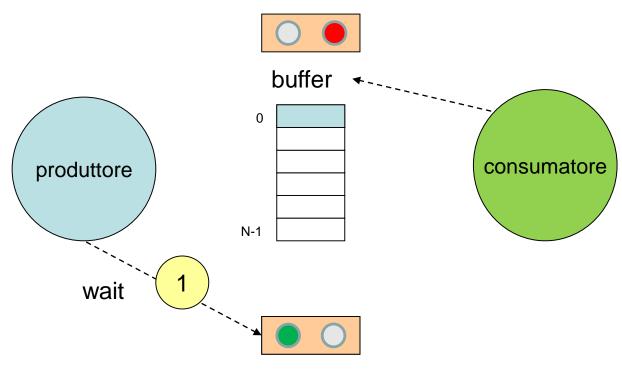




sem\_prod.valore=5

#### Sezione critica

## buffer[scrivi]=x; scrivi=(scrivi+1)%N



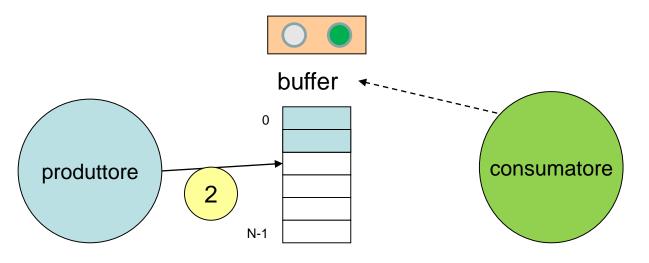
sem\_prod.valore=4

#### Sezione critica

# buffer[scrivi]=x; scrivi=(scrivi+1)%N

#### Sezione critica

13





sem\_prod.valore=4



2

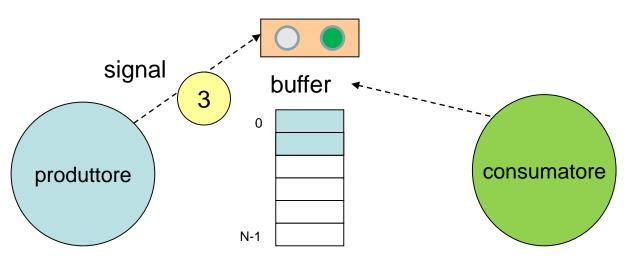
#### buffer[scrivi]=x;

scrivi=(scrivi+1) %N

#### Sezione critica

x=buffer[leggi];

leggi=(leggi+1)%N

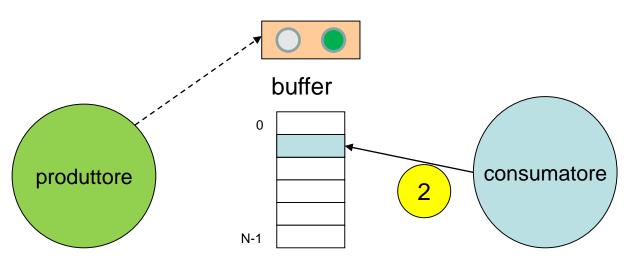




sem\_prod.valore=4

#### Sezione critica

# buffer[scrivi]=x; scrivi=(scrivi+1)%N





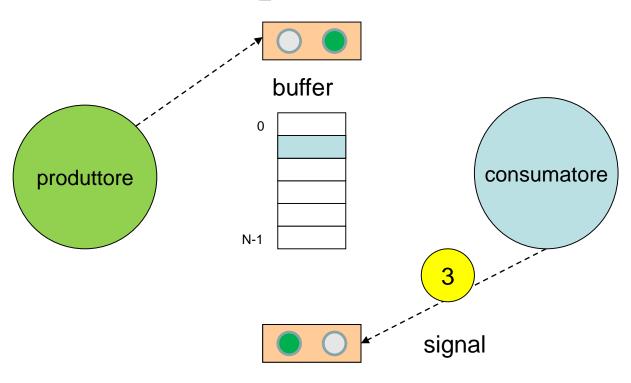
sem\_prod.valore=4

#### Sezione critica

buffer[scrivi]=x;
scrivi=(scrivi+1)%N

#### Sezione critica

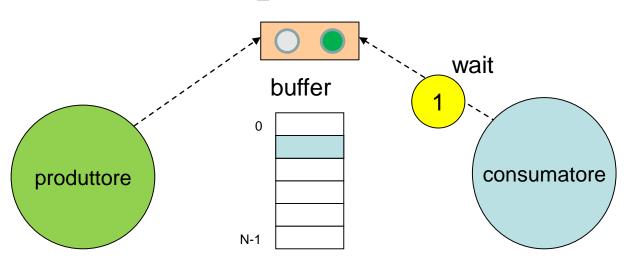
2



sem\_prod.valore=5

#### Sezione critica

# buffer[scrivi]=x; scrivi=(scrivi+1)%N

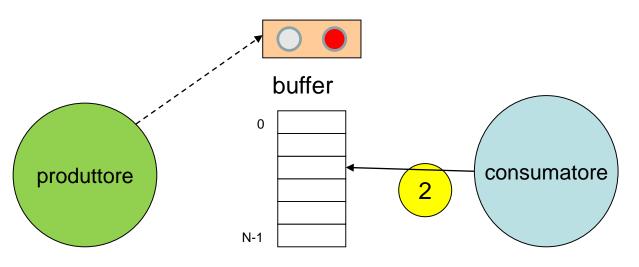




sem\_prod.valore=5

#### Sezione critica

# buffer[scrivi]=x; scrivi=(scrivi+1)%N





sem\_prod.valore=5

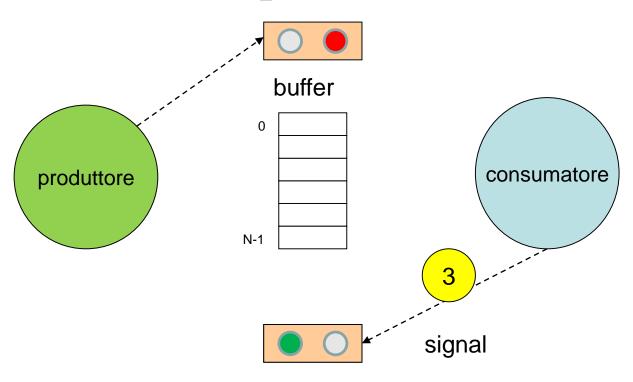
#### Sezione critica

buffer[scrivi]=x;
scrivi=(scrivi+1)%N

Sezione critica

2

x=buffer[leggi];
leggi=(leggi+1)%N



sem\_prod.valore=6

#### Sezione critica

# buffer[scrivi]=x; scrivi=(scrivi+1)%N

```
produttore (){
 do {
     oduzione del messaggio x>;
     wait (sem_prod);
     buffer[scrivi]=x; // inserimento del messaggio
     scrivi=(scrivi+1)%N;
     signal(sem_cons);
  } while (!fine);
consumatore () {
 do {
    wait (sem_cons);
     x=buffer[leggi]; // prelievo del messaggio
     leggi=(leggi+1)%N;
     signal(sem_prod)
     <consumo del messaggio x>
  } while (!fine);
```

### Interazione tra processi

- I processi possono cooperare tra loro o competere per l'uso di risorse comuni.
- Nei sistemi che seguono il modello ad ambiente locale, un processo ha un proprio spazio di indirizzamento privato e pertanto non può condividere dati con altri processi.
- Nei sistemi POSIX, la sincronizzazione può avvenire attraverso lo scambio di segnali, mentre la comunicazione può realizzarsi mediante l'uso di memoria condivisa e/o lo scambio di messaggi oppure utilizzando pipe e/o socket.

### Sincronizzazione con segnali

 In POSIX, la sincronizzazione avviene mediante i segnali, meccanismi realizzati a livello di kernel che consentono la notifica di eventi asincroni tra processi.

- Il segnale è un evento che un processo mittente invia ad uno o più processi destinatari. Il segnale genera nel processo destinatario un'interruzione del flusso di esecuzione.
- In particolare, quando un processo riceve un segnale, può comportarsi in uno dei seguenti modi:
  - Eseguire un'azione predefinita dal sistema operativo
  - Ignorare il segnale
  - Gestire il segnale con una funzione (handler) definita dal programmatore
- Diverse implementazioni POSIX possono avere diversi segnali.
   Ogni segnale è identificato da un numero intero e da un nome simbolico, definiti nel file header di sistema signal.h.
- Con la shell, si può visualizzare l'elenco dei segnali mediante il comando kill –I.

- In particolare, sono disponibili 2 segnali SIGUSR1 e SIGUSR2 a cui non è associata nessuna azione di default. Questi segnali possono essere usati dai processi utente per realizzare specifiche politiche di sincronizzazione.
- Alcuni segnali non sono intercettabili mediante handler (ad esempio
   SIGKILL che provoca la terminazione del processo)

### System call per l'uso dei segnali

- Un processo che riceve un segnale può gestire l'azione di risposta alla ricezione di tale evento utilizzando le system call sigaction() o signal().
- La chiamata sigaction() appartenente allo standard POSIX è più complessa ed è da preferirsi alla signal(), definita nello standard Ansi C.
- Tuttavia, per semplicità, analizzeremo la signal().

```
void (*signal(int sig, void (*handler)()))(int);
```

- sig è un intero (o la costante simbolica) che specifica il segnale da gestire;
- handler è il puntatore alla funzione che implementa il codice da eseguire quando il processo riceve il segnale. Il parametro handler può specificare la funzione di gestione dell'interruzione (handler), oppure assumere il valore:

- SIG\_IGN nel caso in cui il segnale debba essere ignorato;
- SIG\_DFL nel caso in cui debba essere eseguita l'azione di default.
- la funzione handler() ha un parametro di tipo intero che, al momento della sua attivazione, assumerà il valore dell'identificativo del segnale che ha ricevuto.
- Le associazioni tra segnali e azioni sono registrate nel PCB del processo.
- Poiché la fork() copia parte delle informazioni del PCB del padre, comprese quelle riguardanti i segnali e rispettivi handler, nel PCB del figlio, e che padre e figlio condividono lo stesso codice, il figlio eredita dal padre le informazioni relative alla gestione dei segnali e quindi:
  - Le azioni di default dei segnali del figlio sono le stesse del padre;
  - ogni processo figlio ignora i segnali ignorati dal padre;
  - ogni processo figlio gestisce i segnali con le stesse funzioni usate dal padre;

- Dato che padre e figlio hanno *PCB* distinti, eventuali chiamate sigaction() o signal() eseguite dal figlio sono indipendenti dalla gestione dei segnali del padre.
- Inoltre, un processo quando chiama una funzione della famiglia exec() non mantiene l'associazione segnale/handler dato che una exec() mantiene parte delle informazioni del PCB del processo che la chiama, ma non dati e codice e quindi neanche le funzioni di gestione dei segnali.
- L'esempio seguente mostra l'uso della system call signal().

```
#inc1ude <signal.h>
void gestore (int signum){
  printf("Ricevuto il segnale %d \n", signum);
  /* In alcune versioni di unix l'associazione
  segnale/gestore non è persistente. In questo caso è
  necessario rieseguire la signal.
  */
  // signal(SIGUSR1, gestore);
main () (
  signal (SIGUSR1, gestore) ;
  /* da qui in poi il processo eseguirà la funzione gestore
  quando riceverà il segnale SIGUSRl */
  signal (SIGUSR1, SIG_IGN);
  / * SIGUSRl è da qui ignorato: il processo
      non eseguirà più la funzione gestore in risposta a
      SIGUSR1 */
```

### Invio di segnali tra processi

 I processi possono inviare segnali ad altri processi con la system call kill():

```
#include <signal.h>
int kill (int pid, int sig);
```

- pid è il pid del processo destinatario del segnale sig. Se pid vale zero, il segnale sig viene inviato a tutti i processi della gerarchia del processo mittente.
- sig è il segnale da inviare, espresso come numero o come costante simbolica.
- L'esempio seguente mostra l'uso di *signal()* e *kill()*. Il programma, genera due processi (padre e figlio). Entrambi i processi gestiscono il segnale SIGUSR1 mediante la funzione gestore: il figlio, infatti, eredita l'impostazione della signal del padre chiamata prima della *fork()*. Una volta attivi entrambi i processi, il padre invia continuamente il segnale SIGUSR1 al figlio.

```
#include <signal.h>
void gestore (int signum) {
  static int cont=0;
  printf ("Processo con pid %d; ricevuti n. %d segnali %d
          \n", getpid(), ++cont, signum);
int main () {
  pid_t pid;
  signal(SIGUSR1, gestore);
  pid = fork ();
  if (pid==0) /* figlio */
    for (; ;) pause();
  else /* padre */
    for (;;) {
      kill (pid, SIGUSR1);
      sleep(1);
```

 Oltre alla system call kill(), esistono altre chiamate di sistema che automaticamente inviano segnali. Ad esempio la funzione alarm() causa l'invio del segnale SIGALRM al processo che la chiama, dopo un intervallo di tempo specificato nell'argomento della funzione.

#include <unistd.h>
unsigned int alarm (unsigned int seconds)

- L'esempio seguente mostra l'uso di alarm() e pause(). Dopo ns secondi viene inviato un segnale di allarme (SIGALRM) e viene eseguita la funzione azione() specificata in signal(). Il tempo di allarme ns viene incrementato dopo ogni chiamata di alarm().
- La function system() manda in esecuzione il programma specificato nell'argomento. Nell'esempio viene eseguita la funzione system() che consente di mandare in esecuzione un programma specificato nell'argomento, in questo caso viene eseguito l'utility date che visualizza data e ora correnti.

```
#include <stdio.h>
#include <unistd.h>
#include <signal.h>
int ns=1; // periodo iniziale di allarme (1 secondo)
int nmax=10; // valore massimo dell'intervallo di allarme
void azione(){
  /* questa funzione viene eseguita ogni volta
     che il processo riceve il segnale SIGALRM,
  */
  printf("Segnale di allarme ricevuto...eseguo date \n");
  system("date"); // esegue il comando date
 /*
    riassegnamento del periodo di allarme
    che cancella il precedente periodo assegnato.
  */
  alarm(ns); // ns viene incrementato
}
```

```
int main() {
  int i;
  signal(SIGALRM, azione);
  alarm(ns);
  while(ns <= nmax) {</pre>
    printf("processo in pausa\n");
    pause();
    printf("fine pausa\n");
    ns++;// incremento del periodo di allarme
  exit(0);
```