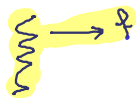


1. Repaso

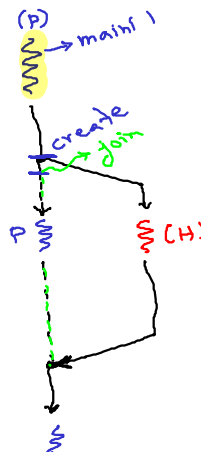
Conceptos Claves
Proceso Multihilo



Hilo



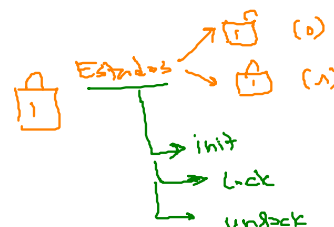
Posix



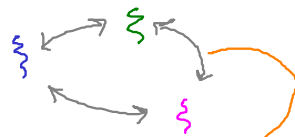
Desafíos

Race condition

Exclusion mutua



Sincronización → Salida predecible



lock (lock icon)
Region critica
unlock (unlock icon)

CV (Condition Variables)



wait(CV, m) → (wavy line)
signal(CV) → (wavy line) wake up!?

2. Sincronización

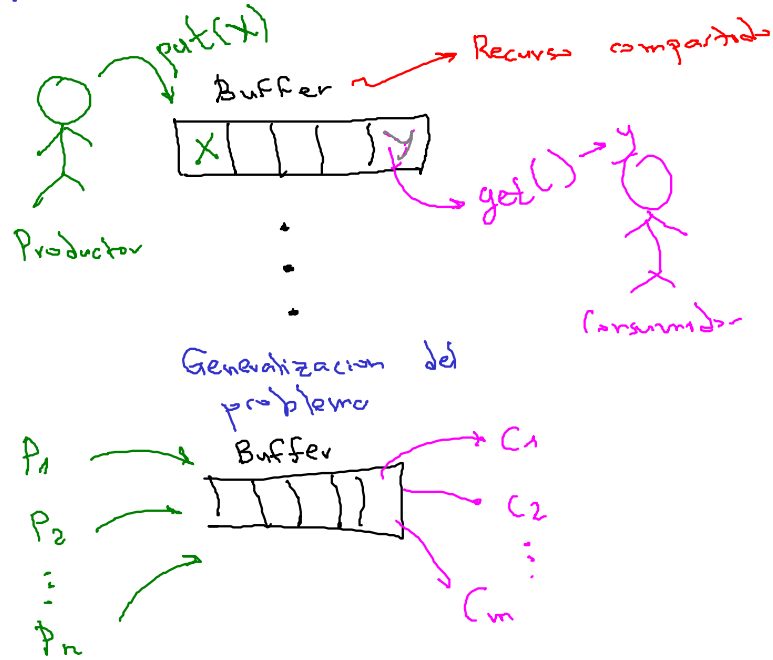
Implementación del join - Caso 3: Los problemas de las 2 implementaciones anteriores ya es solucionado

```
int done = 0;
pthread_mutex_t m = PTHREAD_MUTEX_INITIALIZER;
pthread_cond_t c = PTHREAD_COND_INITIALIZER;
void *child(void *arg) {
    printf("child\n");
    thr_exit();
    return NULL;
}
int main(int argc, char *argv[]) {
    printf("parent: begin\n");
    pthread_t p;
    pthread_create(&p, NULL, child, NULL);
    thr_join();
    printf("parent: end\n");
    return 0;
}
```

```
void thr_exit() {
    pthread_mutex_lock(&m);
    done = 1;
    pthread_cond_signal(&c);
    pthread_mutex_unlock(&m);
}
```

```
void thr_join() {
    pthread_mutex_lock(&m);
    while (done == 0)
        pthread_cond_wait(&c, &m);
    pthread_mutex_unlock(&m);
}
```

3. Problema del Productor consumidor..

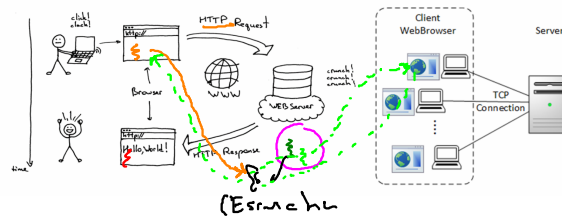
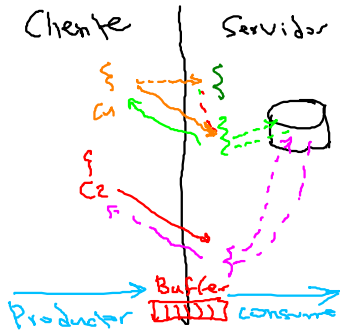


4. Casos de uso:

1. Supermercado ✓
2. Negocio de comidas rápidas ✓
3. Servidor Multihilos ✓

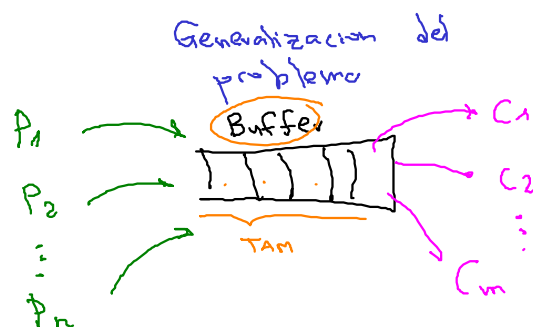
Servidor multi-hilo

- Un productor ingresa http request en una cola de trabajo.
- El consumidor retira requerimientos de la cola y los procesa.



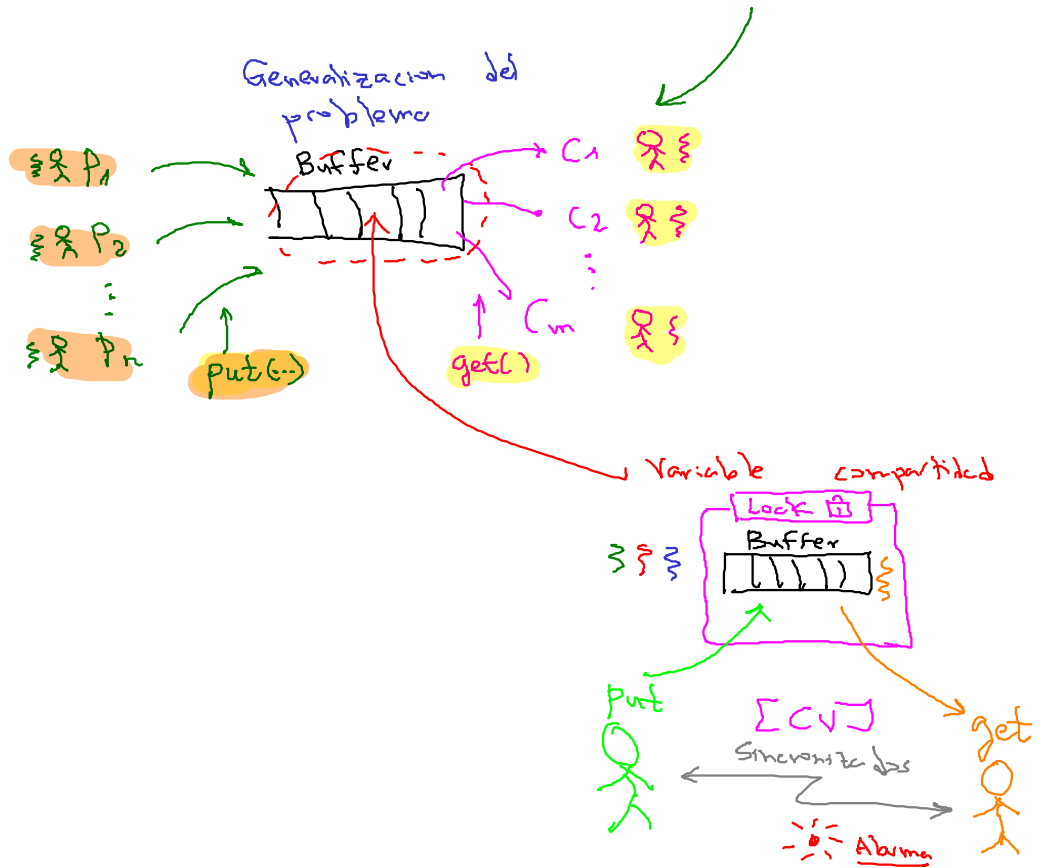
4. Consola de linea de comandos ✓

grep foo file.txt | wc -l

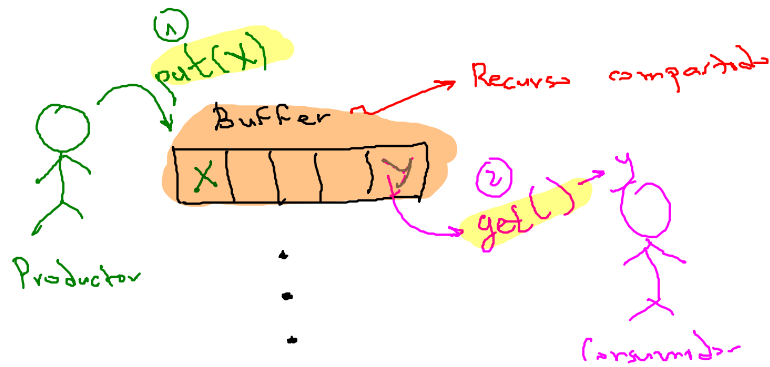


PROBLEMA DE
PRODUCTOR-CONSUMIDOR
CON
BUFFER
LIMITADO

5. Como llevar esto a código [Tools: ① Abstr ✓ ② Lock ✓ ③ CV (Condition Variable) ✓]



6. Implementación:

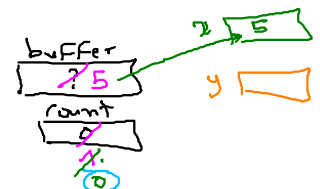
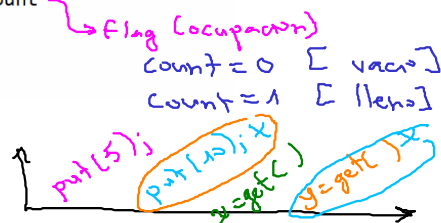
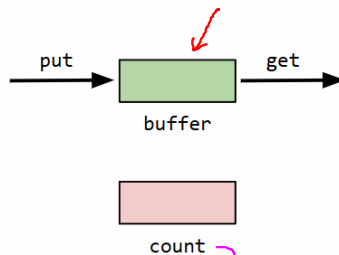


* Secuencia

```
int buffer; ✓
int count = 0; // initially, empty ✓

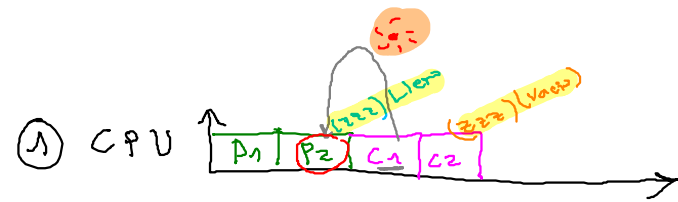
① void put(int value) {
  - assert(count == 0); vacío?
  - count = 1;
  - buffer = value;
}

② int get() {
  - assert(count == 1); lleno?
  - count = 0;
  - return buffer;
}
```

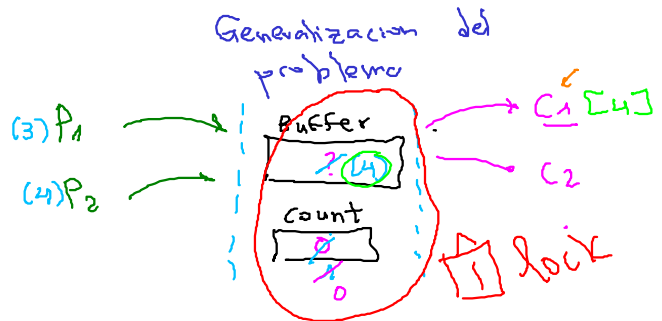
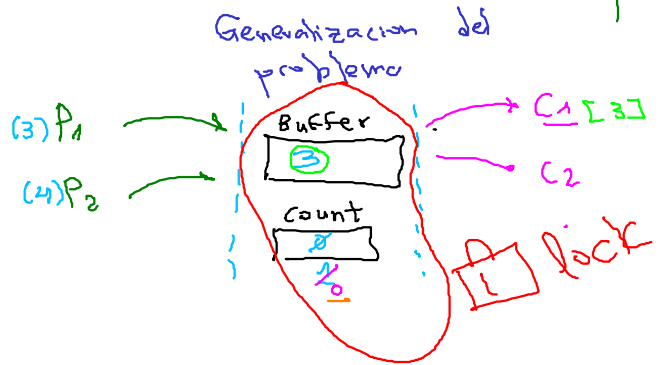
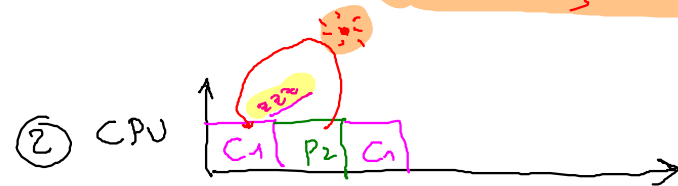


* Realidad → Varios tareas a la vez

Multihilo ({ { { }) → CV (wait | signal)



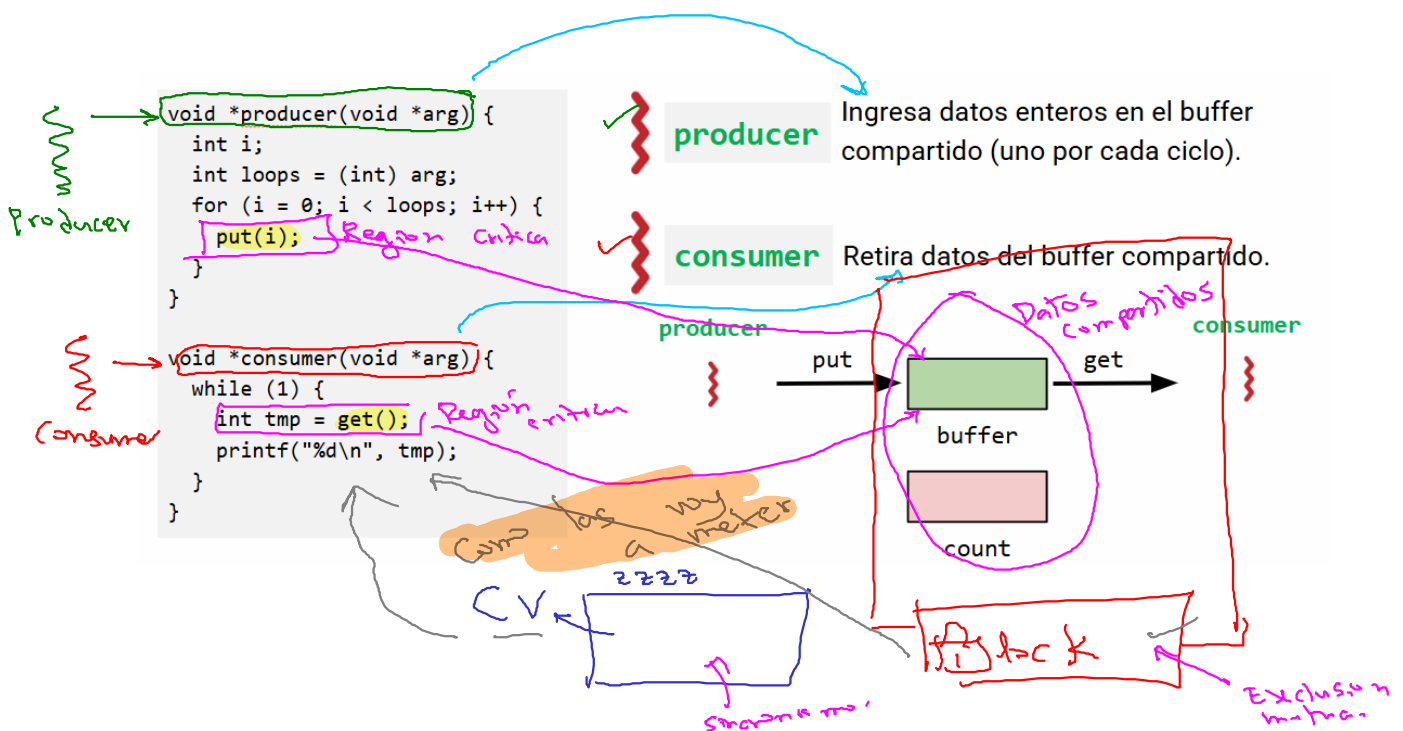
zzz → (wait)
 ☀ → (signal)



Al usar hilos

① Hilos 2 Tarea

→ función



Forma 1

- **Productor/consumidor: Unica CV y sentencia if** ✓ ✓ x
- **Productor/consumidor: Unica CV y sentencia while** ✓ ✓ ✓ x
- **Productor/consumidor – Single buffer: Usar 2 variables de condición y un while** ✓ ✓ ✓

Forma 1

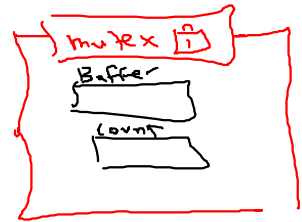
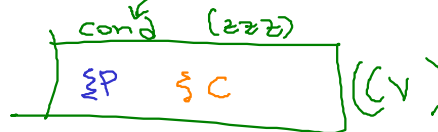
Use **variables de condición (CV)** para hacer que los **consumidores esperen** cuando no haya nada que consumir (buffer vacío) y los **productores esperen** cuando el buffer se encuentre lleno.

```
int loops; // must initialize somewhere...
cond_t cond;
mutex_t mutex;

void *producer(void *arg) {
    int i;
    for (i = 0; i < loops; i++) {
        pthread_mutex_lock(&mutex); // p1
        if (count == 1) // llena? // p2
            pthread_cond_wait(&cond, &mutex); // p3
        put(i); // p4
        pthread_cond_signal(&cond); // p5
        pthread_mutex_unlock(&mutex); // p6
    }
}
```

```
void *consumer(void *arg) {
    int i;
    while (1) {
        pthread_mutex_lock(&mutex); // c1
        if (count == 0) // vacío? // c2
            pthread_cond_wait(&cond, &mutex); // c3
        tmp = get(); // c4
        pthread_cond_signal(&cond); // c5
        pthread_mutex_unlock(&mutex); // c6
        printf("%d\n", tmp);
    }
}
```

- Se usa una única variable de condición (**cond**) y un lock (**mutex**) asociado.



Seva que sirve?

Pruebas de Escritorio

Caso 1 ✓

Caso 2 ✓

...

Caso n X → Open solution