

# 1 Problema Productor Consumidor

El problema Productor Consumidor es un ejemplo clásico de un algoritmo que hace uso de concurrencia, recibe este nombre debido a que funciona de la siguiente manera:

Se encuentra el productor y pone en una pila el producto, este producto es almacenado en la pila hasta que el consumidor lo toma.

En nuestro caso el producto son datos generados por algun proceso, que son puestos en una cola (buffer) y son tomados por otro proceso. Se debe garantizar que:

1. El productor puede generar sus datos en cualquier momento.
2. El consumidor puede obtener un dato solamente cuando hay uno
3. Para el intercambio de Datos se utiliza un solo buffer, donde el productor y el consumidor tienen acceso.
4. Ningun dato puede tener dos estados al mismo tiempo, es decir es consumido o es producido.

<b>producer:</b>	<b>consumer:</b>
forever	forever
spacesLeft.wait()	itemsReady.wait()
produce(item)	mutex.wait()
mutex.wait()	take(item)
place(item)	mutex.signal()
mutex.signal()	consume(item)
itemsReady.signal()	spacesLeft.signal()

## 1.1 Aplicación en un Caso Concreto

Una aplicación en un caso de "la vida real" es el que se da en un *Web Service*, El Web Service recibe la petición de información *http*, esta petición es puesta en una cola interna.

El hilo que se se esta encargando de manejar la petición toma estos datos y se pone a trabajar con ellos, esto se da en cada petición *http* que se realiza, la petición es puesta en cola y el hilo del servidor se encarga de tomar la información que será procesada de regreso al cliente.

## 2 Algoritmo de Dekker

El algoritmo de Dekker es un algoritmo concurrente para exclusión mutua(*mutex*), diseñado por Esdger Dijkstra. Este permite a dos procesos o hilos compartir recursos sin conflictos, fue uno de los primeros de este tipo. Basicamente lo que el algoritmo hace es que si dos procesos intentan entrar a la sección critica siultáneamente el algoritmo elige un proceso según una variable de turno.

Existen cinco versiones del algoritmo:

1. **Versión 1:** *Alternancia Estricta* EL problema con esta version es que hace que los procesos se acomplen a la fuerza, siendo el caso donde un proceso es mas lento que el otro causando que se atrase.

P0	P1
a: loop	loop
b: wait until v equals P0	wait until v equals P1
c: critical section	critical section
d: set v to P1	set v to P0
e: non-critical section	non-critical section
f: endloop	endloop

2. **Versión 2:** *Problema de Interbloqueo* Los procesos pueden quedar en el mismo estado y no salir de ahí *deadlock*.

P0	P1
a: loop	loop
b: wait until v1 equals false	wait until v0 equals false
c: set v0 to true	set v1 to true
d: critical section	critical section
e: set v0 to false	set v1 to false
f: non-critical section	non-critical section
g: endloop	endloop

3. **Versión 3:** *Colisión en la región critica* No se garantiza la exclusión mutua.

P0	P1
a: loop	loop
b: set v0 to true	set v1 to true
c: wait until v1 equals false	wait until v0 equals false

d:	critical section	critical section
e:	set v0 to false	set v1 to false
f:	non-critical section	non-critical section
g:	endloop	endloop

4. **Versión 4:** *Postergación indefinida* Los procesos pueden quedar esperando mutuamente un evento que probablemente nunca sucederá (*livelock*).

P0	P1
a: loop	loop
b: set v0 to true	set v1 to true
c: repeat	repeat
d: set v0 to false	set v1 to false
e: set v0 to true	set v1 to true
f: until v1 equals false	until v0 equals false
g: critical section	critical section
h: set v0 to false	set v1 to false
i: non-critical section	non-critical section
j: endloop	endloop

5. **Versión 5:** Esta versión es una mezcla de la primera con la cuarta, creando así el algoritmo que mas funciona.

Initially: v0 is equal false  
v1 is equal false  
v is equal P0 o P1

P0	P1
a: loop	loop
b: set v0 to true	set v1 to true
c: loop	loop
d: if v1 equals false exit	if v0 equals false exit
e: if v equals P1	if v equals P0
f: set v0 to false	set v1 to false
g: wait until v equals P0	wait until v equals P1
h: set v0 to true	set v1 to true
i: fi	fi
j: endloop	endloop
k: critical section	critical section
l: set v0 to false	set v1 to false

m:	set v to P1	set v to P0
n:	non-critical section	non-critical section