

Serialización por conflicto

T0	T1
<pre>leer(A) A = A - 4.300 escribir(A) leer(B) B = B + 4.300 escribir(B)</pre>	<pre>leer(A) A = A - 1.500 escribir(A) leer(C) C = C + 1.500 escribir(C)</pre>

Podemos demostrar que es equivalente a una ejecución serial?

Serialización por conflicto

T0	T1
<pre>leer(A) A = A - 4.300 escribir(A)</pre> <pre>leer(B) B = B + 4.300 escribir(B)</pre>	<pre>leer(A) A = A - 1.500 escribir(A) leer(C)</pre> <pre>C = C + 1.500 escribir(C)</pre>

Esta instrucción puede “subir” porque no está en conflicto, dado que en T1 no procesan a B

Trataremos de “mover” las instrucciones que no tengan conflicto para llevarla a un proceso serial.

Serialización por conflicto

T0	T1
<p>leer(A) A = A - 4.300 escribir(A) leer(B)</p> <p>B = B + 4.300 escribir(B)</p>	<p>leer(A) A = A - 1.500 escribir(A) leer(C)</p> <p>C = C + 1.500 escribir(C)</p>

Lo mismo ocurre con
escribir(B) , no tiene
conflicto con las
instrucciones de T1

Serialización por conflicto

T0	T1
leer(A) A = A - 4.300 escribir(A) leer(B) B = B + 4.300 escribir(B)	leer(A) A = A - 1.500 escribir(A) leer(C) C = C + 1.500 escribir(C)

Resulta por lo tanto una planificación serializada.

Esta planificación es serial?

T0	T1
<p>leer(A) $A = A - 4.300$</p> <p>escribir(A) leer(B) $B = B + 4.300$ escribir(B)</p>	<p>leer(A) $A = A - 1.500$</p> <p>escribir(A) leer(C) $C = C + 1.500$ escribir(C)</p>

No puedo mover escribir(A) dado que está en conflicto con leer(A) de T1

Por lo que esta planificación no es serial.

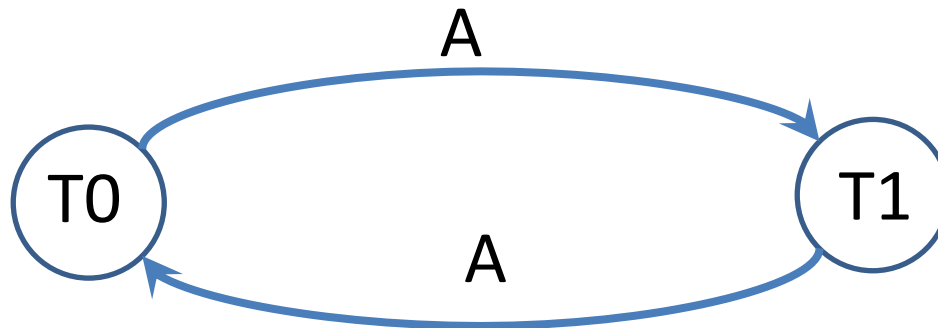
Tomamos este caso

T0	T1
leer(A) $A = A - 4.300$ escribir(A) leer(B) $B = B + 4.300$ escribir(B)	leer(A) $A = A - 1.500$ escribir(A) leer(C) $C = C + 1.500$ escribir(C)

S:r0(A);r1(A);w0(A);r0(B);w0(B);w1(A);r1(C);w1(C)

Resulta:

S:r0(A);r1(A);w0(A);r0(B);w0(B);w1(A);r1(C);w1(C)



Resulta un ciclo, entonces no es serial