

Departamento de Cs. e Ingeniería de la Computación Universidad Nacional del Sur



BASES DE DATOS Trabajo Práctico Nº 6 Transacciones y Serializabilidad

Ejercicios

1. Dadas las siguientes dos posibles planificaciones concurrentes para las transacciones T_1 y T_2 y asumiendo los valores iniciales de A = 1000, B = 500 y C = 0.

a)	T_1	T_2	b)
		Read (A)	
	C := 100		
	Write (C)		
	Read (B)		
	B:= B - C		
	Write (B)		
		A := A * 2	
		Write (A)	
	Read (A)		
	A = A + B		
	Write (A)		

,	v
T_1	T_2
Read (A)	
	C:= 100
	Write (C)
	Read (B)
	B:= B - C
	Write (B)
	Read (A)
	A = A + B
	Write (A)
A := A * 2	
Write (A)	

Mostrar:

- a) ¿Cuáles son los resultados finales para A, B y C si se ejecutan en serie T₁ y T₂?
- b) ¿Cuáles son los resultados finales para A, B y C si se ejecutan en serie T₂ y T₁?
- c) ¿Cuáles son los resultados finales para A, B y C si se ejecuta la planificación a?
- d) ¿Cuáles son los resultados finales para A, B y C si se ejecuta la planificación b?
- e) ¿Es alguna de las planificaciones a y b propuestas serializable?
- 2. Para cada una de las siguientes planificaciones decir si son o no serializables en conflictos. Construir el grafo. En caso de ser serializables, dar la o las series a las que es equivalente.

a)	T_1	T_2
	Read(A)	
		Write(C)
		Read(B)
		Write(B)
	Write(A)	
		Write(A)

T_1	T_2
Read (A)	
	Write(C)
	Read(B)
	Read(A)
Write(A)	
	Write(B)
	Write(A)

 $\begin{array}{c|cccc} T_0 & T_1 & T_2 \\ \hline Read(A) & & & \\ \hline & Read(C) & & \\ \hline & Write(C) & & \\ \hline & & Read(D) \\ \hline & & Write(D) \\ \hline Write(A) & & \\ \hline & & Read(E) \\ \hline & & Write(E) \\ \hline \end{array}$

c)

T_0	$ T_1 $	T_2
Read(A)		
		Read(C)
		Write(C)
	Write(A)	
Write(A)		
	Read(C)	
		Read(A)
	Write(C)	
		Write (A)
		•

3. Para cada una de las siguientes planificaciones decir si son o no serializables en vistas. Construir el grafo. En caso de ser serializables, dar la o las series a las que es equivalente.

a)	T_0	T_1	T_2	b)
	Read(A)			
		Read(C)		
		Write(C)		
			Read(C)	
	Write(A)			
	Write(C)			
		Read(A)		
		Write (A)		
			Write(C)	

T_0	T_1	T_2
Read(A)		
		Read(C)
		Write(C)
	Write(A)	
Write(A)		
	Read(C)	
		Read(A)
	Write(C)	
		Write (A)

- 4. Comprobar si las planificaciones del inciso anterior son serializables en conflictos. Construir el grafo correspondiente.
- 5. ¿Una planificación serializable en cuanto a conflictos es serializable en cuanto a vistas? ¿Una planificación serializable en vistas es siempre serializable en conflictos? ¿Una planificación serializable en vistas puede ser también serializable en conflictos?
- 6. Dadas las siguientes transacciones

 $T_1 = Read(B), Write(B), Write(A).$

 $T_2 = Read(A)$, Write (A)

 $T_3 = Read(B), Write(A), Write(B)$

- a) Construir una planificación, no en serie serializable en cuanto a conflictos. Verificar con el grafo correspondiente.
- b) Construir una planificación, no en serie serializable en cuanto a vistas. Verificar con el grafo correspondiente.
- c) Construir una planificación, no en serie serializable en cuanto a vistas, pero no en cuanto a conflictos. Verificar con los grafos correspondientes.