TP7: Enoncé (pour le 13 mai 2019)

1. Vous avez des transactions T1 et T2:

	T_1	T_2
1	read(A)	
2	write(A)	
3		read(A)
4		read(B)
5	read(B)	
6	write(B)	

- a. Dessinez le graphique de conflit.
- b. Est-il récupérable si les deux transactions ont "commit" immédiatement après la dernière opération?
- 2. Vous avez des transactions T1, T2 et T3:

T_1	T_2	T_3
	read(Z)	
	read(Y)	
	write(Y)	
		read(Y)
		read(Z)
read(X)		
write(X)		
, ,		write(Y)
		write(Z)
	read(X)	
read(Y)	,	
write(Y)		
	write(X)	

- a. Dessinez le graphique de conflit.
- b. Le 'schedule' est possible sous le protocole 2PL?
- 3. Ces deux transactions T1, T2, entre les séries -a, b, c, d, e, f- laquel peut être fait (vérifier la sérialisabilité).

 $\textbf{\it T1:}\ Read(A),\ Op11(A),\ Write(A),\ Read(B),\ Op12(B),\ Write(B),\ Commit$

T2: Read(A), Op21(A), Write(A), Read(B), Op22(B), Write(B), Commit

a	a	I	b	((d	•	€	•	f
T1	T2	T1	T2	T1	T2	T1	T2	T1	T2	T1	T2
R(A) W(A)	R(A)	R(A)	R(A) W(A)	R(A) W(A)	R(A)	R(A)	R(A) W(A)		R(A) W(A) R(B)	R(A) W(A)	R(A)
R(B)	W(A)		R(B) W(B)		W(A) R(B)	W(A) R(B)		R(A) W(A)		W(A)	W(A) R(B)
	R(B) W(B)	W(A) R(B) W(B)		R(B)	W(B) Commit	W(B) Commit	R(B)	R(B) W(B)	W(B)	R(B)	W(B)
Commit	Commit	Commit	Commit	W(B) Commit			W(B) Commit	Commit	Commit	W(B)) Commit	Commit