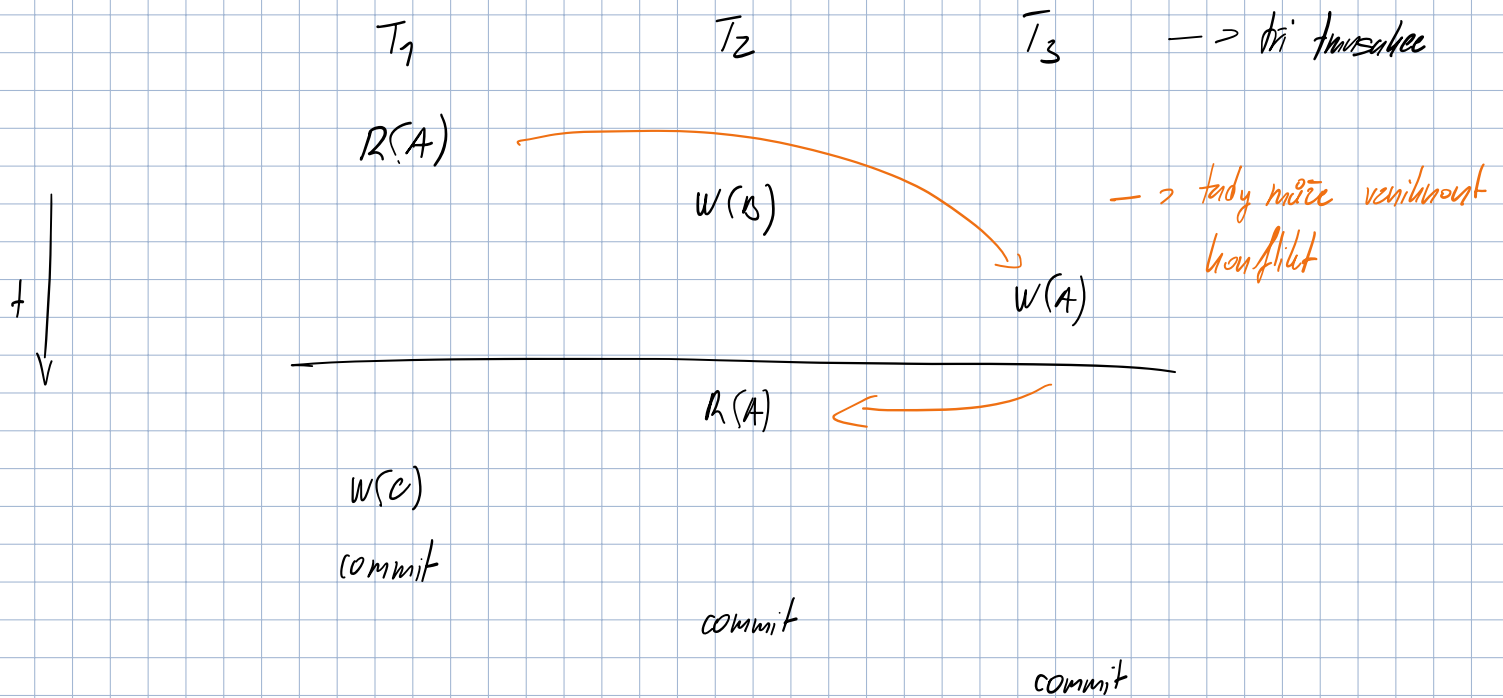
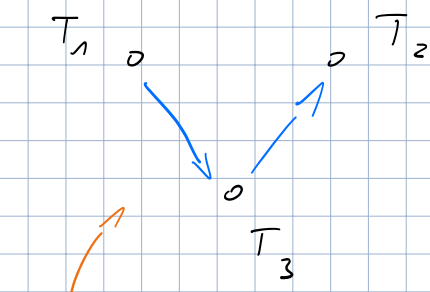
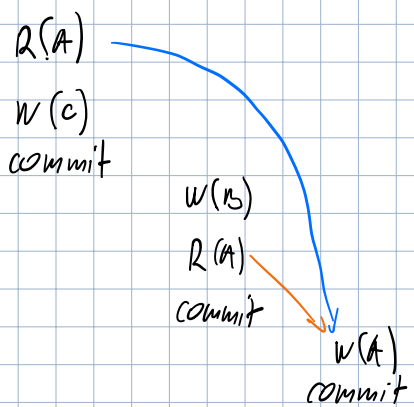


Databázové transakce

- jak řešit concurrent dotazy a operace

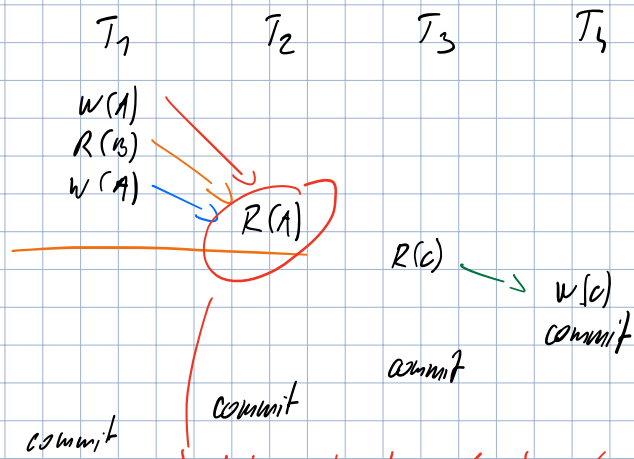


precedenční graf:



je acyklický, tedy ten návrh
to provede stejně jako nějaký vhodný
sériový návrh, tedy výsledků je OK.

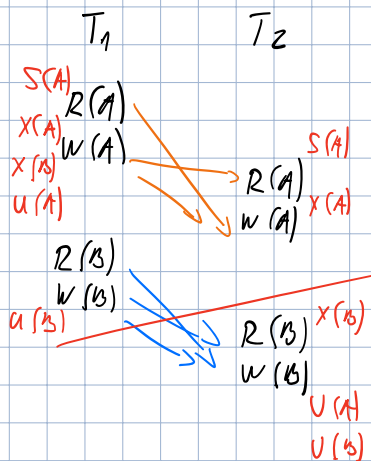
koncový stav zachován $\rightarrow$ s tímto neprojde ani ta požadovaná



tedy ještě ale není potvrzený commit z T_1 , takže kdyby se provedl abort na T_1 , byl by tam neplatná hodnota.

Tabízě ten commit T_2 bude čekát, než plánuje neprovede commit na T_1 . Ale neuvědomí to, že by ten commit „přesunul“, protože není znám. Tabízě čeká.

Takže vyžaduje lock, jinak se můžou vyskytnout vzájemný čekání



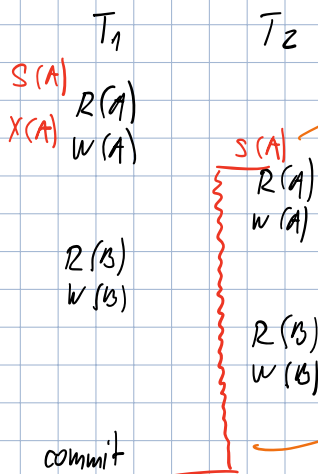
→ uspořádatel to je

EPL

Návrh

$S(x)$ - sdílení
 $X(x)$ - exkluzivní
 $U(x)$ - uvolnění

to jsou ten ty různé podmínky
 kdyby to dělal plánuje



→ takže mi zajišťí obnovitelnost dat
 zotavitelnost

→ to je přesně to čekání na jiný commit
 a stane se z toho obě seriální běh.