Homework #8 (6.19)

Concurrency Control

- 1. 证明:如果一个并发调度 S 中的所有事务都遵循 2PL,则该调度必定是可串化调度。
- 2. 在锁的相容性矩阵中, $\langle S, U \rangle$ (即 T1 先持有了某对象上的 S 锁,T2 再申请同一对象上的 U 锁时) 是相容的,而 $\langle U, S \rangle$ 是不相容的。请解释一下 DBMS 为什么要设计这样不对称的锁相容性规则。
- 3. 采用了两阶段锁协议的事务是否一定不会出现脏读问题?如果是,请解释理由;如果不是,请给出一个反例。
- 4. 判断下面的并发调度是否冲突可串?如果是,请给出冲突等价的串行调度事务顺序;如果不是,请解释理由。

w3(D); r1(A); w2(A); r4(A); r1(C); w2(B); r3(B); r3(A); w1(D); w3(B); r4(B); r4(C); w4(C); w4(B)

5. 判断下面的并发调度能否由一个使用 2PL 的调度器生成。如果可以,给出一种可能的加锁解锁的顺序;如果不行,请解释理由。

 $w_3(x) \ w_4(y) \ w_1(z) \ w_3(a) \ w_3(y) \ w_2(a) \ w_3(x) \ w_1(a) \ w_3(y) \ w_2(z) \ w_1(x)$