```
T<sub>34</sub>: read(A);

read(B);

if A = 0 then B:= B+1;

write(B);

T<sub>35</sub>: read(B);

read(A);

if B = 0 then A:= A+1;

write(A).
```

给事务  $T_{34}$ 与  $T_{35}$ 增加加锁、解锁指令,使它们遵从两阶段封锁协议。这两个事务会引起死锁吗?

711

712

T34: lock-s (A)	Tas: lock-s(B)
read(A)	lead (B)
lock-x (B)	lock* (A)
read (B)	read (A)
if A=0 then B:=B+1	it B=0 then A:=Atl
write(B)	write(A)
un lock (A)	unlock(B)
unlock (B)	unlock (A)
分引起。	
T34 T3	S
lock-s(A)	
read(A)	
lock	:-S(B)
rea	ad (B)
lock-x(B)	
lo <i>c</i>	k-x(A)

它有严格2PL的好处:避免级联回滚。同时还能保证可能化顺序就是提交顺序。它要求所

岩事分  $I_3$  习  $I_3$  增加加钡、解钡指令,使它们是从两阶段封钡协议。这两个事务会引起死钡吗?

15.4 老啦一个按有根据方式组织的数据库。假设我们在每对结占之间插入一个镀结占。证明 加里我们在

15.3 强两阶段封锁协议带来什么好处? 它与其他形式的两阶段封锁协议相比有何异同?

## 有锁鱼到提交/终止才释放。

15.20	严格两阶段封锁协议带来什么好处?	会产生哪些弊端?
-------	------------------	----------

15 21 -	十.水(*) ***********************************	Em t.1.1	148 fb
避免的	足联回滚。它又从复容品,	塞水石乐级	直到提交终。
才释放	(. 恢复容品,	但個度的集	台是普通 2PL
的子气	美,因而降低。	万并行性。	
•			