A: 165子性:整个事务要么做,要从不做

C:一致此:在事务开始前和结束后,约束保持不变.

I:隔离性:多个事务并发执行,各个事务看不到中间结果

D: 持久14 :如果用户被告知完成事务,即使错误也不撤销

14.13 事务从开始执行直到提交或终止,其间要经过几个状态。列出所有可能出现的事务状态序列,解释每一种状态变迁出现的原因。

活跃一分部分提交一提交:执行全部语句后进入部分提交,足略的恢复信息被写入磁盘进入提交

活跃 →部分提交 → 终止:拉尔全部语句后进入部分提交 但是路的恢复 信息被写入磁盘 前发生故障 破坏啦呢 撤消,进入终止。

治经人一失败一>终止:弊开始后发现无法继续抵行进入败, 回滚后进入终止。

14.14 解释串行调度和可串行化调度的区别。

14.15 考虑以下两个事务。

串行调度指并发的事务串行执行。可串行化调度指升发的事务串行调度保持一致性。

```
14.15 考虑以下两个事务:
```

```
T_{13}: \ \mathbf{read}(A); \\ \mathbf{read}(B); \\ \mathbf{if}\ A = 0 \ \mathbf{then}\ B := \ B \ + \ 1; \\ \mathbf{write}(B); \\ T_{14}: \ \mathbf{read}(B); \\ \mathbf{read}(A); \\ \mathbf{if}\ B = 0 \ \mathbf{then}\ A := \ A \ + \ 1; \\ \mathbf{write}(A); \\ \mathbf{if}\ B = 0 \ \mathbf{then}\ A := \ A \ + \ 1; \\ \mathbf{write}(A); \\ \end{aligned}
```

设一致性需求为 $A=0 \lor B=0$ , 初值是A=B=0。

- a. 说明包括这两个事务的每一个串行执行都保持数据库的一致性。
- b. 给出 T<sub>13</sub>和 T<sub>14</sub>的一次并发执行,执行产生不可串行化调度。
- c. 存在产生可串行化调度的 T<sub>13</sub>和 T<sub>14</sub>的并发执行吗?

Ti4: A=1.B=0 -> Ti3: A=1.B=0

八编足A=OVB=O

b. T13

TIL

read(A)

read (B)

if A = 0 then B = B+ 1

read (B)

read(A)

if B=0 then A = A+1

write(A)

Write(B)

C. 不存在。一旦 Tis read (A) 在Tiswrite(A)前旦 Tis read(B) 在Tis write(B)前. 族到 都是O. 數的结果A=BI,不满足一致性。