

19.2 Explain the purpose of the checkpoint mechanism. How often should checkpoints be performed? How does the frequency of checkpoints affect:

- System performance when no failure occurs?
- The time it takes to recover from a system crash?
- The time it takes to recover from a media (disk) failure?

checkpoint 的作用是定期将内存中的数据写入磁盘,以防止系统崩溃时数据丢失。

- **1.** 当系统正常运行时,checkpoint 的频率越高,系统性能越低,因为频繁的写入磁盘会降低系统的性能。
- 2. 当系统崩溃时, checkpoint 的频率越高,恢复时间越短,因为数据丢失的量越小。
- 3. 当磁盘发生故障时, checkpoint 的频率越高,恢复时间越长,因为需要恢复的数据量越大。

19.10 Explain the reasons why recovery of interactive transactions is more difficult to deal with than is recovery of batch transactions. Is there a simple way to deal with this difficulty? (Hint: Consider an automatic teller machine transaction in which cash is withdrawn.)

我认为主要有以下几个原因:

- 1. **实时性要求**:交互式事务需要实时处理用户请求,如自动取款机的交易。在故障发生后,必须立即恢复并继续处理,以确保用户体验和系统可靠性。批处理事务通常在后台运行,对实时性要求较低。
- 2. 数据一致性:交互式事务涉及多个步骤,这些步骤之间的数据必须保持一致。如果在交易过程中发生故障,必须确保操作要么全部完成,要么全部不做,以避免数据不一致。例如,在自动取款机的交易中,提款金额需要从用户账户中扣除,并且现金需要从机器中发放。如果在此过程中发生故障,系统必须确保不会导致用户账户金额与实际发放的现金不符。
- 3. 并发性:交互式事务通常是多用户并发进行的,这增加了恢复的复杂性。必须确保在恢复过程中不会影响其他正在进行的事务,并正确处理多个并发事务之间的相互影响。批处理事务并发性较低,恢复相对简单。
- 一个简单的解决方法是使用事务日志记录每个步骤的状态,以便在故障发生时可以回滚到上一个 一致状态。这种方法能有效地简化交互式事务的恢复过程。
 - 19.21 Consider the log in Figure 19.5. Suppose there is a crash just before the log record

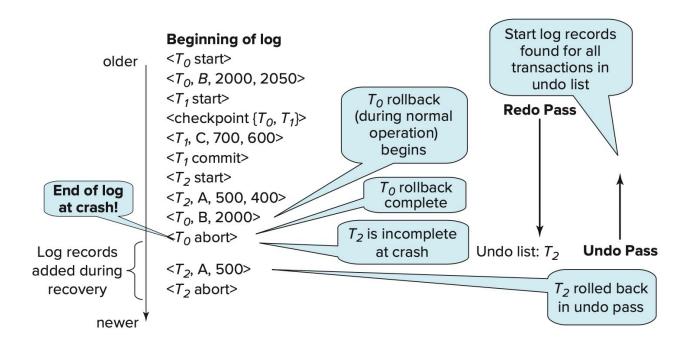


Figure 19.5 Example of logged actions and actions during recovery.

那么我们有 TO、T2 两个事务需要 Undo。不过由于 <T0, B, 2000> 已经被写, 所以不需要写 额外的。然后我们写入 <T2, A, 500>, 然后写入 <T2, abort>。最后写入 <T0, abort>。

- 19.25 In ARIES recovery algorithm,
- a. If at the beginning of the analysis pass, a page is not in the checkpoint dirty page table, will we need to apply any redo records to it? Why?
- b. What is RecLSN, and how is it used to minimize unnecessary redos?
- a. 可能需要。因为可能 analysis 结束后有新的 page 加入脏页表。那么可能就要 redo 了。
- b. RecLSN(Recovery LSN)是指脏页表中每个页面的恢复日志序列号。它表示该页面第一次被标记为脏页的日志记录的 LSN。

Redo 阶段中,如果一个日志记录的 LSN 小于该页面的 RecLSN,则说明这个记录已经在磁盘中被应用到了该页面。因此,我们不需要对该日志进行重做,以减少不必要的重做操作。