8.2 故障的种类

(1)系统故障

- ◆又称为**软故障**,是指造成系统停止运转的任何事件,使得系统要重新启动。 软故障包括:
 - ➤ 特定类型的硬件错误(如CPU故障)
 - > 操作系统故障
 - > 数据库管理系统代码错误
 - > 系统断电

8.2 故障的种类

◆系统故障的影响

- >所有正在运行的事务都非正常终止,活跃事务没全部完成
- ▶内存中数据库**缓冲区的信息全部丢失**,更新丢失了
- ▶造成数据库可能**处于不正确的状态**,但不会破坏数据库

◆恢复系统故障的措施

- ▶撤销(UNDO)所有未完成的事务
- ▶重做 (REDO) 所有已提交的事务



8.2 故障的种类

(2)介质故障

- ◆ 硬故障, 指外存故障。 硬故障包括:
 - ➤ 磁盘损坏
 - > 磁头碰撞
 - > 顺势强磁场干扰
- ◆介质故障会破坏数据库或部分数据库,并影响正在存取这部分数据的所有事务。
- ◆ 介质故障比系统故障的**可能性小得多**,但**破坏性大得多。**

8.3 恢复的实现技术

◆恢复技术的基本原理:元余

利用存储在系统别处的冗余数据额,来重建数据库中已被破坏或不正确的那部分数据。

◆恢复机制涉及的关键问题

(1)如何建立冗余数据

▶数据转储 (backup)

▶登记日志文件 (logging)

这两种技术通常一起使用。

(2)如何利用这些冗余数据实施数据库恢复

8.3.1 数据转储

- ◆ 转储是指数据库管理员定期地将整个数据库复制到磁带、磁盘或其他存储介质上保存起来的过程。备用的数据文本称为后备副本 (backup)或后援副本。
- ◆ 数据库遭到破坏后,可以将最近一次转储的后备副本重新装入。
- ◆ 重装后备副本只能将数据库恢复到最近一次转储时的状态。
- ◆ 要想恢复到故障发生时的状态,必须**重新运行**自最近一次转储以后的所有更新事务。

8.3.2 登记日志文件

- ◆日志文件(log file) 是用来记录事务对数据库的更新操作的文件。
- ◆日志文件的格式 是以日志记录为单位,包括两类记录:
 - >事务记录.
 - >检查点记录
- ◆日志文件的作用
 - ▶用于系统故障的恢复
 - >与后备副本同时使用,用于介质故障的恢复

使用转储和日志文件恢复数据库

- ◆重装后备副本只能将数据库恢复到转储时的状态。
- ◆要想恢复到故障发生时的状态,必须**结合日志文件**中的记录,才能有效地恢复数据库。

◆ 步骤如下:

- (1) 故障恢复时,重新装入后援副本,把数据库恢复到转储时刻的正确状态。
- (2) 利用日志文件,重做(redo)已完成事务,撤销(undo) 未完成的事务,才能将数据库恢复到故障前的一致性状态。

为什么要"先写日志文件"?

- ◆ **写数据库**和**写日志文件**是两个不同的操作;
- ◆ 在这两个操作之间可能发生故障;
- ◆ 如果先写了数据库修改,此时发生了故障。则在日志文件中就 没有记录下这个修改,则以后就无法恢复此修改;
- ◆ 如果先写日志,但没有修改数据库,则在按日志文件恢复时,只不过是多执行一次不必要的UNDO操作(用旧值覆盖目前值,并非重做一次操作),并不会影响数据库的正确性。

8.4 具有检查点的恢复技术

◆ 为什么引入检查点机制?

- ▶ 可以使用日志文件中的信息将数据库从故障状态恢复到正确状态。
- ▶ 这种机制的问题:当故障发生时,需要搜索整个日志文件,找到需要重做的事务,即不知从日志文件的哪里开始重做。
- ▶ 为了限制搜索日志文件的范围,使用一种称为"检查点"的技术

◆ 检查点的定义

是数据库与事务日志文件间的同步点,在该点上所有的缓冲块都被 强制写入辅助存储器(磁盘)中。

检查点技术

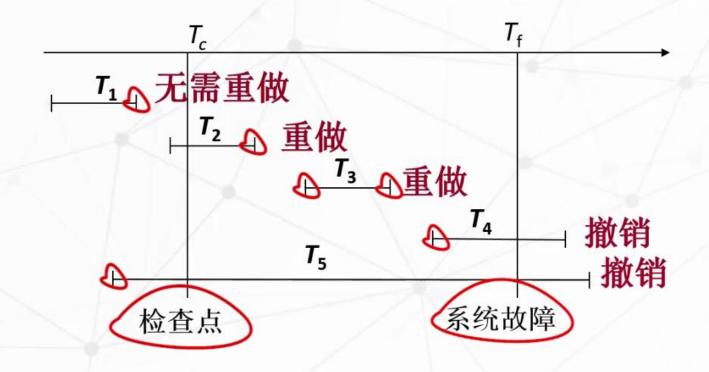
◆措施

- ▶在日志文件中增加检查点记录 (checkpoint)
- ▶增加重新开始文件
- ▶恢复子系统在登录日志文件期间动态地维护日志。
- **◆检查点记录的内容包括**:
 - (1)建立检查点时刻,所有正在执行的事务清单
 - (2)这些事务最近一个日志记录的地址。
- ◆重新开始文件的内容

记录各个**检查点记录**在日志文件中的**地址**,这样就**不必重头 搜索日志文件了**。



利用检查点恢复的示例



- ➤ 不必对T1 做任何操作,因为在检查点之前,T1已结束,所有更新已保存到硬盘中。
- ➤ 重做 (redo) T2 和 T3.
- ➤ 撤销 (undo) T4 和 T5