## 09 分布式并发管理

- 今天的假设
  - 。 忽略失败,可以从log恢复失败
  - 。关注并发
- 数据库事务
  - 。 Atomicity, 事务中的sql要么都执行, 要么都不执行
  - 。Consistency,事务修改的所有相关数据保持一致
  - 。Isolation,两个事务不能同时执行,特殊:只读事务可并行
  - 。 Durability, 写成功
- 加锁实现事务
  - 。其中注意死锁
- 将事务分解为两个阶段
  - 。准备
  - 。提交或放弃
- 分布式两阶段提交
  - 。客户端发起请求
  - 。 协调者询问所有参与者,是否可以提交
  - 。参与者都回复结果
    - 此时参与者要锁数据
  - 。如果所有参与者都说可以,协调者发送提交;否则发送放弃
    - 如果有参与者写失败怎么办?
  - 。问题: 使用超时处理失败, 性能会很差
    - 之后分析各种失败情况
  - 。 总结使用gossip protocol解决问题
    - 假设没有拜占庭失败模型
- gossip protocol
  - 。询问其他参与者
  - 。 如果有参与者没回复,或者否定,可以安全放弃
  - 。如果没有收到参与者的回复,或者其他人也说了OK,则等待
- 3 phase commit protocol
  - 。1: 协调者询问是否可以提交,参与者回复
  - 。2: 协调者发送准备提交,参与者确认
  - 。3: 协调者发送提交,参与者回复提交结果
  - 。动机
    - 2PC在commit阶段,协调者和一个参与者失败会造成阻塞
  - 。不好
    - 消息多,延时大