高并发性的设计和优化

王成辉

某电子商务网站高级DBA

Agenda

- ✓ 数据库设计
- ✓ 隔离级别和锁
- ✓ 高并发性设计原则
- ✓ 高并发性设计方法
- Q & A

- 数据库设计
 - > 逻辑设计
 - > 物理设计
 - > 性能设计
 - > 并发设计

- 隔离级别
 - > 读未提交
 - > 读提交
 - > 可重复读
 - > 串行读
 - > 读提交快照
 - > 快照

- 锁: 粒度和层次
 - > Key
 - > Row
 - Page
 - > Table
 - > DB

- 锁: 模式
 - > S锁
 - > U锁
 - > X锁
 - > 意向锁

• 锁: 时长

HOLDLOCK	使用持有锁可以使锁持有到事务完成, 而不是一旦所需的表、行或数据页不再需要时就释放锁。
NOLOCK	不采用任何锁。
READPAST	跳过锁定行。

• 锁的兼容模式

	现有授予模式					
请求模式	IS	S	U	IX	SIX	X
意向共享 (IS)	是	是	是	是	是	否
共享 (S)	是	是	是	否	否	否
更新 (U)	是	是	否	否	否	否
意向排他 (IX)	是	否	否	是	否	否
意向排他共享 (SIX)	是	否	否	否	否	否
排他 (X)	否	否	否	香[TC(之20

	NL	SCH-S	SCH-M	S	U	X	IS	IU	IX	SIU	SIX	UIX	BU	RS-S	RS-U	RI-N	RI-S	RI-U	RI-X	RX-S	RX-U	RX-X
NL.	N	N	N	N	N	N	N	N	N	N	N	N	N	N	N	N	N	N	N	N	N	N
SCH-S	N	N	С	N	N	N	N	N	N	N	N	N	N	I	I	I	I	I	I	I	I	I
SCH-M	N	С	C	C	С	С	Ç	C	C	С	C	C	C	I	I	I	I	I	I	I	I	I
S	N	N	C	N	N	С	N	N	C	N	C	C	C	N	N	N	N	N	С	N	N	С
U	N	N	С	N	C	С	N	С	C	С	С	C	C	N	С	N	N	С	С	N	C	C
X	N	N	C	C	C	С	C	C	C	С	С	С	C	С	С	N	С	C	С	С	С	С
IS	N	N	C	N	N	C	N	N	N	N	N	N	С	I	I	I	I	I	I	I	I	I
IU	N	N	С	N	C	С	N	N	N	N	N	С	C	I	I	I	I	I	I	I	I	I
IX	N	N	Ċ	C	С	С	N	N	N	С	С	C	C	I	I	I	I	I	I	I	I	I
SIU	N	N	С	N	C	С	N	N	С	N	С	С	C	I	I	I	I	I	I	I	I	I
SIX	N	N	Ç	C	С	C	N	N	C	С	С	С	C	I	I	I	I	I	I	I	I	I
UIX	N	N	C	C	C	С	N	C	С	С	С	C	C	I	I	I	I	I	I	I	I	I
BU	N	N	С	C	С	С	Ç	С	Ç	С	С	С	N	I	I	I	I	I	I	I	I	I
RS-S	N	I	I	N	N	C	I	I	I	I	I	I	I	N	N	С	С	С	С	C	C	С
RS-U	N	I	I	N	С	С	I	I	I	I	I	I	I	N	С	С	С	С	Ç	С	С	С
RI-N	N	I	I	N	N	N	I	I	I	I	I	I	I	С	С	N	N	N	N	С	С	С
RI-S	N	I	I	N	N	С	I	I	I	I	I	I	I	С	С	N	N	N	С	C	С	С
RI-U	N	I	I	N	С	С	I	I	I	I	I	I	I	С	С	N	N	С	C	С	С	Ç
RI-X	N	I	I	C	С	C	I	I	I	I	I	I	I	С	С	N	С	C	С	C	C	С
RX-S	N	I	I	N	N	С	I	I	I	I	I	I	I	С	С	С	С	С	C	С	С	С
RX-U	N	I	I	N	С	C	I	I	I	I	I	I	I	С	C	C	C	C	C	С	C	C
RX-X	N	I	I	С	С	С	I	I	I	I	I	I	I	С	С	C	С	С	С	C	C	С
图例																						
N 不冲突 I 非法 C 冲突 NL 没有锁 SCH-S 架构稳定性锁 SCH-M 架构修改锁						SIU 共享意向更新 SIX 共享意向排他 UIX 更新意向排他 BU 大容量更新 RS-S 共享范围-共享 RS-U 共享范围-更新 RI-N 插入范围-空																
S U X IS	共享 RI-S 插入范围-共享 更新 RI-U 插入范围-更新 排他 RI-X 插入范围-排他 意向共享 RX-S 排他范围-共享													C	T	C	<u> </u>	201	12			

RX-II 挂他范围-更新

章向更新

TU

- 查看锁的信息
 - Sp_lock
 - > sys.dm_tran_locks

• 并发

- 如果2个事务在执行时间上有重叠,则称这2个事务是并发的。
- 并发控制有一个简单的正确性目标:使得每一个事务的执行看上去都是隔离的,与其他任何事务都不相关。也就是说,事务集播放执行与这些事务依次独立执行必须是等同的。
- 并发的正确性一般通过互斥来实现。

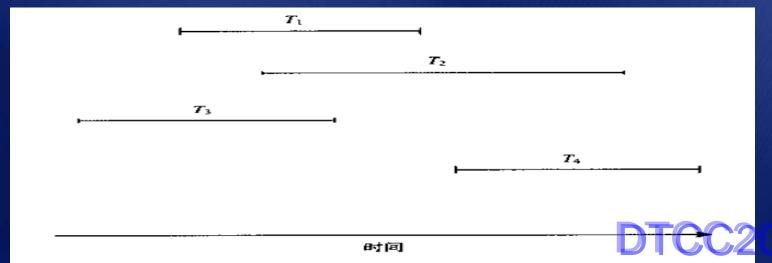


图 2.2 事务并发的例子。 T_1 与 T_2 , T_3 并发; T_2 与 T_1 , T_3 和 T_4 并发

- 高并发性设计原则
 - Scale out
 - > 尽量消除等待阻塞和锁

- 高并发性设计方法
 - Scale out
 - ① 应用程序控制数据路由(DDR)
 - ② 分布式分区视图(DPV)
 - ③ 复制(事务复制、P2P)
 - **4** Service Broker
 - **6** Scalable shared DB

- > 尽量消除等待阻塞和锁
 - ① 尽量将update转换为select、delete、insert操作

Demo

Q & A

网站:

www.windbi.com



微软BI技术/SQL SERVER技术交流区