Veritabanı Yönetim Sistemleri

Dr. Öğr. Üyesi Ahmet Arif AYDIN

Concurrency (Eşzamanlılık)

- Veritabanı yönetim sistemleri aynı anda olan birden fazla hareketin gerçekleştirilmesini yönetmektedirler.
- Birden fazla hareket (transaction) eş zamanlı olarak (concurrent) çalıştırıldığında veritabanının tutarlılığına zarar verecek durumlar ortaya çıkabilir ve bu durumlar <u>çelişkiler (conflict)</u> olarak isimlendirilir.
- Çelişkilerin etkilerinin ortadan kaldırılması, ve veritabanının <u>tutarlı (consistency)</u>
 durumunun ve verinin bütünlüğünün (data integrity) korunabilmesi için eşzamanlılık
 kullanılmaktadır.

Veritabanı nesnelerine eş zamanlı erişim problemlerini ortadan kaldırmak için
 kilitleme-anahtarlama protokolleri (locking protocols) kullanılmaktadır.

- VTYS tarafından iki çeşit anahtar (lock) kullanılmaktadır:
 - 1. Paylaşılan anahtar (shared lock)
 - 2. Dişlayıcı anahtar (exclusive lock)

Eşzamanlılık: 1 - Paylaşılan Anahtar

VTYS tarafından iki çeşit anahtar (lock) kullanılmaktadır:

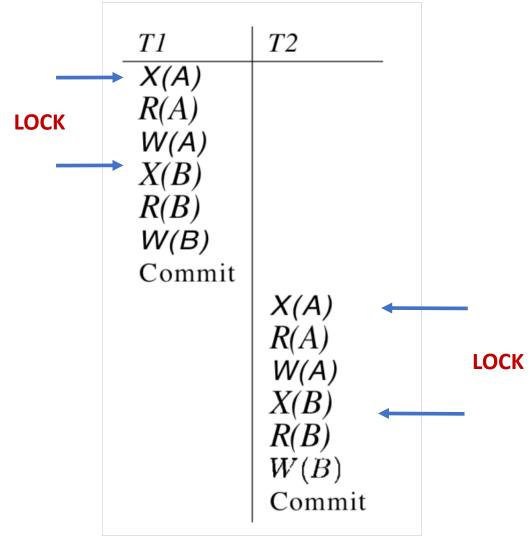
1 - Paylaşılan anahtar (S) (shared lock)

- · Birden fazla uygulama bir veritabanı nesnesini aynı anda kullanabilir.
- Read (okuma)
- Bir hesap üzerinde okuma işlemi aynı anda gerçekleştirlebilir.
- Aynı hesap üzerinde yazma işlemi gerçekleştirmek için okuma işlemlerinin tamamlanması gerekmektedir.

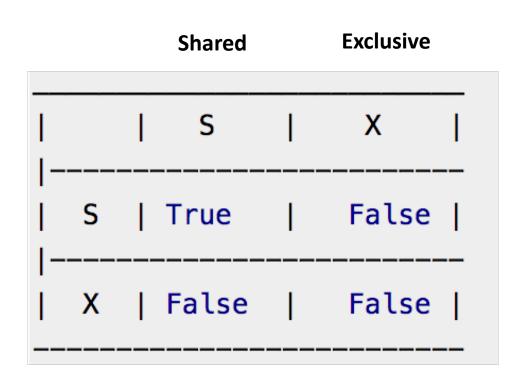
Eşzamanlılık: 2- Dışlayıcı Anahtar

2- Dişlayıcı anahtar (X) (exclusive lock):

- Aynı anda sadece bir uygulamanın nesne üzerinde okuma ve yazma yapmasına imkan verir
- (Write-yazma).
- Bir nesne üzerinde exclusive anhatar varsa bu anahtar sisteme teslim edilinceye kadar bu nesne uzerinde başka bir anahtar verilemez!



Eşzamanlılık: Anahtar uyum matrisi



Bir nesne üzerinde aynı anda Sadece birden fazla payla İılan anahtar bulunabilir.

Anahtarlama yöntemleri ile

- Serializability (Sıralanabilirlik)
- Recoverability (hataların geri alınabilmesi)

sağlanmaktadır

• Plan1: Hareket 1.... Hareket n

• Plan2: Hareket 1.... Hareket n

Durum (Plan1) = Durum (Plan2)

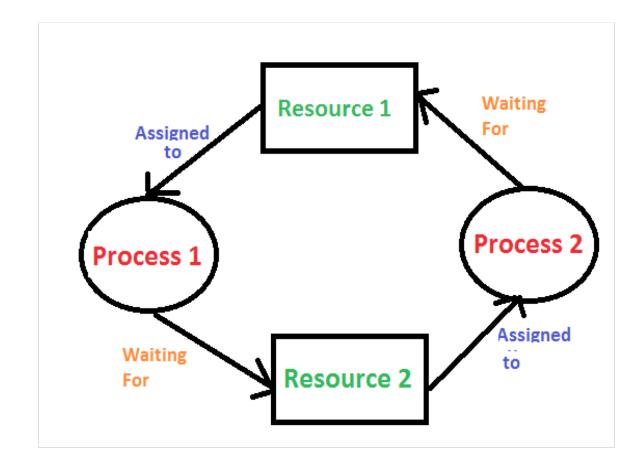
İki farklı hareket planının (schedule) sonucu farklı işlem sıralamasıyla ile birlikte aynı ise bu durum conflict equivilant olarak adlandırılır.

Strict Two-Phase Locking (Strict 2PL)

- Bir nesne üzerinde yazma işlemi gerçekleştirecek olan bir hareket VTYS den bir exclusive lock almak zorundadır.
- · Bir nesne üzerinde okuma işlemi için ortak anahtar (shared lock) gerekmektedir.
- · Nesne üzerinde işlem tamamlandığında bütün anahtarlar sisteme geri verilecektir.
- Bir nesne üzerindeki exclusive lock bırakılmadan o nesne üzerinde baska bir hareket işlem yapamaz.

Ölü kilit (Deadlocks)

- Birden fazla hareketin birbirini beklemesiyle deadlock oluşur.
- Tamamlanması gereken işlemler bitmez
 ve diğer kaynağa erişebilmek için bekler.
- Çizgi çizecek iki kişinin birinde kalem olup, diğerinde cetveli alıp birbirini beklemesidir.



Deadlock durumunun ortadan kaldırılması için bir veya daha fazla işlemin iptal edilmesi (abort) gerekmektedir.

Ölü kilit (Deadlocks)

Aşagıdaki durumlar herhangi birisi deadlock oluşumuna sebep olur:

- 1. Mutual Exclusion (Karşılılıklı Dışlama): bir kaynağın aynı anda birden fazla hareket tarafından kullanılamaması
- 2. Hold and Wait (dur ve bekle): Hareketlerin kullandıkları kaynaklar varken yeni kaynak tabelinde bulunması
- 3. No Preemption (işlem üstünluğü yok): Hareketlerin kullandığı kaynakları başka bir hareketin zorla alamama durumu. Hareket istediği zaman kaynağı serbest bırakır.
- 4. Circular Wait (Dairesel bekleme): Birden fazla hareketin karşılıklı olarak sahip oldujları kaynakları beklemesidir.

Ölü kilit (Deadlocks)

Deadlock'ın ortadan kaldırılması için :

- 1. NO Mutual Exclusion (Karşılılıklı Dışlama)
- 2. NO Hold and Wait (dur ve bekle)
- 3. Preemption (işlem üstünluğü)
- 4. NO Circular Wait (Dairesel bekleme)

Banker Algoritması Anahtarlama Yöntemleri Bir veya birkaç hareketi durdur – rollback

Crash Recovery

VTYS'lerinde oluşan hatalar

- WAL (Write Ahead Log) prensibi
- Checkpoint
- Rollback

yöntemleriyle ortadan kaldırılır.