

Adatbázis tartalmának módosítása

SQL DML utasítások

Tankönyv: Ullman-Widom:
Adatbázisrendszerek Alapvetés
Második, átdolgozott kiadás,
Panem, 2009



6.3. Alkérdeések a záradékokban
(folyt) (where, having és group by)
6.5. Változtatások az adatbázisban:
SQL DML adatkezelő utasítások:
INSERT, DELETE, UPDATE

1.fejezet: Adatbázis-kezelő rendszerek (alapfogalmak)

Alkérdések

- A FROM listán és a WHERE záradékban (valamint a GROUP BY HAVING záradékában) zárójellezett SFW SELECT-FROM-WHERE utasításokat (alkérdéseket) is használhatunk.
- Szintaktikus alakja: zárójelbe kell tenni a lekérdezést
- Hol használható? Ott, ahol relációnevet használunk:
 - (1) WHERE és HAVING záradékban: kifejezésekben, feltételekben
 - (2) FROM listában: új listaelem (rel.név változó SQL-ben)
(lekérdezés) [AS] sorváltozó

Ez felel meg annak, ahogyan a relációs algebrában tetsz.helyen használhattuk a lekérdezés eredményét.

Alkérdeések használata FROM listán

- **FROM záradékban** alkérdeéssel létrehozott ideiglenes táblát is megadhatunk. Ilyenkor a legtöbb esetben meg kell adnunk a sorváltozó nevét. **Szintaktikus alakja:**
(lekérdezés) [AS] sorváltozó
- **Szemantikája:** A FROM záradékban kiértékelődik az alkérdeés, utána a sorváltozót ugyanúgy használjuk, mint a közönséges adatbázis relációkat.
- **Példa:** Keressük meg a Joe's bár vendégei által kedvelt söröket (a feladatnak sok megoldása van)

Alkérdeések használata FROM listán

- **FROM záradékban** alkérdeéssel létrehozott ideiglenes táblát is megadhatunk. Ilyenkor a legtöbb esetben meg kell adnunk a sorváltozó nevét.

- **Példa:** Keressük meg a Joe's bár vendégei által kedvelt söröket.

```
SELECT sör
```

```
FROM Szeret, (SELECT név
```

```
FROM Látogat
```

```
WHERE bár = 'Joe' 's bar' ) JD
```

```
WHERE Szeret.név = JD.név;
```

Sörivők, akik látogatják
Joe's bárját.



Ismétlés: Alkérdeések a WHERE záradékban

Fontos! Ugyanezt használjuk a mai anyagban

SQL DML utasítások WHERE záradékában!

WHERE és HAVING záradékban:

- (i) Az alkérdés eredménye egyetlen **skalárérték**, vagyis az alkérdés olyan, mint a konstans, ami egy új elemi kifejezésként tetszőleges kifejezésben használható.
- (ii) **Skalár értékekből álló multihalmaz** logikai kifejezésekben használható:
 - [NOT] EXISTS (lekérdezés)
 - kifejezés [NOT] IN (lekérdezés)
 - kifejezés Θ [ANY | ALL] (lekérdezés)
- (iii) **Teljes, többdimenziós tábla** a visszatérő érték:
 - [NOT] EXISTS (lekérdezés)
 - (kif₁, ... kif_n) [NOT] IN (lekérdezés)

Emlékeztető: Példa csoportosításra

```
SELECT onev, AVG(fizetes) + 100 emelt
FROM dolgozo d, osztaly o
WHERE d.oazon=o.oazon AND telephely='Bp'
GROUP BY o.oazon, onev
HAVING COUNT(dkod) > 3
ORDER BY onev;
```

$$\tau_{\text{onev}} \left(\pi_{\text{onev}, \text{átlagfiz}+100 \rightarrow \text{emelt}} \left(\sigma_{\text{COUNT}(\text{dkod}) > 3} \left(\gamma_{\text{o.oazon}, \text{onev}, \text{AVG}(\text{fizetes}), \text{COUNT}(\text{dkod})} \left(\sigma_{\text{telephely}='Bp'} (d \bowtie o) \right) \right) \right) \right)$$

--- HF: Az operátorok egymás utáni alkalmazását **kifejezésfa** formájában is rajzolhatjuk fel!

Példa alkérdésre a HAVING-ben --1

- Felszolgál(söröző, sör, ár) és Sörök(név, gyártó) táblák felhasználásával adjuk meg az átlagos árát azon söröknek, melyeket
 - legalább három sörözőben felszolgálnak,
 - vagy Pete a gyártójuk.

Példa alkérdésre a HAVING-ben --2

SELECT sör, AVG(ár)

FROM Felszolgál

GROUP BY sör

HAVING COUNT(söröző) >= 3 OR

sör IN (SELECT név

FROM Sörök

WHERE gyártó = 'Pete')

(HAVING...) Sör csoportok,
Melyeket legalább három
nem-NULL bárban árulnak,
Vagy Pete a gyártójuk.

(SELECT...)
Sörök, melyeket
Pete gyárt (ez az
Ullman mo., de

H.F.: más mo-okkal

Adatbázis tartalmának módosítása

Tankönyv 6.5. Változtatások az adatbázisban

- **A módosító utasítások** nem adnak vissza eredményt, mint a lekérdezések, hanem az adatbázis tartalmát változtatják meg.
- 3-féle módosító utasítás létezik:
 - INSERT** - sorok beszúrása
 - DELETE** – sorok törlése
 - UPDATE** – sorok komponensei értékeinek módosítása

Beszúrás (insert into)

- Két alakja van:
- 1.) ha egyetlen sort szúrunk be:
INSERT INTO <reláció>
VALUES (<konkrét értékek listája>);
- 2.) ha több sort, egy lekérdezés eredményét
visszük fel alkérdés segítségével:
INSERT INTO <reláció>
(<alkérdés>);

Beszúrás, attribútumok megadása

- **Példa:** A Szeret táblába beírjuk, Zsu szereti a Bud sört.

```
INSERT INTO Szeret  
VALUES('Zsu', 'Bud');
```

- A reláció neve után megadhatjuk az attribútumait.
- Ennek alapvetően két oka lehet:
 1. elfelejtettük, hogy a reláció definíciójában, milyen sorrendben szerepeltek az attribútumok.
 2. Nincs minden attribútumnak értéke, és azt szeretnénk, ha a hiányzó értékeket NULL vagy default értékkel helyettesítenék.

Példa:

```
INSERT INTO Szeret(sör, név)  
VALUES('Bud', 'Zsu');
```

Default értékek megadása

- A CREATE TABLE utasításban az oszlopnevet **DEFAULT** kulcsszó követheti és egy érték.
- Ha egy beszúrt sorban hiányzik az adott attribútum értéke, akkor a default értéket kapja.

```
CREATE TABLE Sörivók (  
    név CHAR(30) PRIMARY KEY,  
    cím CHAR(50) DEFAULT 'Sesame St'  
    telefon CHAR(16) );  
INSERT INTO Sörivók(név)  
VALUES ('Zsu');
```

Az eredmény sor:

név	cím	telefon
Zsu	Sesame St	NULL

Több sor beszúrása

- Egy lekérdezés eredményét is beszúrhatjuk:
INSERT INTO <reláció>
(<alkérdés>);
- A **Látogat(név, söröző)** tábla felhasználásával adjuk hozzá a **LehetBarát(név)** táblához Zsu „lehetséges barátait”, vagyis azokat a sörivőket, akik legalább egy olyan sörözőt látogatnak, ahova Zsu is szokott járni.

Megoldás: Több sor beszúrása

```
INSERT INTO LehetBarát
(SELECT I2.név
FROM Látogat I1, Látogat I2
WHERE I1.név = 'Zsu' AND
      I2.név <> 'Zsu' AND
      I1.söröző = I2.söröző
);
```

(SELECT) a másik sörivő

(FROM) névpárok:
az első Zsu,
a második nem Zsu,
de van olyan bár,
amit mindketten
látogatnak.

Tk.Példa INSERT INTO utasításra

- A lekérdezést teljesen ki kell értékelni, mielőtt a sorokat beszúrnánk.
- Tankönyv 6.36 példa: új stúdiók beszúrása

```
INSERT INTO Stúdió (név)
(SELECT DISTINCT stúdióNév
FROM Filmek
WHERE stúdióNév NOT IN
(SELECT név FROM Stúdió));
```

Törlés (delete)

- A törlendő sorokat egy WHERE feltétel segítségével adjuk meg:

```
DELETE FROM <reláció>  
WHERE <feltétel>;
```

- Példa:

```
DELETE FROM Szeret  
WHERE nev = 'Zsu' AND  
sör = 'Bud';
```

- Az összes sor törlése:

```
DELETE FROM Szeret;
```


Példa: Több sor törlése

- A **Sörök(név, gyártó)** táblából töröljük azokat a söröket, amelyekhez létezik olyan sör, amit ugyanaz a cég gyártott.

Példa: Több sor törlése

- A **Sörök(név, gyártó)** táblából töröljük azokat a söröket, amelyekhez létezik olyan sör, amit ugyanaz a cég gyártott.

```
DELETE FROM Sörök s
WHERE EXISTS (
  SELECT név FROM Sörök
  WHERE gyártó = s.gyártó
  AND név <> s.név);
```

(WHERE) azok a sörök, amelyeknek ugyanaz a gyártója, mint az s éppen aktuális sorának, a nevük viszont különböző.

A törlés szemantikája

- Tegyük fel, hogy az Anheuser-Busch csak Bud és Bud Lite söröket gyárt.
- Tegyük fel még, hogy s sorai közt a Bud fordul elő először.
- Az alkérdés nem üres, a későbbi Bud Lite sor miatt, így a Bud törlődik.
- **Kérdés:** a Bud Lite sor törlődik-e?

A törlés szemantikája

- **Válasz:** igen, a Bud Lite sora is törlődik.
- A törlés ugyanis két lépésben hajtódik végre.
 1. Kijelöljük azokat a sorokat, amelyekre a WHERE feltétele teljesül.
 2. Majd töröljük a kijelölt sorokat.

Módosítás (update)

- Bizonyos sorok bizonyos attribútumainak módosítása.

UPDATE <reláció>

SET <attribútum értékadások listája>

WHERE <sorokra vonatkozó feltétel>;

- Fecó telefonszámát 555-1212-re változtatjuk (Fecó itt egy sörivó neve):

UPDATE Sörivók

SET telefon = '555-1212'

WHERE név = 'Fecó';

Példa: Több sor módosítása

- Legfeljebb 4 dollárba kerülhessenek a sörök:

```
UPDATE Felszolgál
```

```
SET ár = 4.00
```

```
WHERE ár > 4.00;
```

- Olcsó sörök árát duplázzuk

```
UPDATE Felszolgál
```

```
SET ár = 2 * ár
```

```
WHERE ár < 1.00;
```

Tk.Példa UPDATE utasításra

- Tankönyv 6.39 példa:

UPDATE GyártásIrányító

SET név = 'lg.' || név

WHERE azonosító IN

(SELECT elnökAzon FROM Stúdió)

Adatbázis-kezelő rendszerek felépítése

Tankönyv: Ullman-Widom:
Adatbázisrendszerek Alapvetés
Második, átdolgozott kiadás,
Panem, 2009

1.fejezet: Az adatbázis-kezelő
rendszerek (DBMS) felépítése,
alapfogalmak, ACID tranzakciók



Az adatbázisrendszerek világa

Tk.1.fejezete Az adatbázis-kezelő rendszerek áttekintése

- **Adatbázisok-1 kurzuson mit láttunk eddig és mit fogunk venni az adatbázisrendszerek világából?**
 - Adatbázist, adatok gyűjteményét kezeli, relációs modell típus: sortípus, gyűjtemény: reláció
 - Hogyan tervezzük meg milyen gyűjteményünk legyen? Lesz majd tervezés: E/K modell, UML diagramok, Relációs adatbázis sématervezés (FF, TÉF, NF)
 - Metaadatok kezelése: DDL sémaleíró nyelv
 - Táblák tartalmának lekérdezése (select) és módosítása: insert-delete-update: DML adatkezelő nyelv
 - Lekérdezések feldolgozása: alap és kiterjesztett relációs algebra, SQL: SELECT, program (SQL/PSM, PL/SQL)

(1) Adatbázis-kezelés

Adatbázis-kezelés:

- (1) Háttértárolón tárolt, nagy adatmennyiség hatékony kezelése (lekérdezése, módosítása)
- (2) Adatmodell támogatása
- (3) Adatbázis-kezelő nyelvek támogatása
- (4) Több felhasználó támogatása
- (5) Adatvédelem, adatbiztonság
- (6) Tranzakció-kezelés
- (7) Konkurencia-kezelés
- (8) Naplózás és helyreállíthatóság
- (9) Lekérdezések végrehajtásának optimalizálása

(2) Adatmodell támogatása

- Az adatmodell a valóság fogalmainak, kapcsolatainak, tevékenységeinek magasabb szintű ábrázolása
 - File-kezelés indexekkel együtt, ezt váltotta fel a
 - CODASYL szabvány, hálós adatmodell (hatékony keresés)
 - Hierarchikus adatmodell (apa-fiú kapcsolatok gráfja)
 - Ted Codd - Relációs adatmodell (táblák rendszere, könnyen megfogalmazható műveletek)
 - Objektum-orientált adatmodell (az adatbázis-kezelés funkcionalitásainak biztosítása érdekében gyakran relációs adatmodellre épül), + Objektum-relációs adatmodell
 - Logikai adatmodell (szakértői rendszerek, tények és következtetési szabályok rendszere)
 - Dokumentumok - Félig strukturált adatmodell, az XML (szabvány adatcsereformaként jelent meg)

(3) Adatbázis-kezelő nyelvek támogatása

- **SQL** – relációs (és objektum-relációs) adatbázis-kezelő szabvány nyelv, fontosabb szabványok:
SQL86, SQL89, SQL92 (SQL2), **SQL:1999** (SQL3),
SQL: 2003, SQL:2006, SQL:2008
- **DDL** (Data Definition Language) adatdefiniáló (sémaleíró) nyelv: sémák, adatstruktúrák megadása, objektumok létrehozása, módosítása, törlése: CREATE, ALTER, DROP
- **DML** (Data Manipulation Lang.) adatkezelő és lekérdező nyelv: INSERT, DELETE, UPDATE és SELECT
- **DCL** (Data Control Lang.) adatvezérlő nyelv, jogosultságok kiosztása és visszavonása: GRANT, REVOKE
- **Tranzakció-kezelés**: COMMIT, ROLLBACK

(4) Több felhasználó támogatása

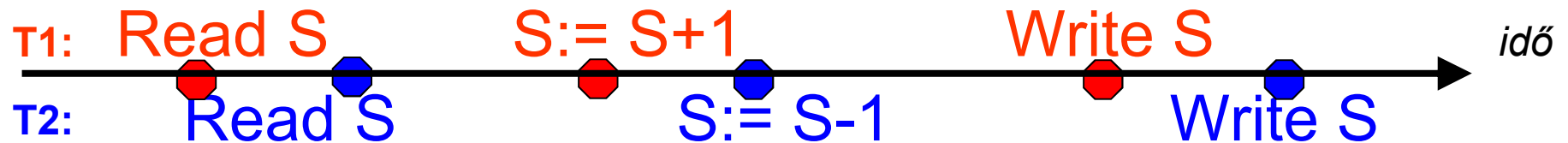
- **Felhasználói csoportok. Kulcsemberek:**
 - **DBA** adatbázis-rendszergazda
 - felügyeli az adatbázis-példányokat és adatbázis-szervereket
 - felépíti a rendszert, implementálja és optimális adatbázis-megoldást biztosít
 - Adatbázis-tervező (sématervezés)
 - Alkalmazás-fejlesztő, programozó (kódolás)
 - Felhasználók (akik használják a rendszert)

(5) Adatvédelem, adatbiztonság

- **Jogosultságok** (objektumok olvasása, írása, módosítása, készítése, törlése, jogok továbbadása, jogok visszavonása)
- GRANT és REVOKE utasítás
- Jogosultságok tárolása rendszertáblákban történik
- **Jogosultságok kezelése**, felhasználók, jelszavak, hozzáférési jogok
- Adatbázissémák korlátozása (virtuális) nézettáblák segítségével
- Tárolt adatok, hálózati adatforgalmak titkosítása (nagy prímszámok, RSA, DES)

(6) Tranzakció-kezelés

- **Tranzakció:** adatkezelő műveletekből (adategység írása, olvasása) álló sorozat
- Cél: tranzakciók párhuzamos végrehajtása



- **Tranzakció** = olyan folyamat, ami adatbázis lekérdezéseket, módosításokat tartalmaz.
- Az utasítások egy „értelmes egészt” alkotnak.
- Egyetlen utasítást tartalmaznak, vagy az SQL-ben explicit módon megadhatóak.

(6) Miért van szükség tranzakciókra?

- Az adatbázis rendszereket általában több felhasználó és folyamat használja egyidőben.
- Lekérdezések és módosítások egyaránt történhetnek.
- Az operációs rendszerektől eltérően, amelyek támogatják folyamatok interakcióját, az adatbázis rendszereknek el kell különíteniük a folyamatokat.

(6) Példa: rossz interakció

- Egy időben ketten töltenek fel 100 dollárt ugyanarra a számlára ATM-en keresztül.
- Az adatbázis rendszernek biztosítania kell, hogy egyik művelet se vesszen el.
- **Ezzel szemben** az operációs rendszerek megengedik, hogy egy dokumentumot ketten szerkesszenek egyidőben. Ha mind a ketten írnak, akkor az egyik változtatás elvesz (elveszhet).

(6) Tranzakciók

- **Tranzakció** = olyan folyamat, ami adatbázis lekérdezéseket, módosításokat tartalmaz.
- Az utasítások egy „értelmes egészt” alkotnak.
- Egyetlen utasítást tartalmaznak, vagy az SQL-ben explicit módon megadhatóak.

(6) A tranzakciók ACID tulajdonságai

- **Atomiság (atomicity):** a tranzakció egységesen lefut vagy nem, vagy az összes vagy egy utasítás sem hajtódik végre.
- **Konzisztencia (consistency):** a tranzakció futása után konzisztens legyen az adatbázis, megszorításokkal, triggerekkel biztosítjuk.
- **Elkülönítés (isolation):** párhuzamos végrehajtás eredménye egymás utáni végrehajtással egyezzen meg
- **Tartósság (durability):** a befejezett tranzakció eredménye rendszerhiba esetén sem veszt el

(6) COMMIT és ROLLBACK

- **A COMMIT utasítás** a tranzakció sikeres befejeződését eredményezi. Egy sikeresen befejeződött tranzakció a kezdete óta végrehajtott utasításainak módosításait tartósan rögzíti az adatbázisban
 - vagyis a módosítások *véglegesítődnek*.
- **A ROLLBACK utasítás** megszakítja a tranzakció végrehajtását, és annak sikertelen befejeződését eredményezi. Az így befejezett tranzakció SQL utasításai által végrehajtott módosításokat a rendszer meg nem történtekké teszi
 - Vagyis az összes utasítás *visszagörgetésre kerül*, a módosítások nem jelennek meg az adatbázisban.

(7) Konkurencia-kezelés

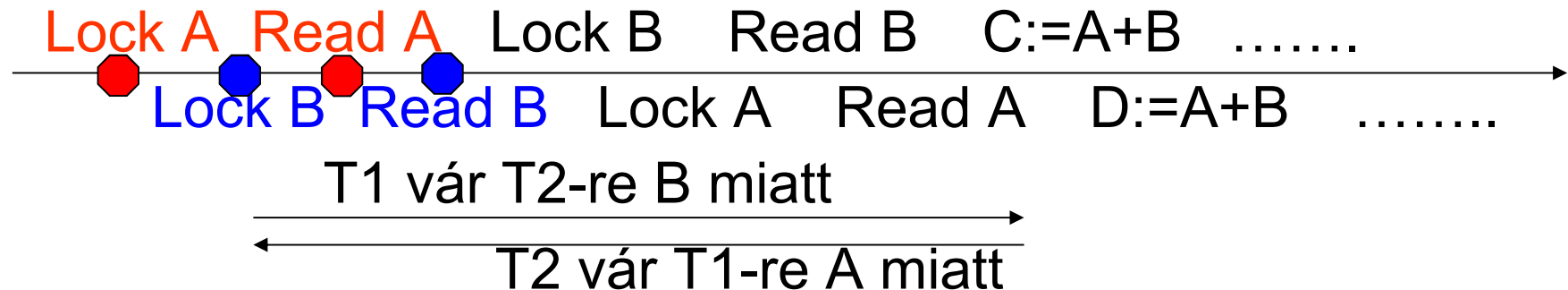
➤ Zárolások (Lock, Unlock)

T1: (Lock S, Read S, $S:=S+1$, Write S, Unlock S)

T2: (Lock S, Read S, $S:=S-1$, Write S, Unlock S)

- A zár kiadásához meg kell várni a zár feloldását.
- Csökken a párhuzamosíthatóság
- Zárok finomsága (zárolt adataegység nagysága, zárolás típusa) növeli a párhuzamosíthatóságot

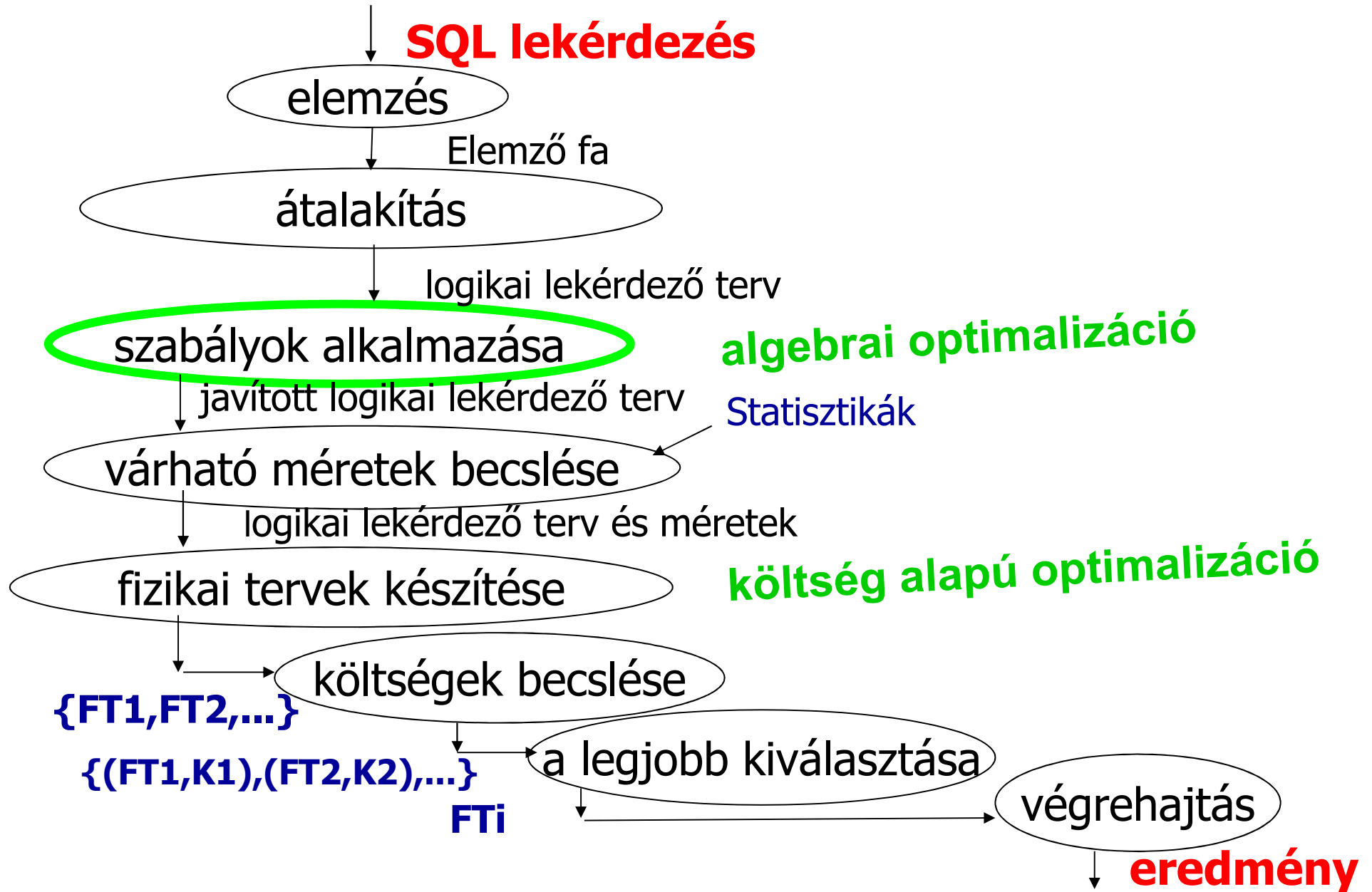
➤ Holtpont probléma:



(8) Naplózás és helyreállítás

- Szoftver- vagy hardverhiba esetén az **utolsó konzisztens állapot visszaállítása**
- Rendszeres **mentések**
 - Statikus adatbázis (módosítás nem gyakori)
 - Dinamikus adatbázis (módosítás gyakori) ▲
- **Naplóállományok**
- Összefügg a tranzakció-kezeléssel

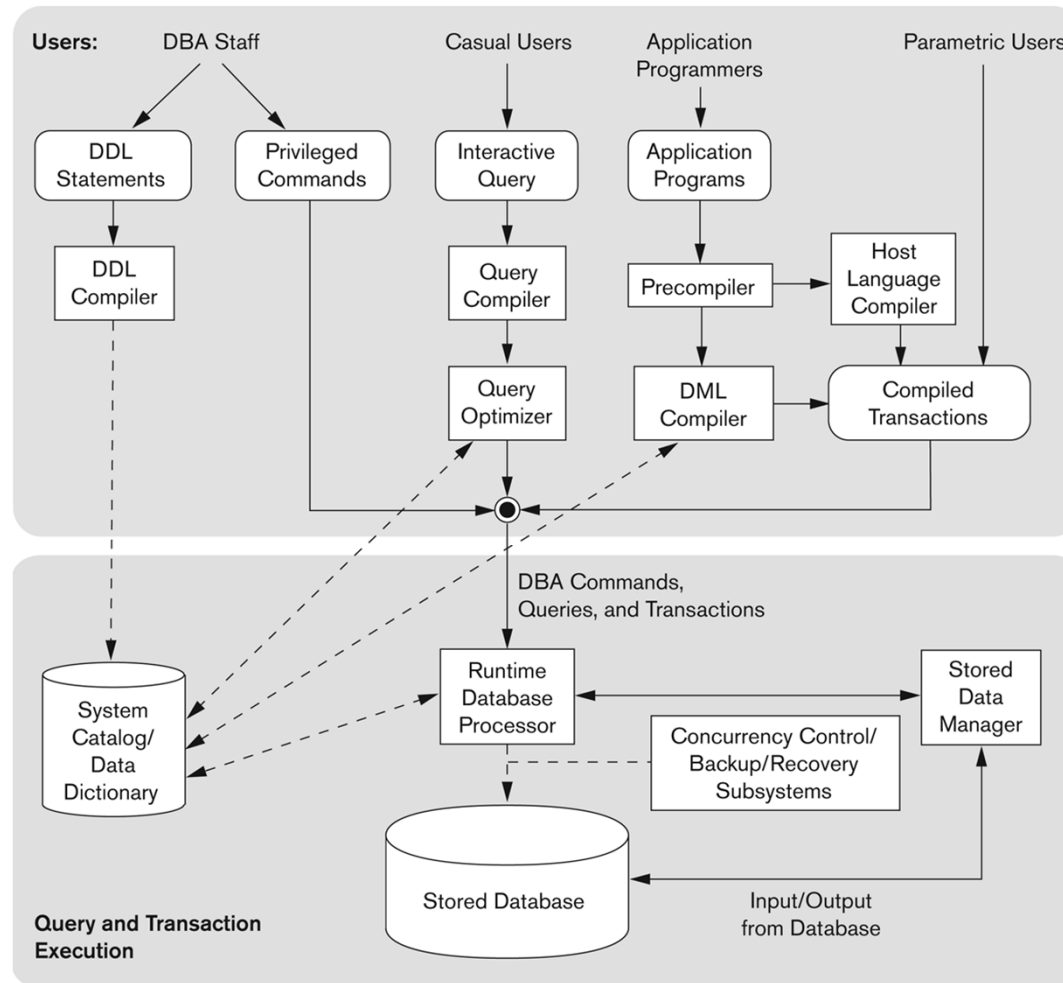
(9) Lekérdezések végrehajtása optimalizálás



Adatbázis-kezelők részei

- **Lekérdezés-feldolgozó**
 - Lekérdezés szintaktikai ellenőrzése
 - Adatbázis-objektumok létezésének, és a hozzáférési jogoknak az ellenőrzése (metaadatbázis, rendszertáblák)
 - Lekérdezés optimális átfogalmazása
 - Végrehajtási tervek készítése
 - Az adatstruktúrák, méretek statisztikái alapján várhatóan minimális költségű végrehajtási terv kiválasztása
 - Az optimális végrehajtási terv lefuttatása
- **Tranzakció-kezelő:**
 - Tranzakciók párhuzamos végrehajtásának biztosítása (atomosság, következetesség, elkülönítés, tartósság)
- **Tárkezelő és pufferkezelő**
 - fizikai adatstruktúrák, táblák, indexek, pufferek kezelése

Adatbázis-kezelő rendszer felépítése



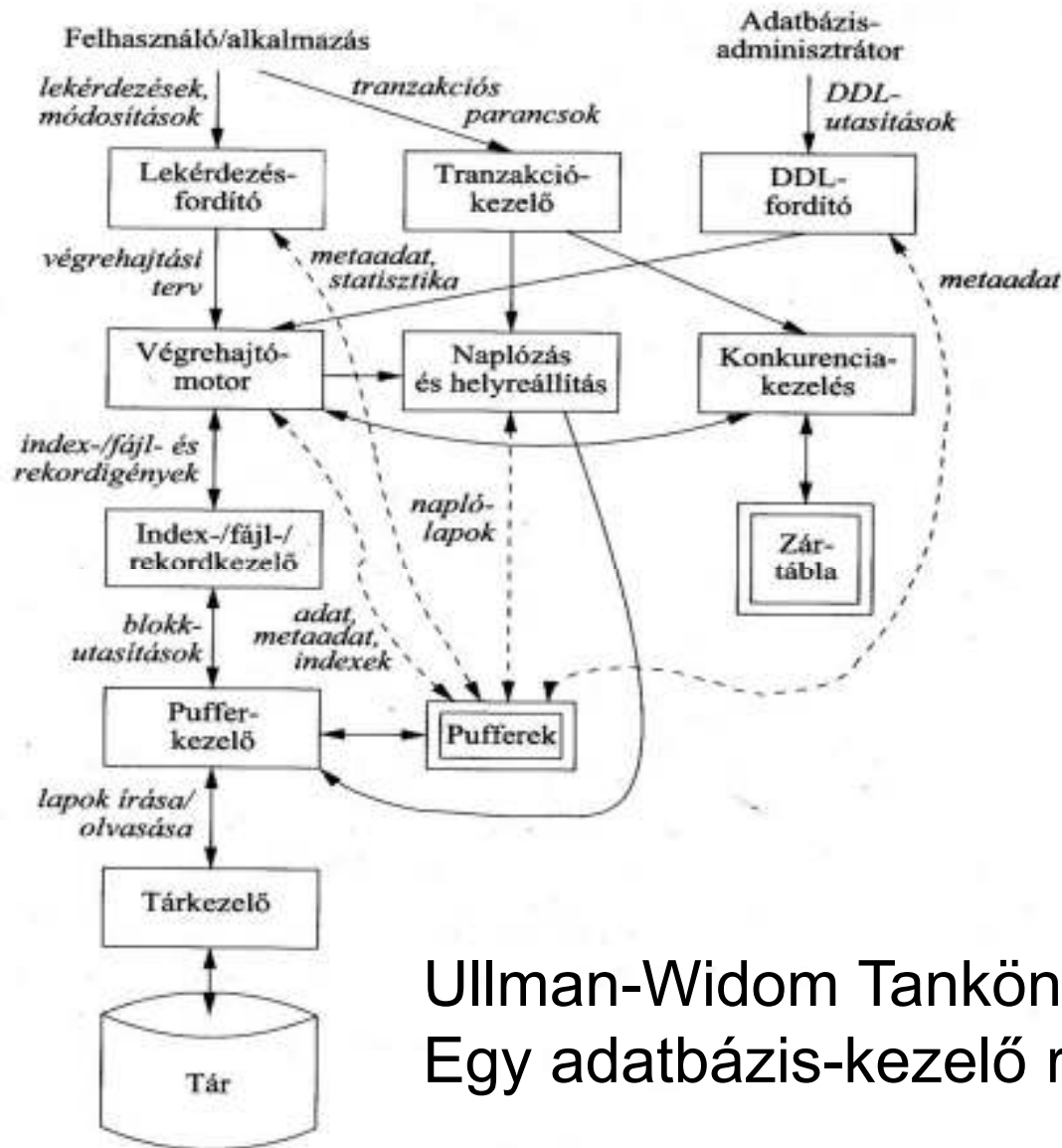
Forrás:

Elmasri-Navathe: Fundamentals of Database Systems

Figure 2.3

Component modules of a DBMS and their interactions.

Adatbázis-kezelő rendszer felépítése



Ullman-Widom Tankönyv 1.1. ábra
Egy adatbázis-kezelő rendszer részei

Kérdés / Válasz

- **Köszönöm a figyelmet! Kérdés/Válasz?**
- **Gyakorlás a 5EA-hoz:** Több táblára (DEPT és EMP tábla) vonatkozó lekérdezésekre példák, összekapcsolások.
- **Házi feladat:** Oracle Példatár 3.fejezet feladatai, összekapcsolások és alkérdések használata, de a hierarchikus és rekurzív lekérdezések még nem:
<http://people.inf.elte.hu/sila/eduAB/Feladatok.pdf>