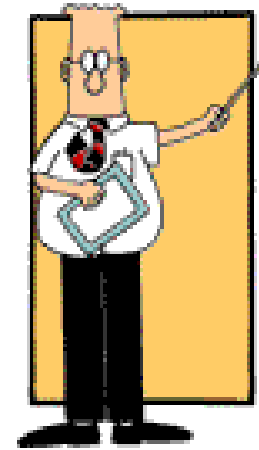


# Oracle SQL Tuning

# Áttekintés

- Alapozás
  - Optimalizáló, költség vs. szabály, adattárolás, SQL végrehajtási fázisok, ...
- Végrehajtási tervek létrehozása és olvasása
  - Elérési utak, egyetlen tábla, összekapcsolás, ...
- Eszközök
  - Követőfájlok, SQL tippek, analyze/dbms\_stat
- Adattárház jellemzők
  - Csillag lekérdezés és bittérkép indexelés
  - ETL



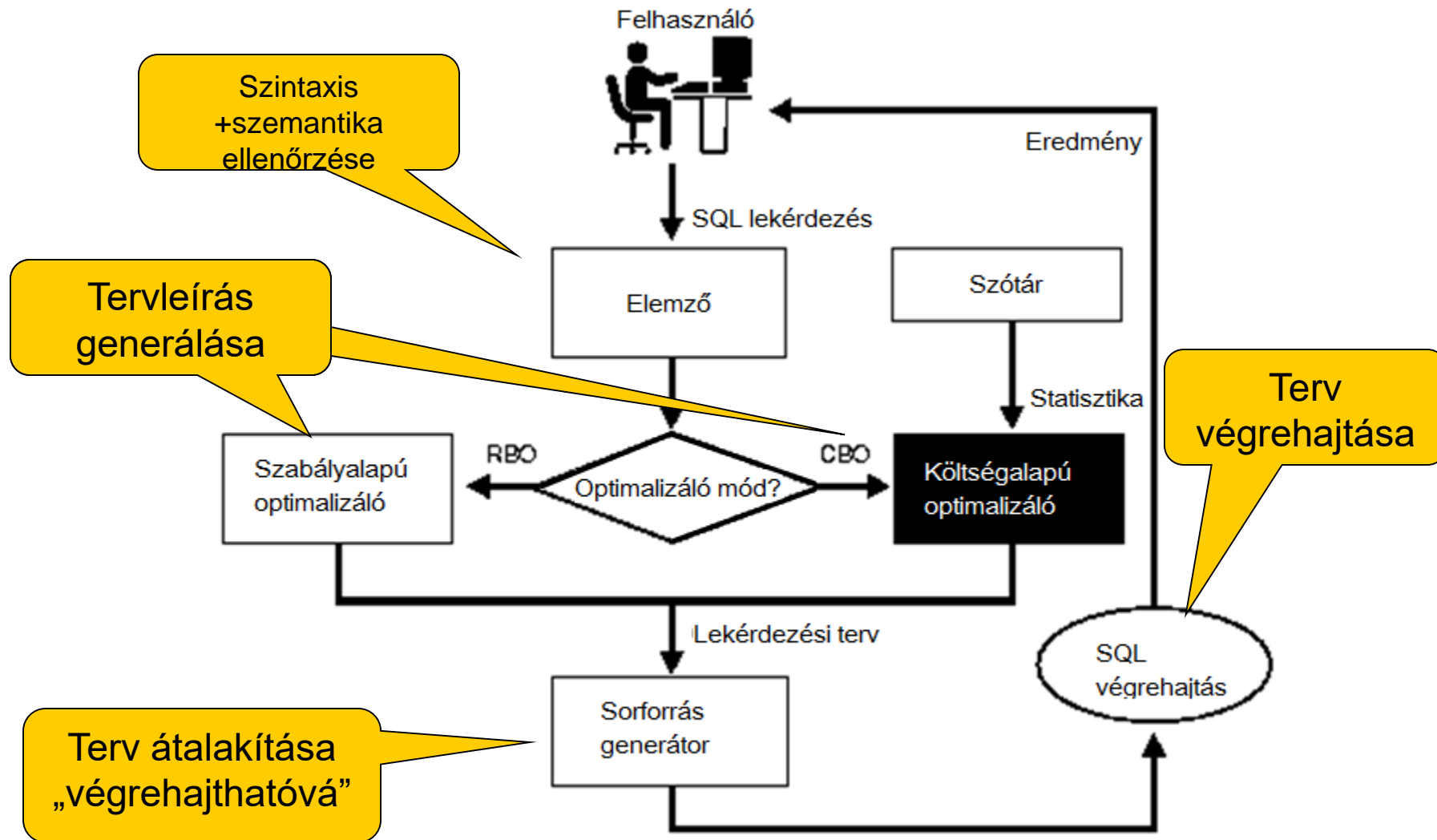
# Célok

- Végrehajtási tervek olvasása
  - Táblaelérés
  - Indexelés
  - Összekapcsolás
  - Allekérdezések
- Végrehajtási tervek megértése
  - Teljesítmény megértése
  - SQL optimalizáció alapjainak megértése
- Úgy gondolkodjunk, hogy mi hogy hajtánánk végre

# Következik...

- Alapfogalmak
  - Háttérinformáció
- SQL végrehajtás
  - Olvasás + értés

# Optimalizáló áttekintés



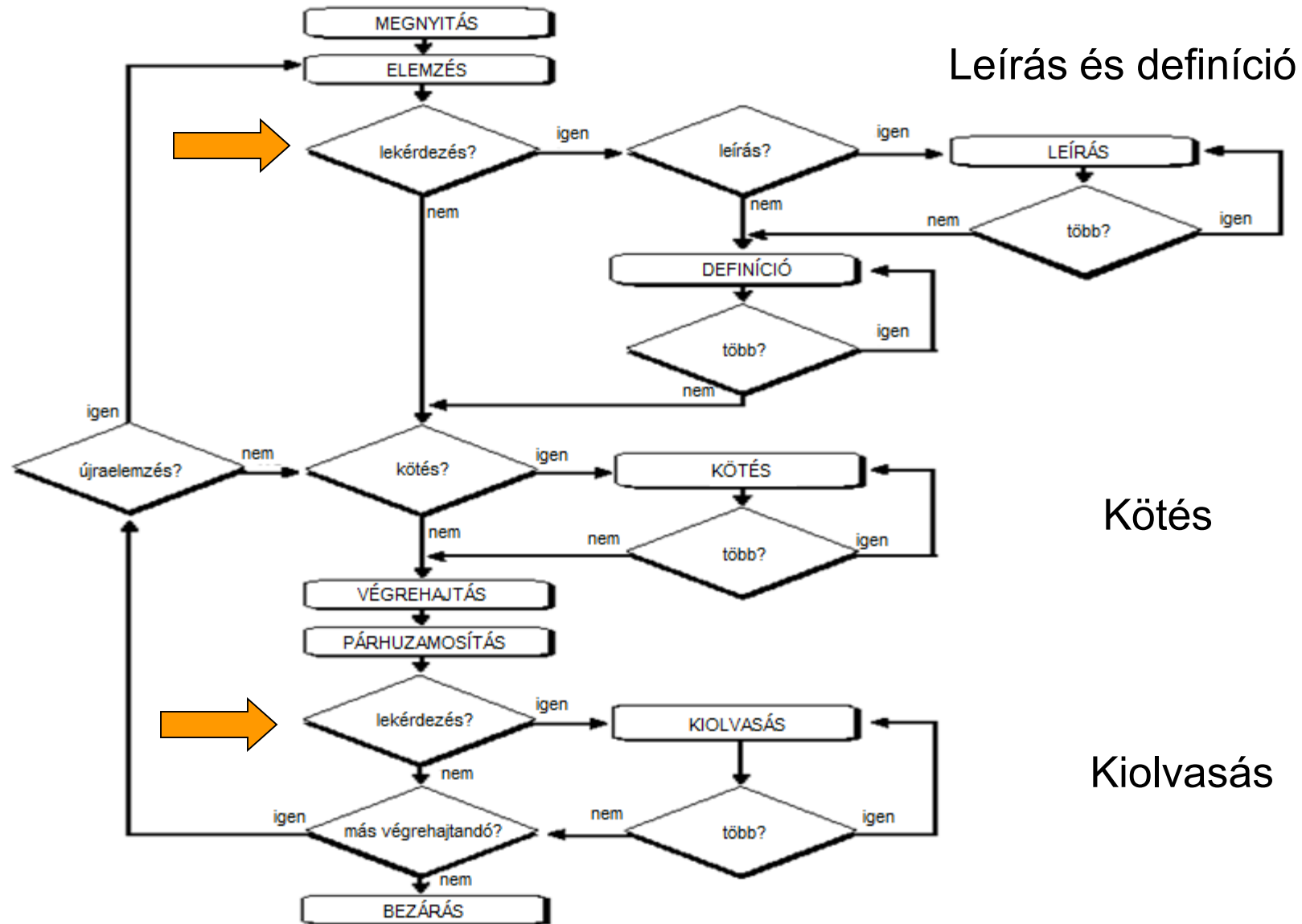
# Költség vs. Szabály

- Szabály
  - Rögzített heurisztikus szabályok határozzák meg a tervet
    - „Indexen keresztül elérés gyorsabb, mint az egész tábla átnézése”
    - „teljesen megegyező index jobb, mint a részben megegyező index”
    - ...
- Költség (2 mód)
  - Az adatstatisztikák szerepet játszanak a terv meghatározásában
    - Legjobb átfutás: **minden sort** minél hamarabb
      - Először számoljon, aztán gyorsan térjen vissza
    - Legjobb válaszütem: az **első sort** minél hamarabb
      - Számítás közben már térjen vissza (ha lehetséges)

# Melyiket hogyan állítjuk be?

- Példány szinten: Optimizer\_Mode paraméter
  - Szabály
  - Választás
    - statisztikáknál CBO (all\_rows), egyébként RBO
  - First\_rows, First\_rows\_n (1, 10, 100, 1000)
  - All\_rows
- Munkamenet szinten:
  - Alter session set optimizer\_mode=<mode>;
- Utasítás szinten:
  - SQL szövegben elhelyezett tippek mutatják a használandó módot

# SQL végrehajtás: DML vs. lekérdezések





# DML vs. Lekérdezések

- Megnyitás => Elemzés => Végrehajtás (=> Kiolvasás<sup>n</sup>)

```
SELECT ename,salary  
FROM emp  
WHERE salary>100000
```

Kliens általi  
kiolvasás

Ugyanaz az SQL  
optimalizáció

```
UPDATE emp  
SET commission='N'  
WHERE salary>100000
```

Minden beolvasást belsőleg  
az SQL végrehajtó végez el

KLIENS

=> SQL =>  
<= Adat vagy visszatérési kód <=

SZERVER

# Adattárolás: Táblák

- Az Oracle az összes adatot adatfájlokban tárolja
  - Hely és méret DBA által meghatározott
  - Logikailag táblaterекbe csoportosítva
  - Minden fájlt egy relatív fájl szám (fno) azonosít
- Az adatfájl adatblokkokból áll
  - Mérete egyenlő a *db\_block\_size* paraméterrel
  - Minden blokkot a fájlbeli eltolása azonosít
- Az adatblokkok sorokat tartalmaznak
  - Minden sort a blokkban elfoglalt helye azonosít

**ROWID: <Blokk>.<Sor>.<Fájl>**

# Adattárolás: Táblák

x. fájl

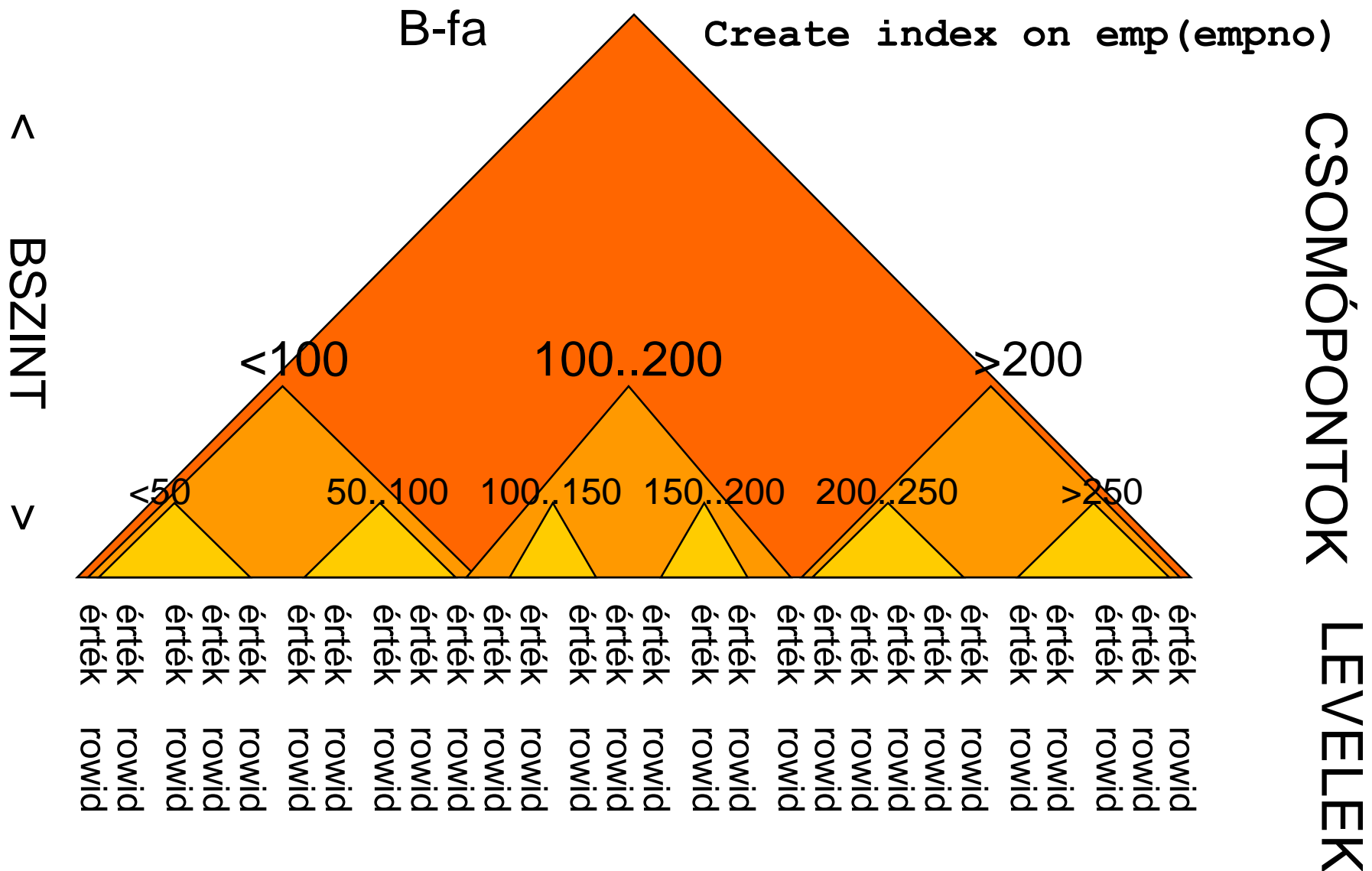
1. blokk	2. blokk	3. blokk	4. blokk
5. blokk	... blokk	<div>&lt;Rec1&gt;&lt;Rec2&gt;&lt;Rec3&gt; &lt;Rec4&gt;&lt;Rec5&gt;&lt;Rec6&gt; &lt;Rec7&gt;&lt;Rec8&gt;&lt;Rec9&gt; ...</div>	

Rowid: 00000006.0000.000X

# Adattárolás: Indexek

- Kiegyensúlyozott fák
  - Indexelt oszlop(ok) rendezett tárolása külön
    - a NULL érték kimarad az indexből
  - A mutatószerkezet logaritmikus keresést tesz lehetővé
    - Először az indexet érjük el, megkeressük a táblamutatót, aztán elérjük a táblát
- B-fa tartalma:
  - Csomópont blokkok
    - Más csomópontokhoz vagy levelekhez tartalmaz mutatókat
  - Levélblokkok
    - A tényleges indexelt adatot tartalmazzák
    - Tartalmaznak rowid-ket (sormutatókat)
- Szintén blokkokban tárolódik az adatfájlokban
  - Szabadalmazott formátum

# Adattárolás: Indexek



# Adattárolás: Indexek

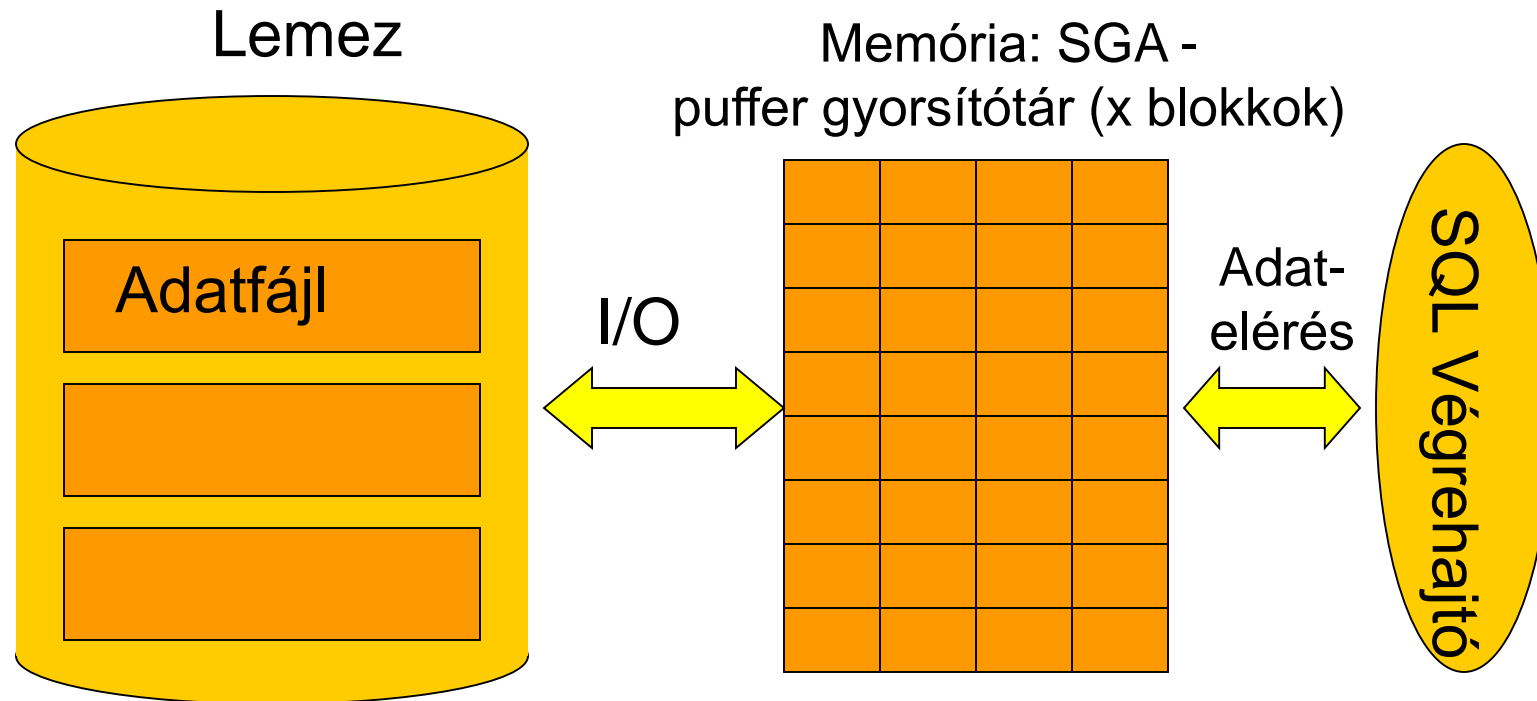
Adatfájl

1. blokk	2. blokk	3. blokk	4. blokk
5. blokk	...blokk	Index csomópont blokk	Index levél blokk
Index levél blokk			

Nincs kitüntetett sorrendje a csomópont és levél blokkoknak

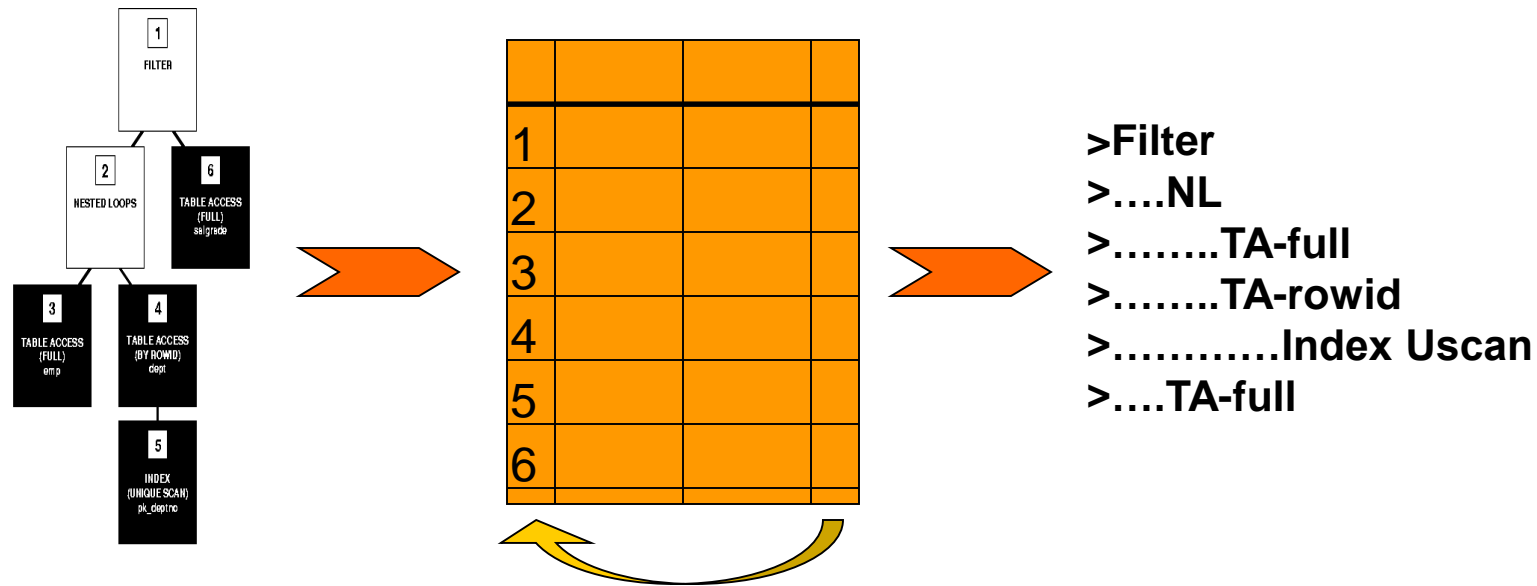
# Tábla és Index I/O

- Az I/O blokk szinten történik
  - LRU lista vezérli, kinek „jut hely” a gyorsítótárban



# Tervmagyarázó eszköz

- “Explain plan for <SQL-utasítás>”
  - Elmenti a tervet (sorforrások + műveletek) Plan\_Table-be
  - Plan\_Table nézete (vagy külső eszköz) formázza olvasható tervvé





# Tervmagyarázó eszköz

```
create table PLAN_TABLE (  
    statement_id      varchar2(30),    operation      varchar2(30),  
    options           varchar2(30),    object_owner   varchar2(30),  
    object_name       varchar2(30),    id            numeric,  
    parent_id        numeric,          position       numeric,  
    cost              numeric,          bytes          numeric);
```

```
create or replace view PLANS (STATEMENT_ID, PLAN, POSITION) as  
select statement_id,  
    rpad('>', 2*level, '.') || operation ||  
    decode(options, NULL, '', ' (' || nvl(options, ' ') ||  
    decode(options, NULL, '', ') ') ||  
    decode(object_owner, NULL, '', object_owner || '. ') || object_name plan,  
    position  
from plan_table  
start with id=0  
connect by prior id=parent_id  
            and prior nvl(statement_id, 'NULL')=nvl(statement_id, 'NULL')
```

# Végrehajtási tervek

1. Egyetlen tábla index nélkül
2. Egyetlen tábla indexszel
3. Összekapcsolások
  1. Skatulyázott ciklusok
  2. Összefésüléses rendezés
  3. Hasítás1 (kicsi/nagy), hasítás2 (nagy/nagy)
4. Speciális műveletek

# Egyetlen tábla, nincs index (1.1)

```
SELECT *  
FROM emp;
```

```
>.SELECT STATEMENT  
>...TABLE ACCESS full emp
```

- Teljes táblabeolvasás (FTS)
  - Minden blokk beolvasása sorozatban a puffer gyorsítótárba
    - Másik neve “buffer-gets”
    - Többszörös blokk I/O-val (db\_file\_multiblock\_read\_count)
    - Amíg a magas vízszintjelzőt el nem érjük (truncate újraindítja, delete nem)
  - Blokkonként: kiolvasás + minden sor visszaadása
    - Aztán a blokk visszarakása a LRU-végen az LRU listába (!)
    - Minden más művelet a blokkot az MRU-végre rakja

# Egyetlen tábla, nincs index(1.2)

```
SELECT *  
FROM emp  
WHERE sal > 100000;
```

```
>.SELECT STATEMENT  
>...TABLE ACCESS full emp
```

- Teljes táblabeolvasás szűréssel
  - Minden blokk beolvasása
  - Blokkonként beolvasás, szűrés, aztán sor visszaadása
    - **Az egyszerű where-feltételek nem látszanak a tervben**
    - FTS-nél: sorok-be < sorok-ki

# Egyetlen tábla, nincs index (1.3)

```
SELECT *  
FROM emp  
ORDER BY ename;
```

```
>.SELECT STATEMENT  
>...SORT order by  
>.....TABLE ACCESS full emp
```

- FTS, aztán rendezés a rendezendő mező(kö)n
  - „Aztán”, tehát a rendezés addig nem ad vissza adatot, amíg a szülő sorforrás nem teljes
  - SORT order by: sorok-be = sorok-ki
  - Kis rendezések a memóriában (SORT\_AREA\_SIZE)
  - Nagy rendezések a TEMPORARY táblatéren
    - Lehet, hogy nagy mennyiségű I/O

# Egyetlen tábla, nincs index (1.3)

```
SELECT *  
FROM emp  
ORDER BY ename;
```

Emp(ename)

```
>.SELECT STATEMENT  
>...TABLE ACCESS full emp  
>.....INDEX full scan i_emp_ename
```

- Ha a rendezendő mező(kö)n van index
  - Index Full Scan
  - CBO használja az indexet, ha a mód = First\_Rows
  - Ha használja az indexet => nem kell rendezni

# Egyetlen tábla, nincs index(1.4)

```
SELECT job,sum(sal)
FROM emp
GROUP BY job;
```

```
>.SELECT STATEMENT
>...SORT group by
>.....TABLE ACCESS full emp
```

- FTS , aztán rendezés a csoportosító mező(kö)n
  - FTS csak a job és sal mezőket olvassa ki
    - Kis köztes sorméret => gyakrabban rendezhető a memóriában
  - SORT group by: sorok-be >> sorok-ki
  - A rendezés kiszámolja az aggregátumokat is

# Egyetlen tábla, nincs index (1.5)

```
SELECT job,sum(sal)
FROM emp
GROUP BY job
HAVING sum(sal)>200000;
```

```
>.SELECT STATEMENT
>...FILTER
>.....SORT group by
>.....TABLE ACCESS full emp
```

- **HAVING szűrés**
  - Csak a having feltételnek megfelelő sorokat hagyja meg



# Egyetlen tábla, nincs index(1.6)

```
SELECT *  
FROM emp  
WHERE rowid=  
    '00004F2A.00A2.000C'
```

```
>.SELECT STATEMENT  
>...TABLE ACCESS by rowid emp
```

- Tábla elérés rowid alapján
  - Egy sor megkeresése
  - Azonnal a blokkra megy és kiszűri a sort
  - A leggyorsabb módszer egy sor kinyerésére
    - Ha tudjuk a rowid-t

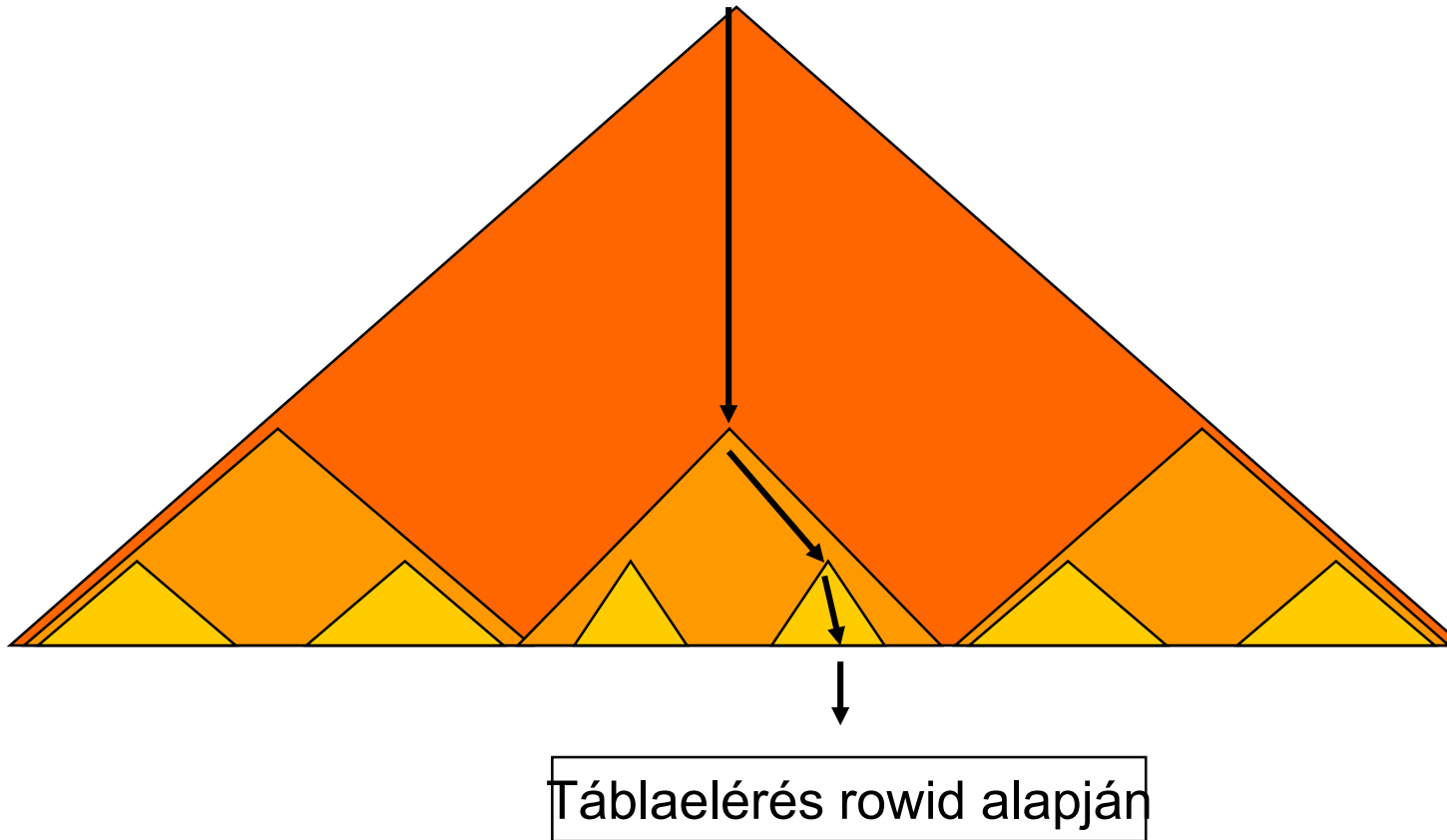
# Egyetlen tábla, index(2.1)

```
SELECT *  
FROM emp  
WHERE empno=174;  
  
Unique emp(empno)
```

```
>.SELECT STATEMENT  
>...TABLE ACCESS by rowid emp  
>.....INDEX unique scan i_emp_pk
```

- Index egyedi keresés
  - Bejárja a csomópont blokkokat, hogy megtalálja a megfelelő levélblokkot
  - Megkeresi az értéket a levélblokkban (ha nem találja => kész)
  - Visszaadja a rowid-t a szülő sorforrásnak
    - Szülő: eléri a fájl+blokkot és visszaadja a sort

# Index egyedi keresés (2.1)

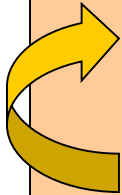


# Egyetlen tábla, index(2.2)

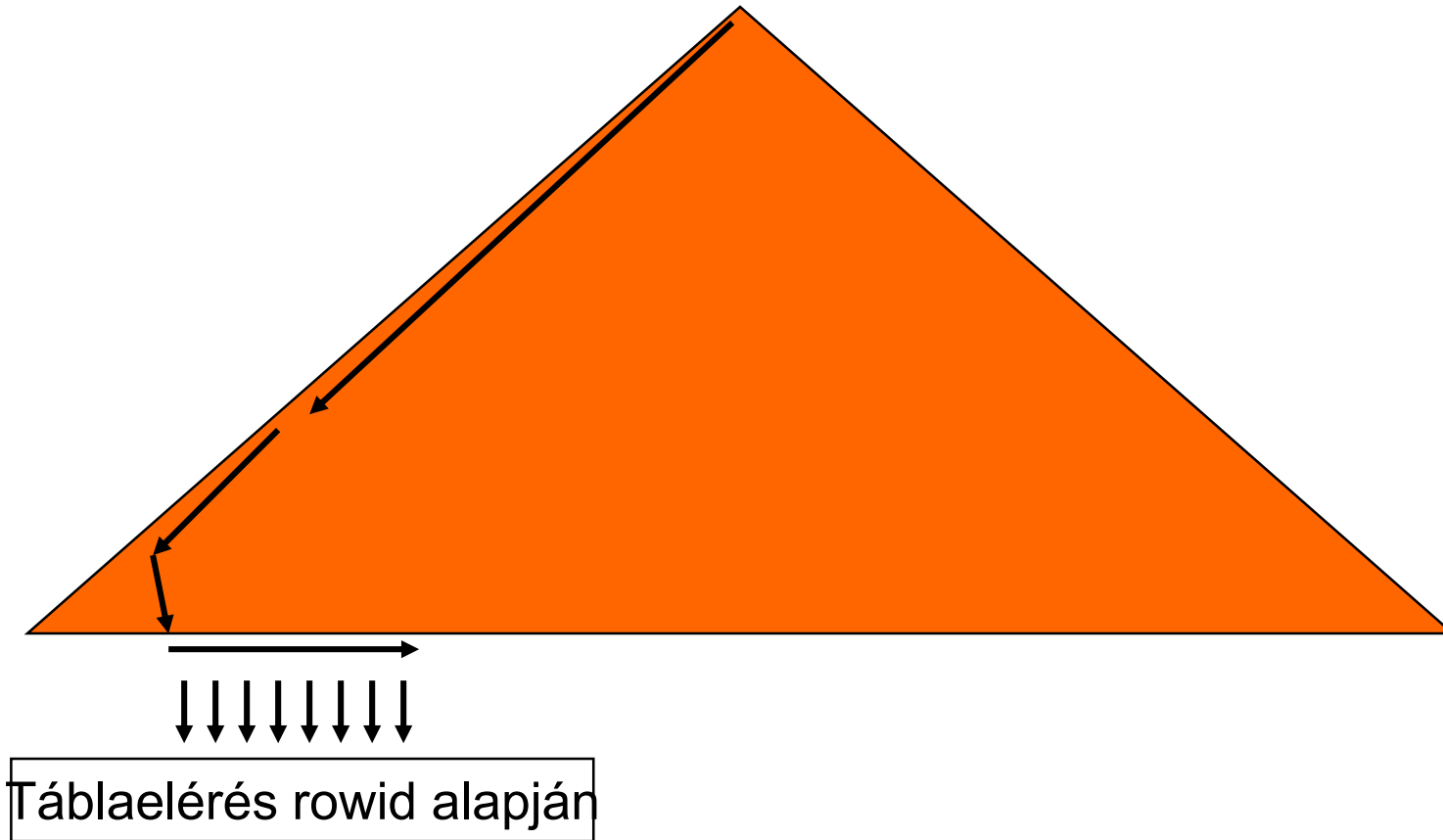
```
SELECT *  
FROM emp  
WHERE job='manager';  
  
emp(job)
```

```
>.SELECT STATEMENT  
>...TABLE ACCESS by rowid emp  
>.....INDEX range scan i_emp_job
```

- (Nem egyedi) index intervallum keresés
  - Bejárja a csomópont blokkokat, hogy megtalálja a bal szélső levélblokkot
  - Megkeresi az érték első előfordulását
  - Visszaadja a rowid-t a szülő sorforrásnak
    - Szülő: eléri a fájl+blokkot és visszaadja a sort
  - Folytatja az érték minden előfordulására
    - Amíg van még előfordulás



# Index intervallum keresés (2.2)

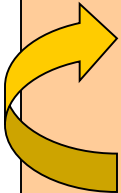


# Egyetlen tábla, index(2.3)

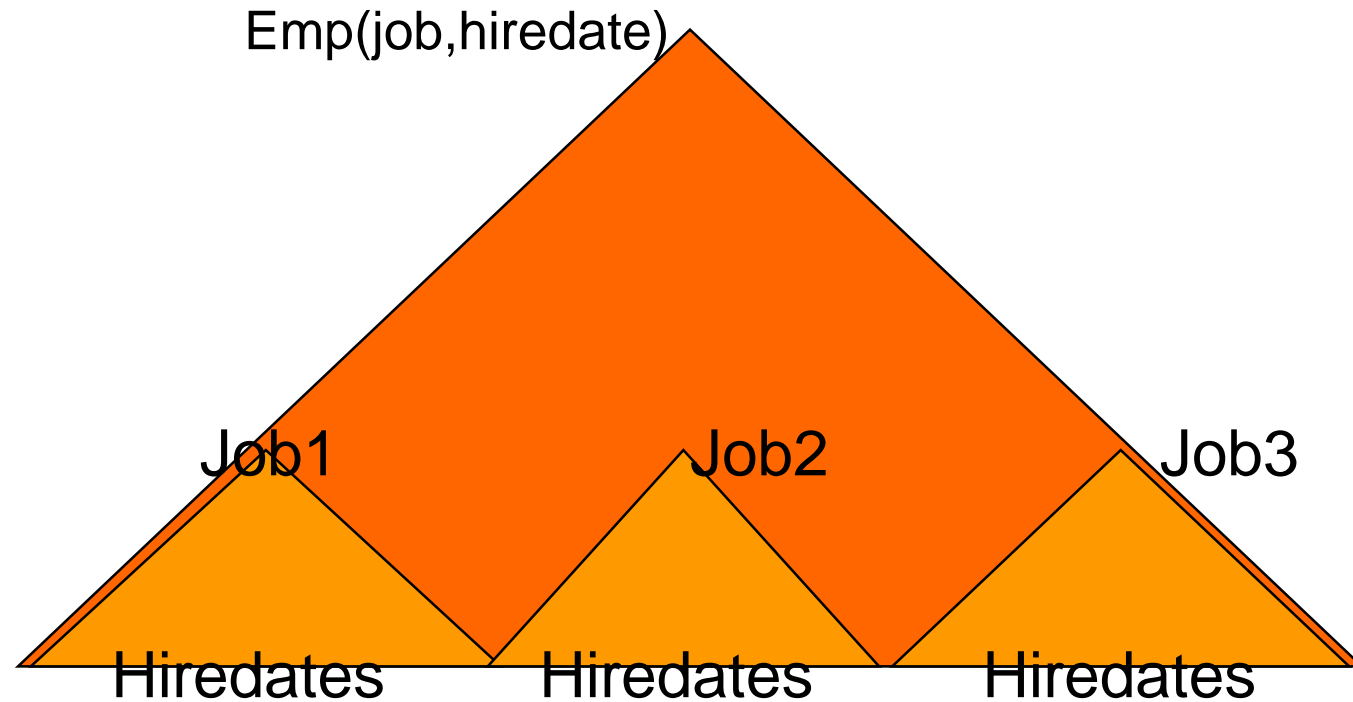
```
SELECT *  
FROM emp  
WHERE empno>100;  
  
Unique emp(empno)
```

```
>.SELECT STATEMENT  
>...TABLE ACCESS by rowid emp  
>.....INDEX range scan i_emp_pk
```

- Egyedi index intervallum keresés
  - Bejárja a csomópont blokkokat, hogy megtalálja a bal szélső levélblokkot a kezdőértékkel
  - Megkeresi az intervallumbeli első előforduló értéket
  - Visszaadja a rowid-t a szülő sorforrásnak
    - Szülő: eléri a fájl+blokkot és visszaadja a sort
  - Folytatja a következő érvényes előfordulással
    - Amíg van előfordulás az intervallumban



# Összefűzött indexek



Többszintű B-fa, mezők szerinti sorrendben

# Egyetlen tábla, index(2.4)

```
SELECT *  
FROM emp  
WHERE job='manager'  
AND hiredate='01-01-2001';  
  
Emp(job,hiredate)
```

```
>.SELECT STATEMENT  
>...TABLE ACCESS by rowid emp  
>.....INDEX range scan i_emp_j_h
```

- Teljes összefűzött index
  - Felhasználja a job értékét az al-B-fához navigálásra
  - Aztán megkeresi az alkalmas hiredate-eket



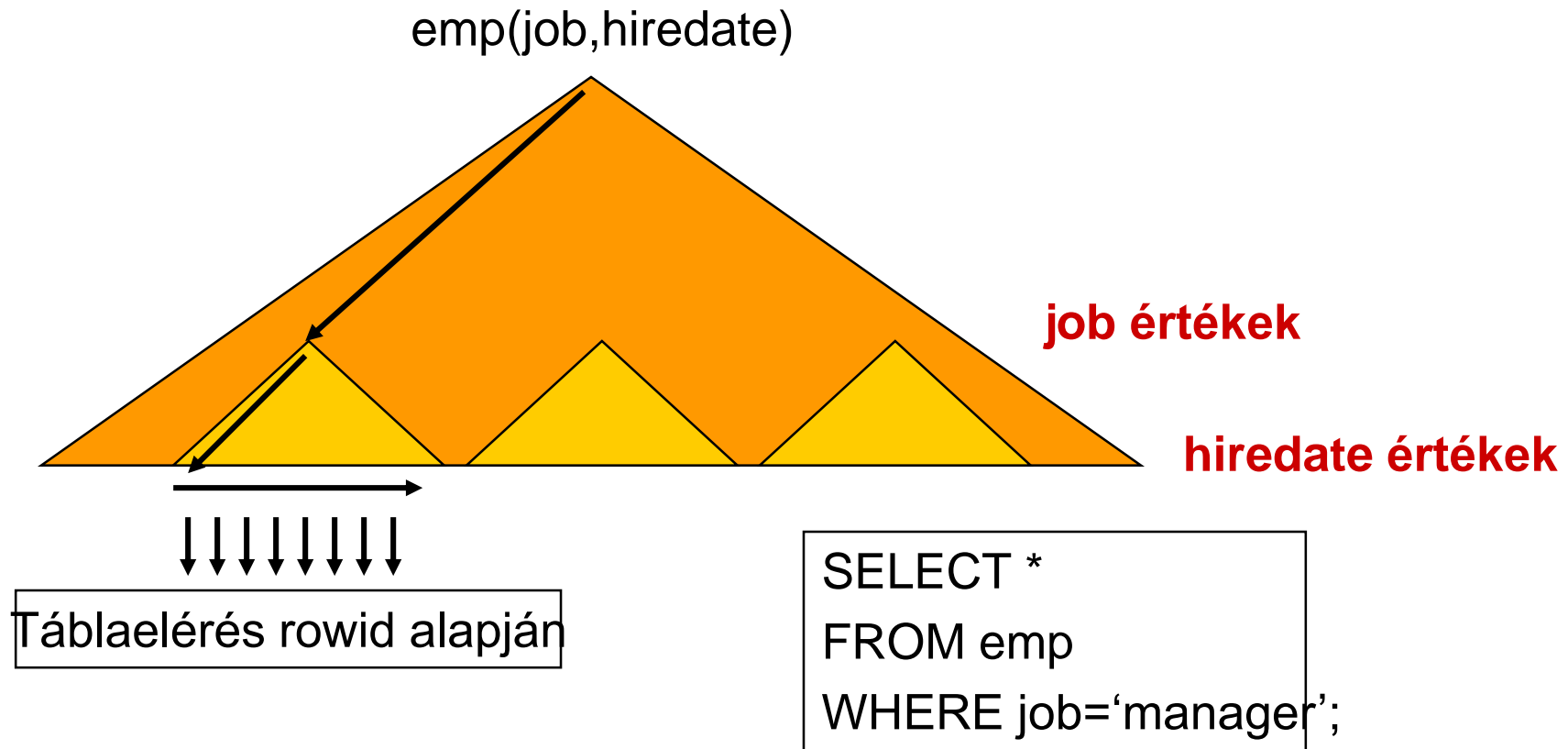
# Egyetlen tábla, index(2.5)

```
SELECT *  
FROM emp  
WHERE job='manager';  
  
Emp(job,hiredate)
```

```
>.SELECT STATEMENT  
>...TABLE ACCESS by rowid emp  
>.....INDEX range scan i_emp_j_h
```

- (Bevezető) Összefűzött index prefixe
  - Végignézi a teljes al-B-fát a nagy B-fán belül

# Index intervallumkeresés (2.5)



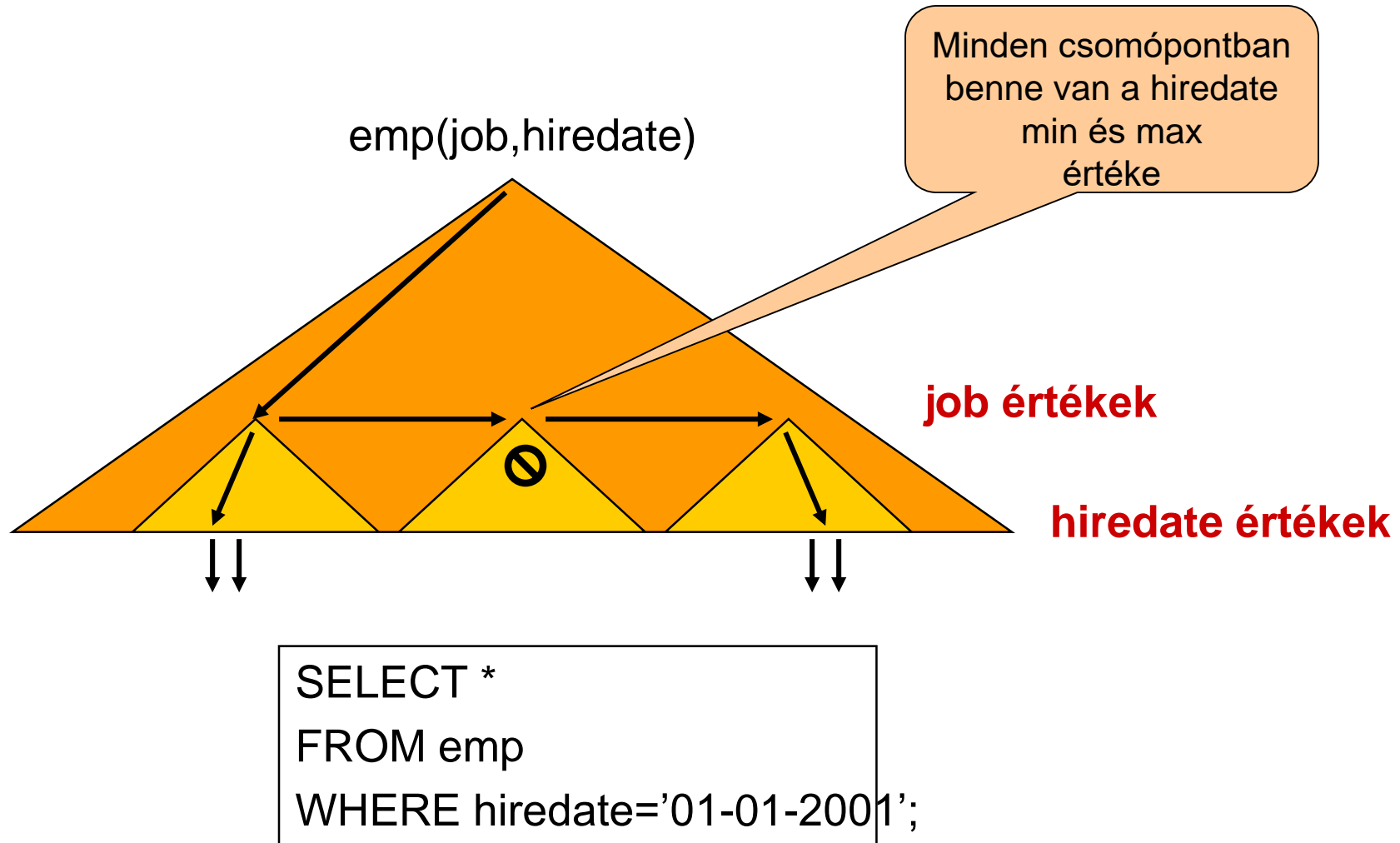
# Egyetlen tábla, index(2.6)

```
SELECT *  
FROM emp  
WHERE hiredate='01-01-2001';  
  
Emp(job,hiredate)
```

```
>.SELECT STATEMENT  
>...TABLE ACCESS by rowid emp  
>.....INDEX range scan i_emp_j_h
```

- Index kihagyásos keresés (korábbi verziókban FTS)
  - „Ott használjunk indexet, ahol eddig soha nem használtuk”
  - A bevezető mezőkön már nem kell predikátum
  - A B-fát sok kis al-B-fa gyűjteményének tekinti
  - Legjobban kis számosságú bevezető mezőkre működik

# Index kihagyásos keresés (2.6)



# Egyetlen tábla, index(2.7)

```
SELECT *  
FROM emp  
WHERE empno>100  
AND job='manager';
```

```
Unique Emp(empno)  
Emp(job)
```

```
>.SELECT STATEMENT  
>...TABLE ACCESS by rowid emp  
>.....INDEX range scan i_emp_job
```

- Több index
  - Szabály: heurisztikus döntéslista alapján választ
    - Az elérhető indexeket rangsorolja
  - Költség: kiszámolja a legtöbbet kiválasztót (azaz a legkisebb költségűt)
    - Statisztikát használ

# RBO heurisztikák

- Több elérhető index rangsorolása
  1. Egyenlőség egy mezős egyedi indexen
  2. Egyenlőség láncolt egyedi indexen
  3. Egyenlőség láncolt indexen
  4. Egyenlőség egy mezős indexen
  5. Korlátos intervallum keresés indexben
    - Like, Between, Leading-part, ...
  6. Nem korlátos intervallum keresés indexen
    - Kisebb, nagyobb (a bevezető részen)

*Általában tippel választjuk ki, melyiket használjuk*

# CBO költség számítás

- Statisztikák különböző szinteken
  - Tábla:
    - Num\_rows, Blocks, Empty\_blocks, Avg\_space
  - Mező:
    - Num\_values, Low\_value, High\_value, Num\_nulls
  - Index:
    - Distinct\_keys, Blevel, Avg\_leaf\_blocks\_per\_key, Avg\_data\_blocks\_per\_key, Leaf\_blocks
- Az egyes indexek kiválasztókéességének számításához használjuk
  - Kiválasztókéesség = a sorok hány százalékát adja vissza
    - az I/O száma fontos szerepet játszik
  - FTS-t is figyelembe vesszük most!

# Egyetlen tábla, index(2.1)

```
SELECT *  
FROM emp  
WHERE empno=174;  
  
Unique emp(empno)
```

```
>.SELECT STATEMENT  
>...TABLE ACCESS by rowid emp  
>.....INDEX unique scan i_emp_pk  
Or,  
>.SELECT STATEMENT  
>...TABLE ACCESS full emp
```

- CBO teljes táblabeolvasást használ, ha  
FTS-hez szükséges I/O < # IRS-hez szükséges I/O
  - FTS I/O a db\_file\_multiblock\_read\_count (dfmrc)-t használja
    - Typically 16
  - Egyedi keresés: (bszint + 1) +1 I/O
  - FTS: [táblasorok száma / dfmrc] I/O



# CBO: csomósodási tényező

- Index szintű statisztika

- Mennyire jól rendezettek a sorok az indexelt értékekhez képest?
- Átlagos blokkszám, hogy elérjünk egyetlen értéket
  - 1 azt jelenti, hogy az intervallumkeresés olcsó
  - **<táblasorok száma>** azt jelenti, hogy az intervallumkeresés drága
- Arra használja, hogy több elérhető intervallumkeresést rangsoroljon

Blck 1	Blck 2	Blck 3
-----		
A A A	B B B	C C C

Clust.fact = 1

Blck 1	Blck 2	Blck 3
-----		
A B C	A B C	A B C

Clust.fact = 3

# Egyetlen tábla, index(2.2)

```
SELECT *  
FROM emp  
WHERE job='manager';  
  
emp(job)
```

```
>.SELECT STATEMENT  
>...TABLE ACCESS by rowid emp  
>.....INDEX range scan i_emp_job  
Or,  
>.SELECT STATEMENT  
>...TABLE ACCESS full emp
```

- Csomósodási tényező IRS és FTS összehasonlításában
  - Ha (táblasorok / dfmrc)  
    
$$< \frac{\text{értékek száma} \times \text{csomó.tény.}}{\text{levél blokkok}}$$
  
akkor FTS-t használunk

# Egyetlen tábla, index(2.7)

```
SELECT *  
FROM emp  
WHERE empno>100  
AND job='manager';
```

```
Unique Emp(empno)  
Emp(job)
```

```
>.SELECT STATEMENT  
>...TABLE ACCESS by rowid emp  
>.....INDEX range scan i_emp_job  
Or,  
>.SELECT STATEMENT  
>...TABLE ACCESS by rowid emp  
>.....INDEX range scan i_emp_empno
```

- Csomó.tényező több IRS összehasonlításában
  - Feltesszük, hogy a FTS túl sok I/O
  - Hasonlítsuk össze (értékek száma \* csomó.tény.)-t, hogy válasszunk az indexek közül
    - Empno-kiválasztóképesség => értékek száma \* 1 => I/O szám
    - Job-kiválasztóképesség => 1 \* csomó.tény. => I/O szám

# Egyetlen tábla, index(2.8)

```
SELECT *  
FROM emp  
WHERE job='manager'  
AND depno=10
```

```
Emp(job)  
Emp(depno)
```

```
>.SELECT STATEMENT  
>...TABLE ACCESS by rowid emp  
>.....AND-EQUAL  
>.....INDEX range scan i_emp_job  
>.....INDEX range scan i_emp_depno
```

- Több azonos rangú, egymezős index
  - ÉS-EGYENLŐ: legfeljebb 5 egymezős intervallumkeresést von össze
  - Kombinál több index intervallumkeresést táblaelérés előtt
    - Az egye intervallumkeresések rowid-halmazait összemetszi
  - CBO-nál ritkán fordul elő

# Egyetlen tábla, index(2.9)

```
SELECT ename  
FROM emp  
WHERE job='manager';  
  
Emp(job,ename)
```

```
>.SELECT STATEMENT  
>...INDEX range scan i_emp_j_e
```

- Indexek használata táblaelérés elkerülésére
  - A SELECT listán levő mezőktől és a WHERE feltétel bizonyos részein
  - Nincs táblaelérés, ha az összes mező indexben van

# Egyetlen tábla, index(2.10)

```
SELECT count(*)  
FROM big_emp;
```

```
Big_emp(empno)
```

```
>.SELECT STATEMENT  
>...INDEX fast full scan i_emp_empno
```

- Gyors teljes index keresés (CBO only)
  - Ugyanazt a több blokkos I/O-t használja, mint az FTS
  - A kiválasztható indexeknek legalább egy NOT NULL mezőt kell tartalmazniuk
  - A sorok levélblokk sorrendben adódnak vissza
    - Nem indexelt mezők sorrendben

# Összekapcsolás, skatulyázott ciklusok(3.1)

```
SELECT *  
FROM dept, emp;
```

```
>.SELECT STATEMENT  
>...NESTED LOOPS  
>.....TABLE ACCESS full dept  
>.....TABLE ACCESS full emp
```

- Teljes direkt szorzat skatulyázott ciklusos összekapcsolással (NLJ)
  - Init(RowSource1);  
While not eof(RowSource1)  
Loop Init(RowSource2);  
While not eof(RowSource2)  
Loop return(CurRec(RowSource1)+CurRec(RowSource2));  
NxtRec(RowSource2);  
End Loop;  
NxtRec(RowSource1);  
End Loop;

Két ciklus,  
skatulyázott

# Összekapcsolás, összefésüléses rendező(3.2)

```
SELECT *  
FROM emp, dept  
WHERE emp.d# = dept.d#;
```

```
>.SELECT STATEMENT  
>...MERGE JOIN  
>.....SORT join  
>.....TABLE ACCESS full emp  
>.....SORT join  
>.....TABLE ACCESS full dept
```

- Belső összekapcsolás, nincs index: összefésüléses rendező összekapcsolás (SMJ)

```
Tmp1 := Sort(RowSource1,JoinColumn);  
Tmp2 := Sort(RowSource2,JoinColumn);  
Init(Tmp1); Init(Tmp2);  
While Sync(Tmp1,Tmp2,JoinColumn)  
Loop return(CurRec(Tmp1)+CurRec(Tmp2));  
End Loop;
```

Sync továbbviszi  
a mutató(ka)t a  
következő  
egyezésre



# Összekapcsolás (3.3)

```
SELECT *  
FROM emp, dept  
WHERE emp.d# = dept.d#;
```

Emp(d#)

```
>.SELECT STATEMENT  
>...NESTED LOOPS  
>.....TABLE ACCESS full dept  
>.....TABLE ACCESS by rowid emp  
>.....INDEX range scan e_emp_fk
```

- Belső összekapcsolás, csak az egyik oldal indexelt
  - NLJ a nem indexelt tábla teljes beolvasásával kezd
  - Minden kinyert sornál az indexben keresünk egyező sorokat
    - A 2. ciklusban a d# (jelenlegi) értéke elérhető!
    - És felhasználható intervallumkeresésre

# Összekapcsolások (3.4)

```
SELECT *  
FROM emp, dept  
WHERE emp.d# = dept.d#
```

```
Emp(d#)  
Unique Dept(d#)
```

```
>.SELECT STATEMENT  
>...NESTED LOOPS  
>.....TABLE ACCESS full dept  
>.....TABLE ACCESS by rowid emp  
>.....INDEX range scan e_emp_fk  
Or,  
>.SELECT STATEMENT  
>...NESTED LOOPS  
>.....TABLE ACCESS full emp  
>.....TABLE ACCESS by rowid dept  
>.....INDEX unique scan e_dept_pk
```

- Belső összekapcsolás, mindkét oldal indexelt
  - RBO: NLJ, először a FROM utolsó tábláján FTS
  - CBO: NLJ, először a FROM legnagyobb tábláján FTS
    - A legnagyobb I/O nyereség FTS-nél
    - Általában kisebb tábla lesz a puffer gyorsítótárban

# Összekapcsolások (3.5)

```
SELECT *  
FROM emp, dept  
WHERE emp.d# = dept.d#  
AND dept.loc = 'DALLAS'
```

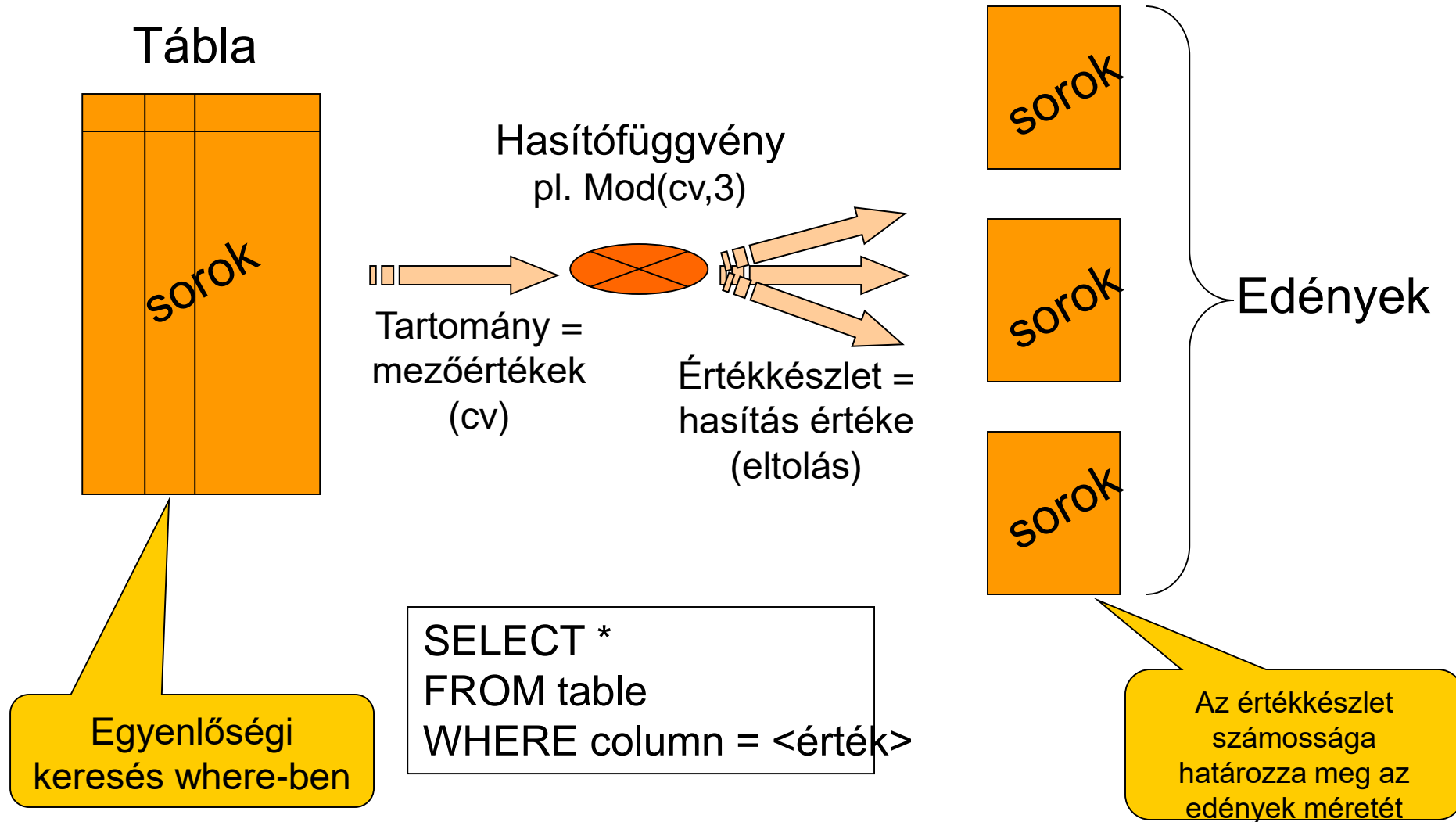
Emp(d#)

Unique Dept(d#)

```
>.SELECT STATEMENT  
>...NESTED LOOPS  
>.....TABLE ACCESS full dept  
>.....TABLE ACCESS by rowid emp  
>.....INDEX range scan e_emp_fk
```

- Belső összekapcsolás plusz feltételekkel
  - Skatulyázott ciklusok
  - Mindig azzal a táblával kezdjük, amelyiken plusz feltétel van

# Hasítás



# Összekapcsolások, Hasítás (3.6)

```
SELECT *  
FROM dept, emp  
WHERE dept.d# = emp.d#  
  
Emp(d#), Unique Dept(d#)
```

```
>.SELECT STATEMENT  
>...HASH JOIN  
>.....TABLE ACCESS full dept  
>.....TABLE ACCESS full emp
```

- Tmp1 := Hash(RowSource1,JoinColumn);      -- memóriában  
  Init(RowSource2);  
  While not eof(RowSource2)  
    Loop HashInit(Tmp1,JoinValue);              -- edény megtalálása  
      While not eof(Tmp1)  
        Loop return(CurRec(RowSource2)+CurRec(Tmp1));  
          NxtHashRec(Tmp1,JoinValue);  
        End Loop; NxtRec(RowSource2);  
    End Loop;  
  End Loop;

# Összekapcsolások, Hasítás (3.6)

- Explicit engedélyezni kell az init.ora fájlban:
  - Hash\_Join\_Enabled = True
  - Hash\_Area\_Size = <bytes>
- Ha a hasított tábla nem fér bele a memóriába
  - 1. sorforrás: átmeneti hasító cluster keletkezik
    - És kiíródik a lemezre (I/O) partícióként
  - 2. sorforrás szintén konvertálódik ugyanazzal a hasítófüggvénnyel
  - Edényenként a sorok összehasonlításra kerülnek
    - Egy edénynek bele kell férnie a memóriába, különben rossz teljesítmény

# Allekérdezés (4.1)

```
SELECT dname, deptno  
FROM dept  
WHERE d# IN  
      (SELECT d#  
       FROM emp);
```

```
>.SELECT STATEMENT  
>...NESTED LOOPS  
>.....VIEW  
>.....SORT unique  
>.....TABLE ACCESS full emp  
>.....TABLE ACCESS by rowid dept  
>.....INDEX unique scan i_dept_pk
```

- Átalakítás összekapcsolássá
  - Átmeneti nézet keletkezik, amely hajtja a skatulyázott ciklust

# Allekérdezés, korrelált(4.2)

```
SELECT *  
FROM emp e  
WHERE sal >  
  (SELECT sal  
   FROM emp m  
   WHERE m.e#=e.mgr#)
```

```
>.SELECT STATEMENT  
>...FILTER  
>.....TABLE ACCESS full emp  
>.....TABLE ACCESS by rowid emp  
>.....INDEX unique scan i_emp_pk
```

- Skatulyázott ciklus-szerű FILTER
  - Az 1. sorforrás minden sorára végrehajtja a 2. sorforrást és szűri az allekérdezés feltételére
  - Az allekérdezés átírható az EMP tábla ön-összekapcsolásává



# Allekérdezés, korrelált (4.2)

```
SELECT *  
FROM emp e, emp m  
WHERE m.e#=e.mgr#  
AND e.sal > m.sal;
```

```
>.SELECT STATEMENT  
>...NESTED LOOPS  
>.....TABLE ACCESS full emp  
>.....TABLE ACCESS by rowid emp  
>.....INDEX unique scan i_emp_pk
```

- Allekérdezés átírása összekapcsolássá
  - Az allekérdezés átírható EXISTS-allekérdezéssé is

# Allekérdezés, korrelált(4.2)

```
SELECT *  
FROM emp e  
WHERE exists  
  (SELECT 'less salary'  
   FROM emp m  
   WHERE e.mgr# = m.e#  
        and m.sal < e.sal);
```

```
>.SELECT STATEMENT  
>...FILTER  
>.....TABLE ACCESS full emp  
>.....TABLE ACCESS by rowid emp  
>.....INDEX unique scan i_emp_pk
```

- Allekérdezés átírása EXISTS allekérdezéssé
  - Az 1. sorforrás minden sorára végrehajtja a 2. sorforrást és szűri a 2. sorforrás kinyerését

# Összefűzés (4.3)

```
SELECT *  
FROM emp  
WHERE mgr# = 100  
OR job = 'CLERK';
```

```
Emp(mgr#)  
Emp(job)
```

```
>.SELECT STATEMENT  
>...CONCATENATION  
>.....TABLE ACCESS by rowid emp  
>.....INDEX range scan i_emp_m  
>.....TABLE ACCESS by rowid emp  
>.....INDEX range scan i_emp_j
```

- Összefűzés (VAGY-feldolgoás)
  - Hasonló, mint amikor átírjuk 2 külön lekérdezésre
  - Amelyeket azután összefűzünk
  - Ha hiányzik az egyik index => teljes táblabeolvasás

# Bel-lista iterátor (4.4)

```
SELECT *  
FROM dept  
WHERE d# in (10,20,30);
```

Unique Dept(d#)

```
>.SELECT STATEMENT  
>...INLIST ITERATOR  
>.....TABLE ACCESS by rowid dept  
>.....INDEX unique scan i_dept_pk
```

- Iteráció felsorolt értéklistán
  - Minden értékre külön végrehajtja
- Ugyanaz, mint 3 VAGY-olt érték összefűzése

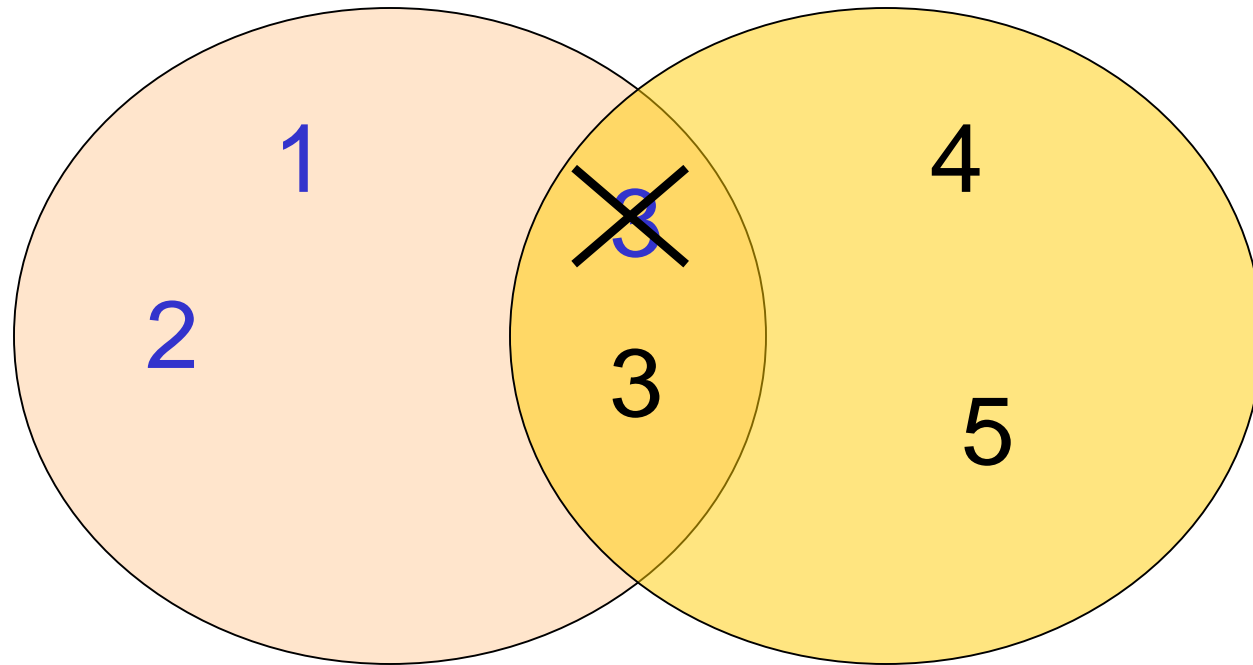
# Unió (4.5)

```
SELECT empno  
FROM emp  
UNION  
SELECT deptno  
FROM dept;
```

```
>.SELECT STATEMENT  
>...SORT unique  
>.....UNION  
>.....TABLE ACCESS full emp  
>.....TABLE ACCESS full dept
```

- Unió, majd egyedi rendezés
  - Az al-sorforrások külön kerülnek optimalizálásra/végrehajtásra
  - A kinyert sorokat összefűzzük
  - A halmazelmélet miatt az elemeknek egyedinek kell lenniük (rendezés)

# UNION



# Minden-unió (4.6)

```
SELECT empno  
FROM emp  
UNION ALL  
SELECT deptno  
FROM dept;
```

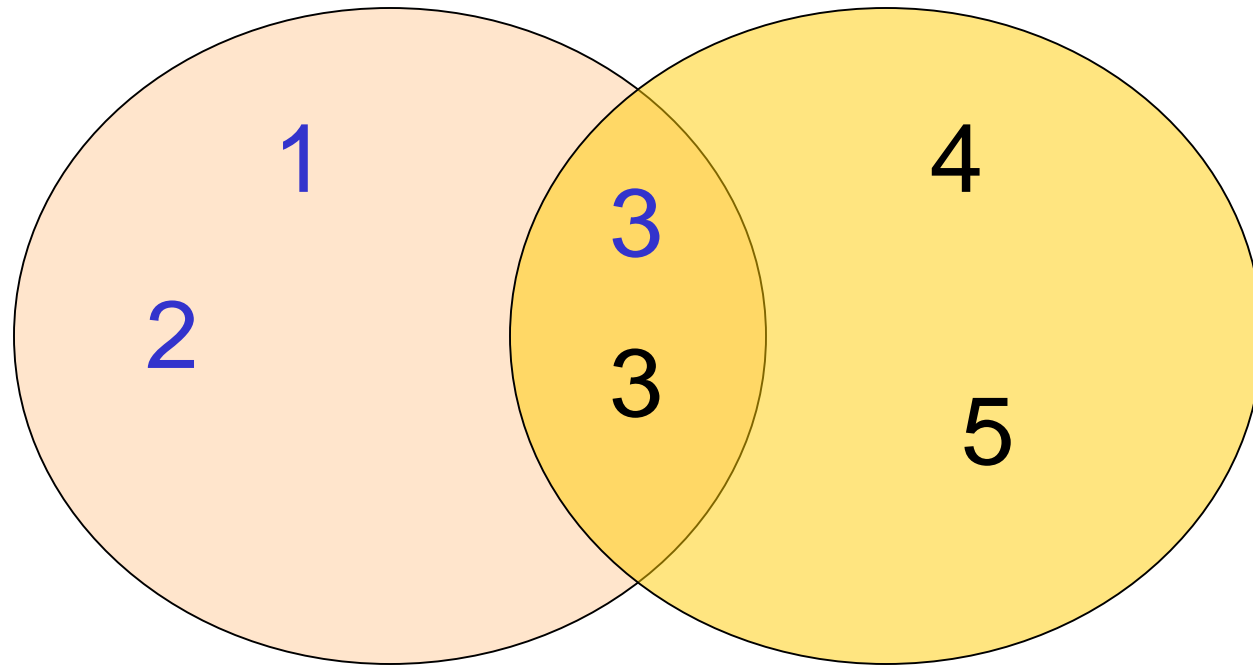
```
>.SELECT STATEMENT  
>...UNION-ALL  
>.....TABLE ACCESS full emp  
>.....TABLE ACCESS full dept
```

- Minden-unió: az eredmény zsák, nem halmaz
  - (Drága) rendezésre nincs szükség

*Használjunk UNION ALL-t, ha tudjuk, hogy a zsák  
halmaz*

*(megspórolunk egy drága rendezést)*

# UNION ALL





# Metszet (4.7)

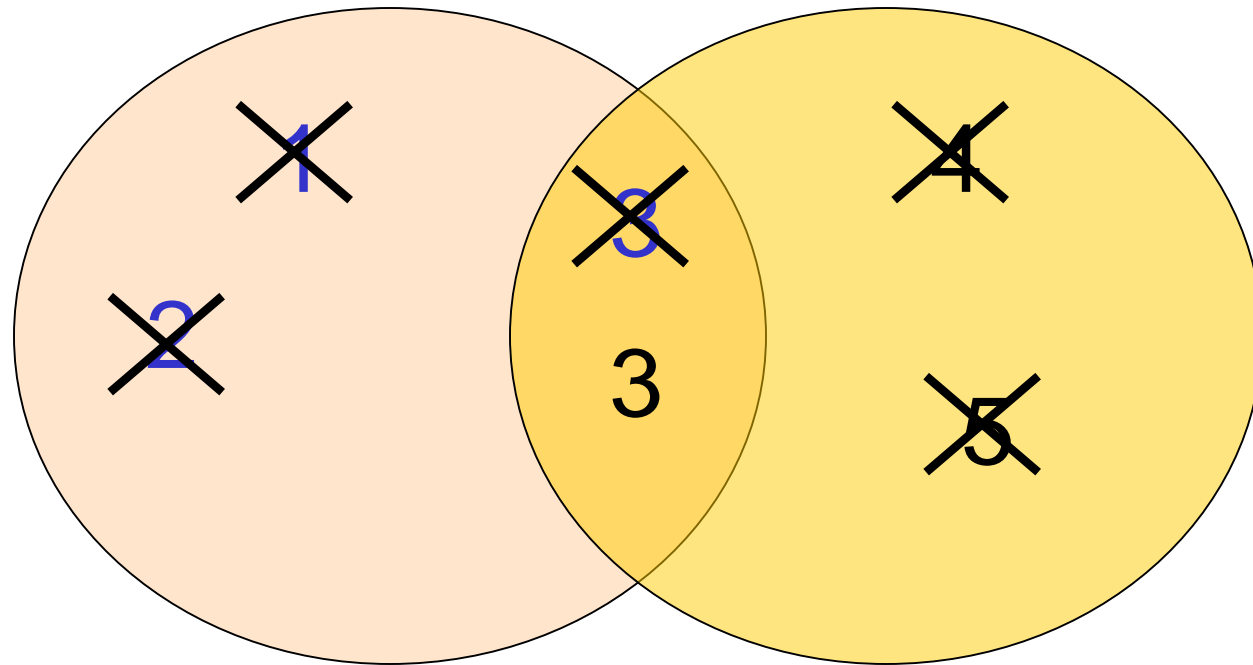
```
SELECT empno  
FROM emp  
INTERSECT  
SELECT deptno  
FROM dept;
```

```
>.SELECT STATEMENT  
>...INTERSECTION  
>.....SORT unique  
>.....TABLE ACCESS full emp  
>.....SORT unique  
>.....TABLE ACCESS full dept
```

- **INTERSECT**

- Az al-sorforrások külön kerülnek optimalizálásra/végrehajtásra
- Nagyon hasonlít az összefésüléses rendezéshez
- A teljes sorokat rendezi és összehasonlítja

# INTERSECT



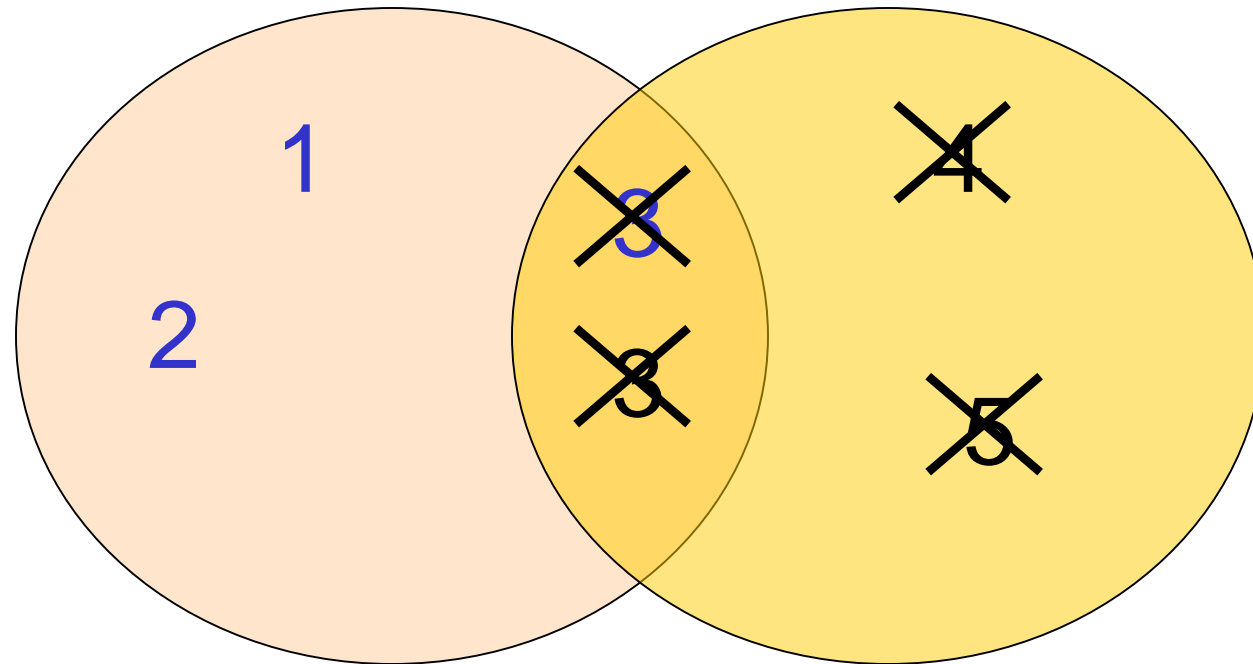
# Különbség (4.8)

```
SELECT empno  
FROM emp  
MINUS  
SELECT deptno  
FROM dept;
```

```
>.SELECT STATEMENT  
>...MINUS  
>.....SORT unique  
>.....TABLE ACCESS full emp  
>.....SORT unique  
>.....TABLE ACCESS full dept
```

- MINUS
  - Az al-sorforrások külön kerülnek optimalizálásra/végrehajtásra
  - Hasonlít a metszet feldolgozására
    - Összehasonlítás és visszaadás helyett összehasonlítás és kizárás

# MINUS



# Eszközök

- Nyomkövetés
- SQL tippek
- Analizáló parancs
- Dbms\_Stats csomag

# Nyomkövető fájlok

- Tervmagyarázat: beletekintés végrehajtás előtt
- Nyomkövetés: beletekintés végrehajtás közben
  - Felhasznált CPU idő
  - Eltelt idő
  - Fizikai blokk I/O száma
  - Gyorsítótárazott blokk I/O száma
  - Sorforrásonként feldolgozott sorok száma
- A munkamenetet nyomkövető módba kell állítani
  - `Alter session set sql_trace=true;`
  - `Exec`  
`dbms_system.set_sql_trace_in_session(sid,s#,T/F);`

# Nyomkövető fájlok

- A nyomkövető fájl az adatbázisserveren generálódik

- TKPROF eszközzel kell formázni

tkprof <nyomkövető fájl> <tkp-fájl> <user>/<pw>

- SQL utasításoként 2 szakasz:

call	count	cpu	elapsed	disk	query	current	rows
Parse	1	0.06	0.07	0	0	0	0
Execute	1	0.01	0.01	0	0	0	0
Fetch	1	0.11	0.13	0	37	2	2
total	3	0.18	0.21	0	37	2	2

# Nyomkövető fájlok

- 2. szakasz: bővített végrehajtási terv
  - Példa 4.2 (dolgozó fizetése nagyobb, mint a menedzseréé),

```
#R Plan  
2  SELECT STATEMENT  
14  FILTER  
14    TABLE ACCESS (FULL) OF 'EMP'  
11    TABLE ACCESS (BY ROWID) OF 'EMP'  
12      INDEX (UNIQUE SCAN) OF 'I_EMP_PK' (UNIQUE)
```

- Emp tartalmaz 14 rekordot
- Kettőben nincs menedzser (NULL mgr mezőérték)
- Az egyik nem létező alkalmazottra mutat
- Ketten többet keresnek, mint a menedzserük



# Tippek

- Kényszerítik az optimalizálót egy konkrét lehetőség kiválasztására
  - Beágyazott megjegyzéssel valósítjuk meg

```
SELECT /*+ <tipp> */ ....  
FROM ....  
WHERE ....
```

```
UPDATE /*+ <tipp> */ ....  
WHERE ....
```

```
DELETE /*+ <tipp> */ ....  
WHERE ....
```

```
INSERT (ld. SELECT)
```

# Tippek

- Gyakori tippek
  - Full(<tab>)
  - Index(<tab> <ind>)
  - Index\_asc(<tab> <ind>)
  - Index\_desc(<tab> <ind>)
  - Ordered
  - Use\_NL(<tab> <tab>)
  - Use\_Merge(<tab> <tab>)
  - Use\_Hash(<tab> <tab>)
  - Leading(<tab>)
  - First\_rows, All\_rows, Rule

# Analizáló parancs

- A statisztikát időnként generálni kell
  - Az 'ANALYZE' paranccsal tehető meg

Analyze <Table | Index> <x>  
<compute | estimate | delete> statistics  
    <sample <x> <Rows | Percent>>

Analyze table emp estimate statistics sample 30 percent;

*Az ANALYZE támogatása megszűnik*

# Dbms\_Stats csomag

- Az analizáló parancs utódja
  - Dbms\_stats.gather\_index\_stats(<owner>,<index>,<blocksample>,<est.percent>)
  - Dbms\_stats.gather\_table\_stats(<owner>,<table>,<blocksample>,<est.percent>)
  - Dbms\_stats.delete\_index\_stats(<owner>,<index>)
  - Dbms\_stats.delete\_table\_stats(<owner>,<table>)

SQL>exec dbms\_stats.gather\_table\_status('scott','emp',null,30);

# Adattárház jellemzők

- Hagyományos csillag lekérdezés
- Bittérkép indexek
  - Bittérkép egyesítése, átalakítása rowid-dé
  - Egyetlen táblás lekérdezés
- Csillag lekérdezés
  - Több táblás

# Hagyományos csillag lekérdezés

```
SELECT f.*  
FROM a,b,f  
WHERE a.pk = f.a_fk  
AND b.pk = f.b_fk  
AND a.t = ... AND b.s = ...
```

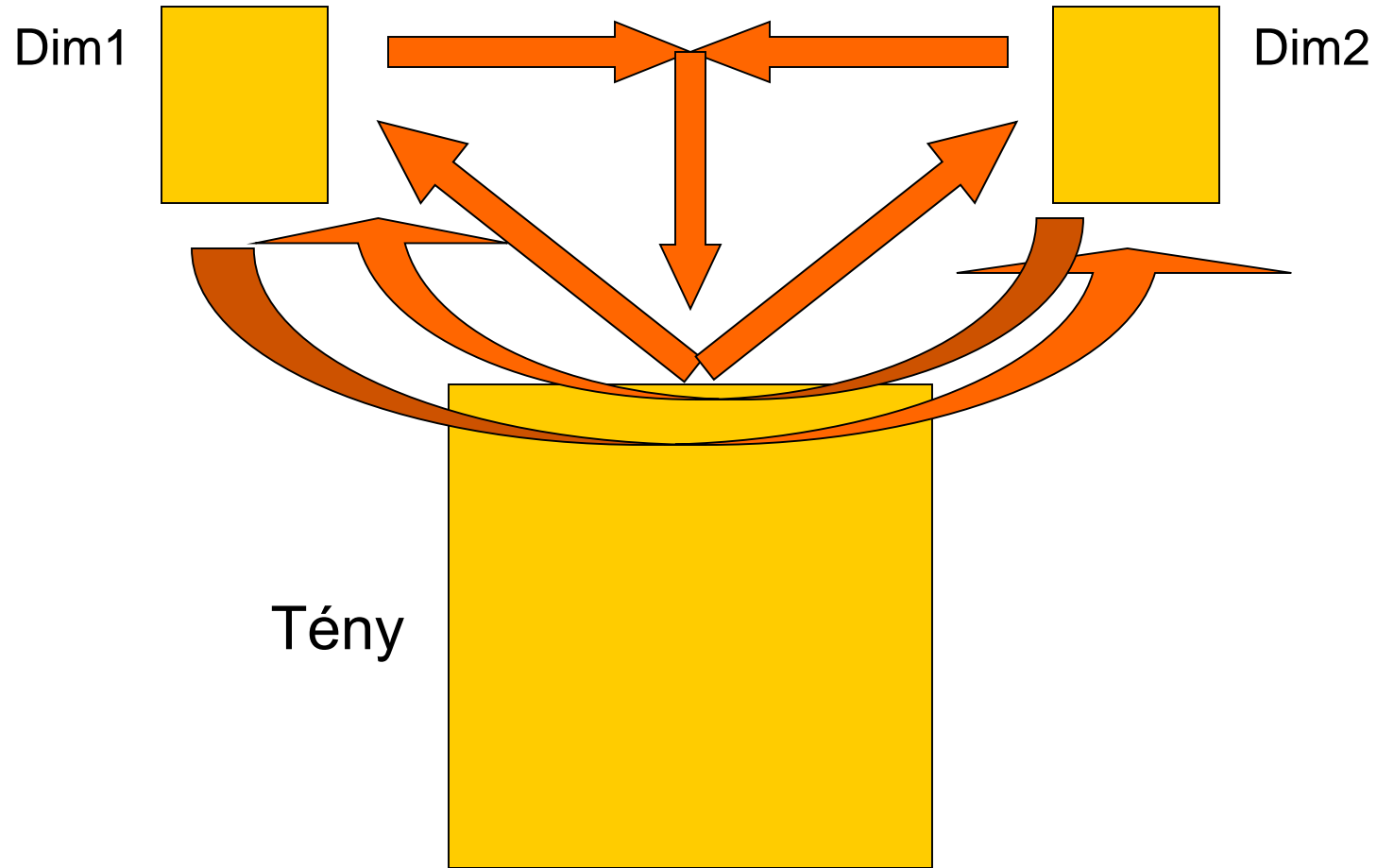
A(pk), B(pk)  
F(a\_fk), F(b\_fk)

```
>.SELECT STATEMENT  
>...NESTED LOOPS  
>.....NESTED LOOPS  
>.....TABLE ACCESS full b  
>.....TABLE ACCESS by rowid fact  
>.....INDEX range scan i_fact_b  
>.....TABLE ACCESS by rowid a  
>.....INDEX unique scan a_pk
```

- Dupla skatulyázott ciklus
  - Válasszunk kezdő táblát (A vagy B)
  - Aztán kövessük az összekapcsolási feltételeket skatulyázott ciklusokkal

Túl bonyolult az ÉS-EGYENLŐ-höz

# Hagyományos csillag lekérdezés



*Négy lehetséges elérési sorrend!*

# Hagyományos csillag lekérdezés

```
SELECT f.*  
FROM a,b,f  
WHERE a.pk = f.a_fk  
AND b.pk = f.b_fk  
AND a.t = ... AND b.s = ...  
  
F(a_fk,b_fk,...)
```

```
>.SELECT STATEMENT  
>...NESTED LOOPS  
>.....MERGE JOIN cartesian  
>.....TABLE ACCESS full a  
>.....SORT join  
>.....TABLE ACCESS full b  
>.....TABLE ACCESS by rowid fact  
>.....INDEX range scan I_f_abc
```

- Összefűzött index intervallumkeresés csillag lekérdezéshez
  - Legalább két dimenzió
  - Legalább eggyel több indexelt mező, mint dimenzió
  - Összevonás-Összekapcsolás-Direkt szorzat adja az összes lehetséges dimenziókombinációt
  - Minden kombinációhoz keresünk az összefűzött indexben



# Bitterkép index

Empno	Status	Region	Gender	Info
101	single	east	male	bracket_1
102	married	central	female	bracket_4
103	married	west	female	bracket_2
104	divorced	west	male	bracket_4
105	single	central	female	bracket_2
106	married	central	female	bracket_3

REGION='east'	REGION='central'	REGION='west'
1	0	0
0	1	0
0	0	1
0	0	1
0	1	0
0	1	0

# Bittérkép index

```
SELECT COUNT(*)  
FROM CUSTOMER  
WHERE MARITAL_STATUS = 'married'  
AND REGION IN ('central','west');
```

status = 'married'		region = 'central'		region = 'west'					
0		0		0		0		0	
1		1		0		1		1	
1		0		1		1		1	
0	AND	0	OR	1	=	0	AND	1	=
0		1		0		0		1	
1		1		0		1		1	

# Bittérkép elérés, egyetlen tábla

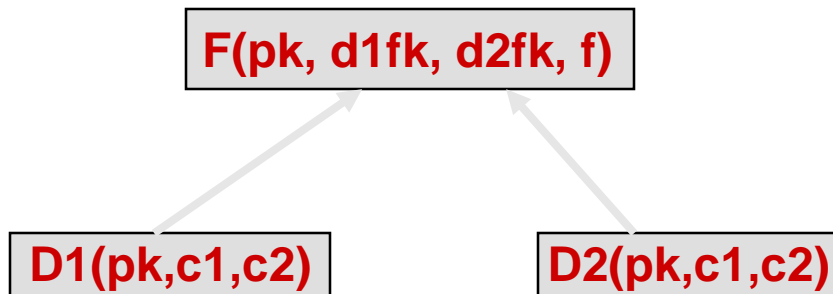
```
SELECT count(*)  
FROM customer  
WHERE status='M'  
AND region in ('C','W');
```

```
>.....TABLE ACCESS (BY INDEX ROWID) cust  
>.....BITMAP CONVERSION to rowids  
>.....BITMAP AND  
>.....BITMAP INDEX single érték cs  
>.....BITMAP MERGE  
>.....BITMAP KEY ITERATION  
>.....BITMAP INDEX range scan cr
```

- Bittérkép ÉS, VAGY és ÁTALAKÍTÁS
  - 'C' és 'W' bitsorozatok megkeresése (bittérképkulcs-iteráció)
  - Logikai VAGY végrehajtása (bittérkép összevonás)
  - Az 'M' bitsorozat megkeresése
  - Logikai ÉS a régió bitsorozattal (bittérkép és)
  - Átalakítás rowid-kké
  - Táblaelérés

# Bittérkép elérés, csillag lekérdezés

Bittérkép indexek: id1, id2



```
SELECT sum(f)
FROM F,D1,D2
WHERE F=D1 and F=D2
AND D1.C1=<...>
AND D2.C2=<...>
```

```
>.....TABLE ACCESS (BY INDEX ROWID) f
>.....BITMAP CONVERSION (TO ROWIDS)
>.....BITMAP AND
>.....BITMAP MERGE
>.....BITMAP KEY ITERATION
>.....TABLE ACCESS (FULL) d1
>.....BITMAP INDEX (RANGE SCAN) id1
>.....BITMAP MERGE
>.....BITMAP KEY ITERATION
>.....TABLE ACCESS (FULL) d2
>.....BITMAP INDEX (RANGE SCAN) id2
```

# Adattárház tippek

- Csillag lekérdezésre jellemző tippek
  - Star
    - Hagyományos: összevonásos index intervallumkeresés
  - Star\_transformation
    - Egymezős bittérkép index összevonás/ÉS-ek
  - Fact(t) / No\_fact(t)
    - Segíti a star\_transformation-t
  - Index\_combine(t i1 i2 ...)
    - Explicit megadja, mely indexeket vonja össze/ÉS-elje

# ETL lehetőségek

- Új a 9i-ben
  - Külső táblák
    - Külső ASCII fájl elérése SQL-ből (csak FTS)
  - Összevonás (aka UpSert)
    - Feltételes beszúrás vagy frissítés végrehajtása
  - Többtáblás beszúrás (Multi-Table Insert, MTI)
    - Feltételesen beszúrja az allekérdezések eredményét több táblába

# Elérhetőség

- Oracle7
  - Költségalapú optimalizáció
  - Hasításos összekapcsolás
- Oracle r8.0
  - Bittérkép indexek (hibamentesen)
  - Star\_transformation
  - Rowid formátum (dbms\_rowid)
- Oracle 8i
  - Dbms\_Stats
- Oracle9i
  - Index SkipScans
  - First\_rows(n)-tipp

# Egy bevezetés...

- Nem fedtük le:
  - Elosztott SQL
  - Skatulyázott SQL
  - PL/SQL függvények SQL-en belül
  - Ellen-összekapcsolások
  - Nézetek feldolgozása
  - Index+hasító clusterek
  - Partícionálás / Párhuzamosítás
  - Index szervezett táblák
  - ...



# SQL Tuning: Útirány

- Képes beolvasni tervet
- Képes átírni a tervet 3GL programmá
  - Ismerjük a sorforrás műveleteinket
- Képes beolvasni SQL-t
- Képes átalakítani az SQL-t üzleti lekérdezéssé
  - Ismerjük az adatmodellünket
- Képes megítélni a kimenetet
  - Ismerjük az üzleti szabályokat / adatstatisztikákat
    - Jobban, mint a CBO
- Szakértők:
  - Optimalizáljuk az SQL-t az SQL írása közben...