



Indexek és SQL hangolás

Ableda Péter
abledapeter@gmail.com



Adatbázisok haladóknak 2012.

2012. november 20.



Miről lesz szó?

- Történelem
- Oracle B*-fa Index
 - Felépítése, karbantartása, típusai
- Bitmap index
- Index Organized Table
- Domain index
- Betekintés az SQL hangolásba

Kérdések, válaszok



Az indexkezelés története

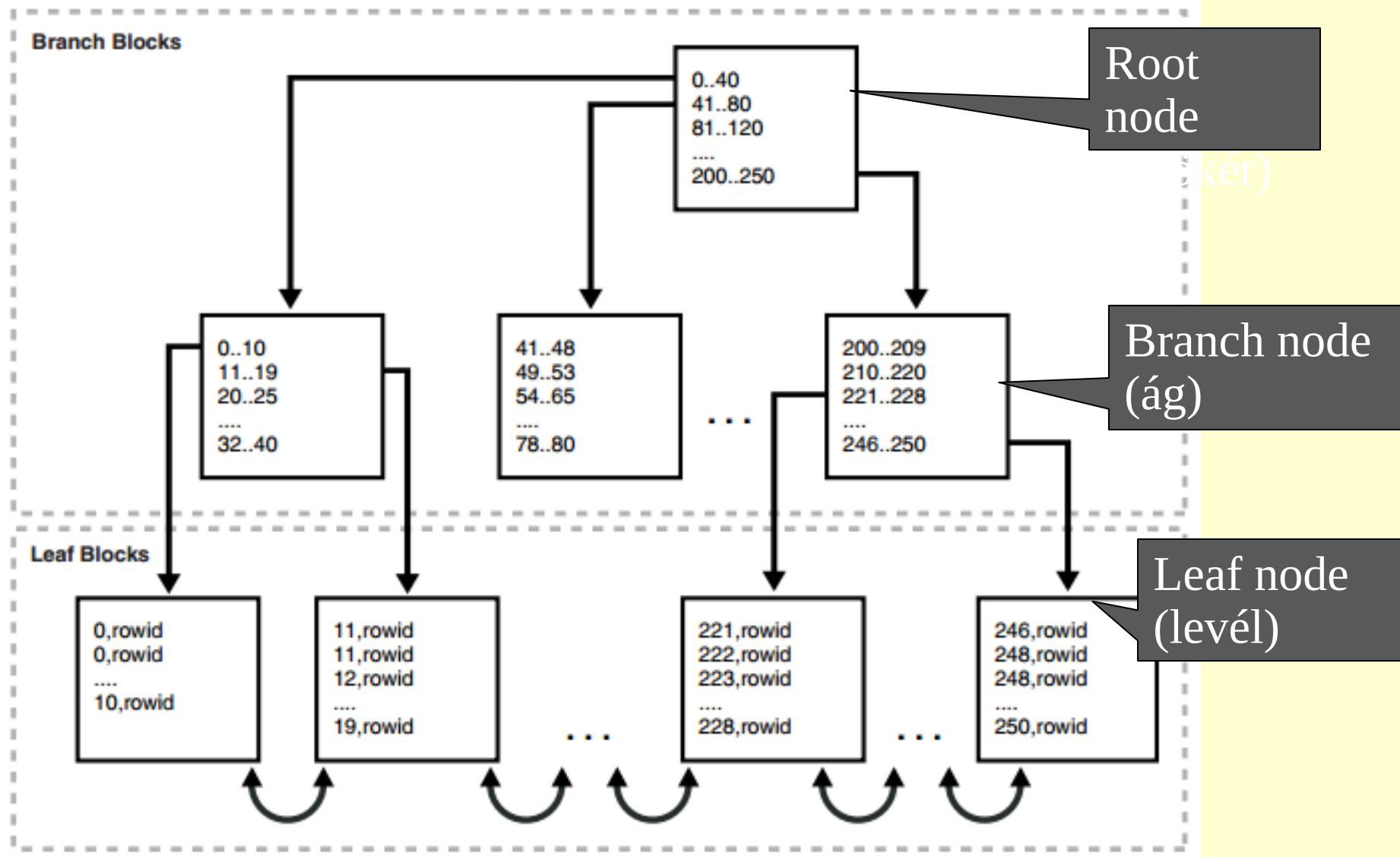
- A hierarchikus adattárolás után a relációs adattárolás jelentős teljesítménybeli visszalépést jelentett
- IBM (DB2) – Clustering (hierarchikus elrendezést örökli – hatékony lekérdezés, rossz DML)
- Ingress – Hashing (Elsődleges kulcs transzformációja – hatékony, de általában kevés)
- Oracle – Indexing



B*-fa

Indexek @ Adatb haladóknak

Figure 3-1 Internal Structure of a B-tree Index





B*-fa indexek karbantartása

- **Insert:**
 - Levél blokk megtelik:
 - Vágás (Split) - 50%-50% arányban
 - Túlcsordulás (Overflow) - 90%-10% arányban
- **Delete:**
 - Csak logikai törlés (flag beállítása)
 - Újraépítés (Rebuild Index)
- **Update:**
 - ~Delete+Insert



Indexek csoportosítása (Unique/Non-Unique)

- Create index/Create (unique) index – automatikus
- Fizikai tárolásban nincs különbség közöttük
- Unique
 - Biztosítja az egyediséget (több NULL is lehet)
 - Első találat – találat
 - Gyorsabb keresés



Indexek csoportosítása (Single / Concatenated)

- Single (egyszlopos)
 - Automatikusan létrejön a Primary key és Unique oszlopokra
- Null értékek kezelése
 - A null értékek nem kerülnek be az indexbe (több hátrány mint előny)
 - Pl: Sorok számának meghatározásához nem lehet indexet használni (kiv. not null oszlop)



Indexek csoportosítása (Single / Concatenated)

- Concatenated index
(többoszlopos vagy kompozit index)
 - Több oszlop egy indexben
 - Fontos a sorrend
 - Csak akkor használható, ha az első néhány oszlop szerepel az utasítás (select, update, delete) where feltételében*
 - A kardinalitás (számosság) szempontjából viszont mindegy
 - Jobb mint több single index használata
 - Gyorsabb lekérdezés
 - Gyorsabb frissítés
 - Túl sok oszlop esetén kevés kulcs fér egy blokkba – magas lesz az index



Indexek csoportosítása (Normal / Reverse key)

- 99%-ban normal
- Reverse key
 - Speciális probléma:
 - Right most index leaf block contention
 - Megoldás: visszafelé olvassuk a számokat, és úgy helyezzük el az indexben.
 - Probléma:
 - Csak egyezés vizsgálható



Function Based Indexek

- Függvény vagy kifejezés értékét tárolják az indexben
- Példa:
 - ```
SELECT *
 FROM employees
 WHERE UPPER(first_name) = 'AUDREY'
```
  - ```
SELECT employee_id, 12*salary*commission_pct  
  FROM employees  
 WHERE (12 * salary * commission_pct) < 30000
```



Bitmap index

Tábla		Bitmap	
Név	Nem	fiú	lány
Boszorka	lány	0	1
Hapci	fiú	1	0
Hófehérke	lány	0	1
Kuka	fiú	1	0
Morgó	fiú	1	0
Szende	fiú	1	0
Szundi	fiú	1	0
Tudor	fiú	1	0
Vidor	fiú	1	0



Bitmap index

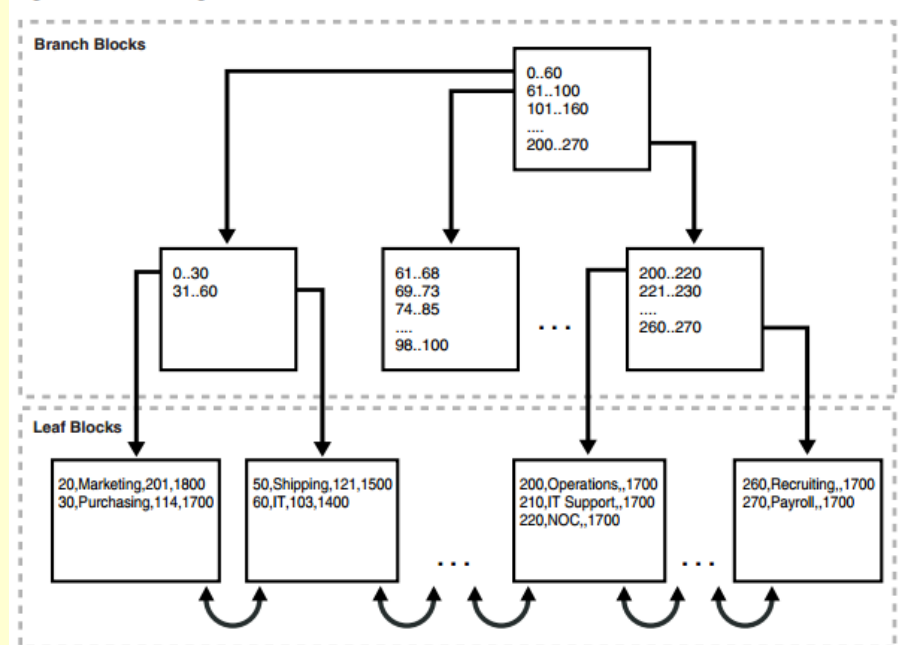
- Alacsony kardinalitású oszlopokra érdemes
- Read only táblák esetében jó (adattárház)
 - Nagyon hatékonytalan DML műveletek esetén
 - Probléma: Blokk szintű lockolás
 - Gyakorlat: Frissítés helyett inkább Drop-Create
- Nagyon kis helyet foglal
 - Drop-Create esetén
 - 1G tábla – 1M index



Index Organized Table

- Hagyományos táblákban az adatok rendezetlenül vannak
- Index Organized Table:
 - Elsődleges kulcs szerint rendezett B-fában tároljuk az adatokat

Figure 3-3 Index-Organized Table





Index Organized Table

- Primary Key szerinti keresés esetén hatékonyabb – nem kell plusz blokkhozzáférés
- Nem kell külön index az elsődleges kulcsra (kevesebb tárhelyet igényel)
- Másodlagos indexek használata lassabb, mint egyszerű táblák esetében
- Overflow (megoldás a sokszintű fa elkerülésére)
 - Ritkán használt (nem kulcs) oszlopokat ki lehet emelni egy külön kupacba – kisebb B-fa méret



Domain index

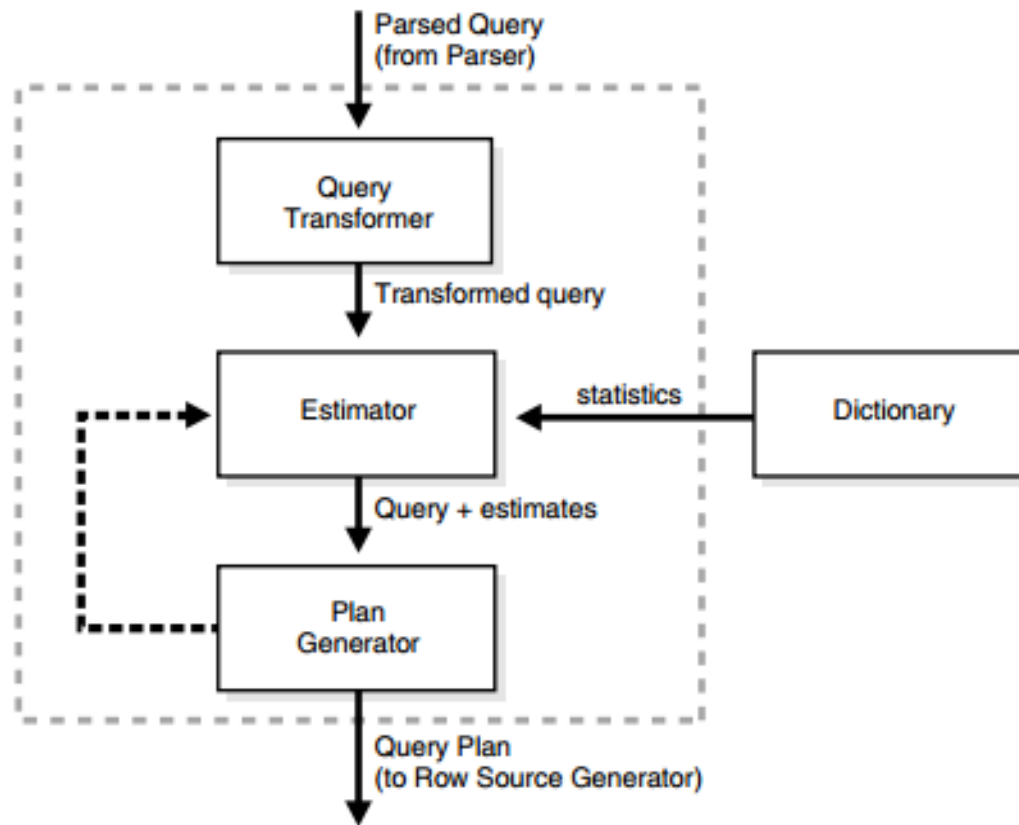
- Oracle engedi, hogy saját indextípusokat definiáljunk.
- Alkalmazás-specifikus indexeket hozhatunk létre
- Példa:
 - Virage – Képek, videók indexelése
 - Spatial – Térképadatbázis



Query Optimizer

Feladat: Deklaratív kérés átalakítása procedurális utasítások sorozatára

Figure 11-1 Query Optimizer Components





Végrehajtási terv

```
SELECT first_name, last_name, salary
FROM employees
WHERE email IS NOT NULL
AND salary > 500
ORDER BY salary
```

Execution Plan

Plan hash value: 3447538987

Id	Operation	Name	Rows	Bytes	Cost (%CPU)	Time
0	SELECT STATEMENT		107	2889	4 (25)	00:00:01
1	SORT ORDER BY		107	2889	4 (25)	00:00:01
* 2	TABLE ACCESS FULL	EMPLOYEES	107	2889	3 (0)	00:00:01

Predicate Information (identified by operation id):

2 - filter("SALARY">500)



Full Table Scan

- Minden rekordot sorról sorra beolvasunk
- Az adatokon való szekvenciális keresés indexek használata nélkül
- Legegyszerűbb, de leglassabb megoldás
- Használjuk, ha:
 - Nincs index (nem elérhető) a táblán
 - Az összes adatra szükség van
 - Túl kicsi a tábla, nem éri meg indexekhez nyúlni



Full Index Scan

- A teljes indexet végigolvassuk
- Előnye: Nem szükséges az adatok rendezése, hiszen azok az indexben rendezve vannak.



Fast Full Index Scan

- A Full Table Scan alternatívája
- Az indexekből olvassa ki az adatokat, a táblához nem kell hozzáférnie
- Használjuk, ha:
 - Az index a lekérdezés végrehajtásához szükséges minden oszlop értékét tartalmazza



Fast Full Index Scan

```
SELECT last_name, salary  
FROM employees
```

Execution Plan

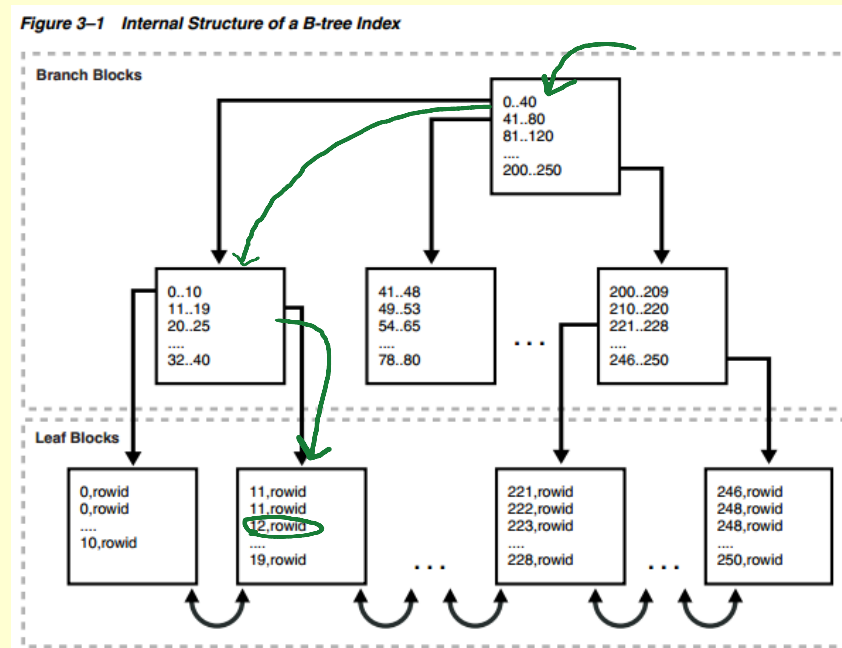
Plan hash value: 225593660

Id	Operation	Name	Rows	Bytes	Cost (%CPU)	Time
0	SELECT STATEMENT		107	1284	1 (0)	00:00:01
1	INDEX FULL SCAN	EMP_DEPTID_LASTNAME_SALARY_IX	107	1284	1 (0)	00:00:01



Index Unique Scan

- Egy (vagy 0) sort kapunk vissza
- Unique index kell hozzá
- Használható:
 - Ha létezik index a WHERE feltételben lévő oszlopra





Index Unique Scan

```
SELECT *  
  FROM employees  
 WHERE employee_id = 5
```

Execution Plan

Plan hash value: 1833546154

Id	Operation	Name	Rows	Bytes	Cost (%CPU)	Time
0	SELECT STATEMENT		1	69	1 (0)	00:00:01
1	TABLE ACCESS BY INDEX ROWID	EMPLOYEES	1	69	1 (0)	00:00:01
* 2	INDEX UNIQUE SCAN	EMP_EMP_ID_PK	1		0 (0)	00:00:01

Predicate Information (identified by operation id):

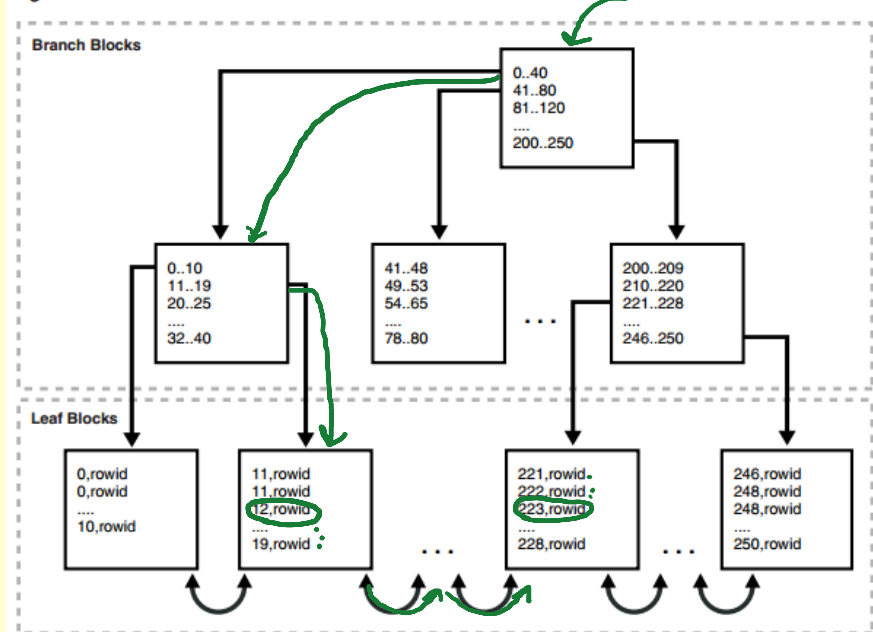
2 - access("EMPLOYEE_ID"=5)



Index Range Scan

- 0, 1, vagy több sort ad vissza
- Használjuk, ha:
 - A Where feltétel valamilyen összehasonlító operátort használ

Figure 3-1 Internal Structure of a B-tree Index





Index Range Scan

```
SELECT *  
  FROM employees  
 WHERE last_name LIKE 'A%'
```

Execution Plan

Plan hash value: 2077747057

Id	Operation	Name	Rows	Bytes	Cost (%CPU)	Time
0	SELECT STATEMENT		3	207	2 (0)	00:00:01
1	TABLE ACCESS BY INDEX ROWID	EMPLOYEES	3	207	2 (0)	00:00:01
* 2	INDEX RANGE SCAN	EMP_NAME_IX	3		1 (0)	00:00:01

Predicate Information (identified by operation id):

2 - access("LAST_NAME" LIKE 'A%')
 filter("LAST_NAME" LIKE 'A%')



Index Skip Scan

Composite index – „Csak akkor használható, ha az első néhány oszlop szerepel a query where feltételében*”

- Fel tudjuk használni az indexet akkor is, ha nem tartalmazza a lekérdezés az első néhány oszlopot
- Csak akkor hatékony, ha a vezető oszlop kardinalitása alacsony



Index Skip Scan

- Elérhető egy (*cust_gender*, *cust_email*) oszlopokból álló composite index.

```
SELECT *  
  FROM sh.customers  
 WHERE cust_email = 'Abbey@company.com'
```

Execution Plan

Plan hash value: 1287876719

Id	Operation	Name	Rows	Bytes	Cost (%CPU)	Time
0	SELECT STATEMENT		33	5973	10 (0)	00:00:01
1	TABLE ACCESS BY INDEX ROWID	CUSTOMERS	33	5973	10 (0)	00:00:01
* 2	INDEX SKIP SCAN	CUSTOMERS_GENDER_EMAIL	33		4 (0)	00:00:01

Predicate Information (identified by operation id):

```
2 - access("CUST_EMAIL"='Abbey@company.com')  
   filter("CUST_EMAIL"='Abbey@company.com')
```



Index Skip Scan

```
SELECT *  
  FROM sh.customers  
 WHERE cust_email = 'Abbey@company.com'
```

```
SELECT *  
  FROM sh.customers  
 WHERE cust_gender = 'F'  
        AND cust_email = 'Abbey@company.com'  
 UNION ALL  
 SELECT *  
  FROM sh.customers  
 WHERE cust_gender = 'M'  
        AND cust_email = 'Abbey@company.com'
```

Execution Plan

Plan hash value: 1287876719

Id	Operation
0	SELECT STATEMENT
1	TABLE ACCESS BY INDEX ROWID
* 2	INDEX SKIP SCAN

Predicate Information (identified by operation id):

- 2 - access("CUST_EMAIL"='Abbey@company.com')
filter("CUST_EMAIL"='Abbey@company.com')



Összefoglalás

- Cél: Az adatbázis teljesítményének növelése (mindegy, hogy milyen eszközökkel)
 - Lekérdezések gyorsítása
 - Karbantartási költség minimalizálása
- Sok index / Kevés index – „Csak ésszel”
 - Ökölszabály: 1 table insert – 2 index insert
 - Pl: 10 index/tábla $\rightarrow$ (1 + 20) egységnyi költség



Kérdések...

- ...válaszok (?)



Köszönöm a figyelmet!

Indexek @ Adatb haladóknak

Ableda Péter
abledapeter@gmail.com



M Ű E G Y E T E M 1 7 8 2

Adatbázisok haladóknak 2012.

2012. szeptember 18.