

# **Adatbázisok elmélete**

**Egy kísérlet az OLTP és az analitikus jellegű  
adatbázishasználat kombinálására:  
Oracle Database12c In-Memory**

**Kerepes Tamás  
Webváltó kft.**

**tamas.kerepes@webvalto.hu**

# Relációs adatbázisok felhasználási területei

- **Üzleti adatokat manapság leginkább adatbázisokban tárolunk**
- **Ha már adatbázisok, akkor az elmúlt kb. 30 évben a relációs adatbázisok dominálnak**
- **Az ilyen rendszereket kétféle környezetben használják:**
  - **OLTP rendszerek**
  - **Adattárházak, döntéstámogató rendszerek, analitikus jellegű rendszerek**
- **A valóság sohasem ilyen vegytiszta, hanem e kettő keveréke a gyakori**
- **A vegyes jellegű használat mindegyik ma használt rendszerénél igen komoly kihívásokat jelent**

## Miért probléma a „vegyes használat”?

- **Az OLTP rendszerekben a tranzakciókezelés van fókuszban, a konzisztencia, sok „kicsi” felhasználó egyidejű munkájának a hatékony elvégzése, a megbízható és flexibilis zárolások (pl. row level locking). Rengeteg kicsi tranzakció „nyüzsög” egymás mellett és érint kevés adatot.**
- **Az adattárházakban kevés felhasználó igen nagy adatmennyiséget kérdez le, vagy esetleg transzformál. A kihívás itt a lekérédezések párhuzamosítása, a hardver erőforrások minél jobb kihasználása, akár csak egy lekérédezés számára is. Kritikus a minél jobb végrehajtási terv.**
- **A két „kaszt” annyira eltérő, hogy mondhatni: ellehetetlenítik egymást.**

# Különbségek az Oracle adatbázisoknál OLTP rendszerek és adattárházak között

- **Normalizáltság:**
  - OLTP: normalizált adatok
  - Adattárházak: csillag (star) vagy hópehely (snowflake) modell
- **Indexek:**
  - OLTP: B\* fa szerkezetű indexek minden elsődleges és egyedi kulcs oszlopon, szinte minden külső kulcs oszlopon és azokon az oszlopokon, amelyek szerint gyakori a szűrés vagy összekapcsolás
  - Adattárházak: bittérképes (bitmap) indexek, néha bitmap join indexek
- **Származtatott értékek:**
  - OLTP: hacsak lehet, kerüljük a használatukat
  - Adattárház: gyakori az összesített értékek tárolása materializált nézetek formájában

# A klasszikus megoldás erre a problémára

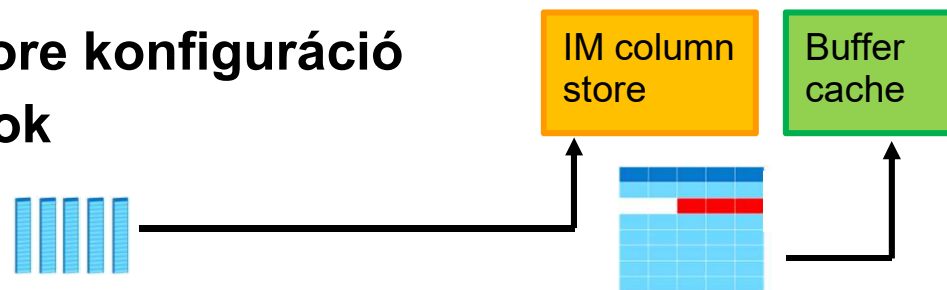
- Külön OLTP adatbázisok és külön adattárház jellegű adatbázisok, noha mindkettő relációs
- Egyes gyártóknál ez külön termék is lehet: specializált adatbáziskezelő rendszer pl. adattárházak céljaira: célszoftver. Ilyen pl. a Terradata
- Másoknál ugyanazt a szoftvert használják mindkét területen, de másként konfigurálják őket. Ilyen pl. az Oracle RDBMS
- Folyamatos adat-áttöltések az OLTP adatbázisból az adattárházba: ETL folyamatok (Extraction, Transformation, Loading)
- Komoly probléma, hogy az adatelemzések nem valós idejű adatokkal történnek

# Az Oracle megoldási kísérlete: Oracle Database12c: In-Memory

- **Előszóban: az In-Memory opció egy olyan lehetősége az Oracle12c adatbáziskezelő rendszernek, amelyben a táblák adatait az SGA-n belül egy új gyorsítóban, az In-memory Column Store-ban is tároljuk.**
- **Ott oszloponként és nem soronként.**
- **Mivel emellett még igen hatékonyan tömörítődnek is az így tárolt adatok, jelentősen lerövidül a lekérdezések válaszüzeje**

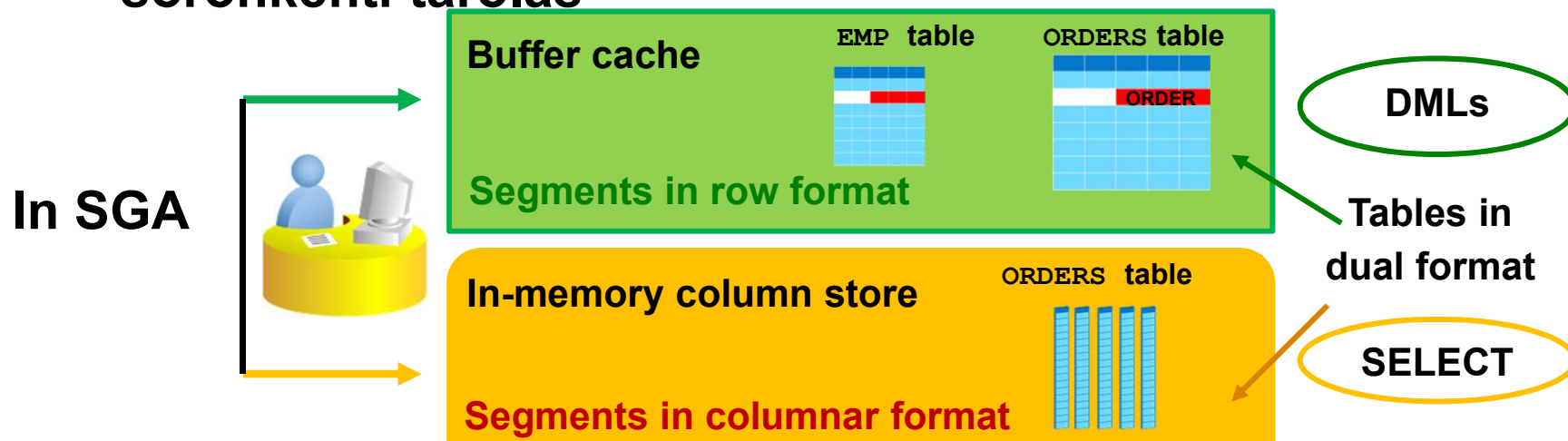
# Az In-Memory Column Store célkitűzései

- **„Szinte azonnal válaszidő a lekérdezésekre:**
  - A nagyon nagy táblák esetén a lekérdezések sokkal gyorsabbal (100x)
  - A „full scan”, a „Join” és az aggregált adatok kiszámítása válnak gyorsá
  - A lekérdezéseknek nem kell az index
  - Analitikus feldolgozásokra ideális: kevés oszlop, sok sor
- **Gyorsabb DML:** mivel kevesebb az index (3-4x)
- **Teljes mértékű transparenencia az alkalmazásoknak**
- **Könnyű setup:**
  - In-memory column store konfiguráció
  - Szegmens attribútumok



# Egy kis architektúrai áttekintés

- Új memóriazóna az SGA-ban: In-Memory column store
  - Azok a szegmensek, amelyek ide is bekerülnek, oszloponkénti formátumba konvertálódnak az IM Column Storeban
  - Az In-Memory szegmensek értékei tranzakcionálisan konzisztensek a buffer cache tartalmával
- A merevlemezen továbbra is csak egy formátum: soronkénti tárolás



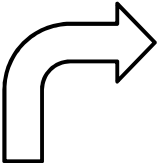


# Soronkénti /oszloponkénti tárolás: két dimenzióban mutatva

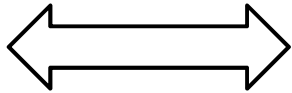
**SALES table**

	PRODID	CUSTID	TIMEID	CHANID	QTT	AMOUNT
row1	123	ABC	04/02	C1	12	3500
row2	357	CDE	12/05	C4	1	2000
row3	50	GHI	06/17	C1	5	4765
row4	243	PQR	05/24	C2	9	1350

**ROW store format**



col1: PRODID  
col2: CUSTID  
col3: TIMEID  
col4: CHANID  
col5: QTT  
col6: AMOUNT



	order1	order2	order3	order4
col1: PRODID	123	357	50	243
col2: CUSTID	ABC	CDE	GHI	PQR
col3: TIMEID	04/02	12/05	06/17	05/24
col4: CHANID	C1	C4	C1	C2
col5: QTT	12	1	5	9
col6: AMOUNT	3500	2000	4765	1350

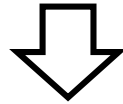
**Column store format**

# IMCU: In-Memory Compression Unit

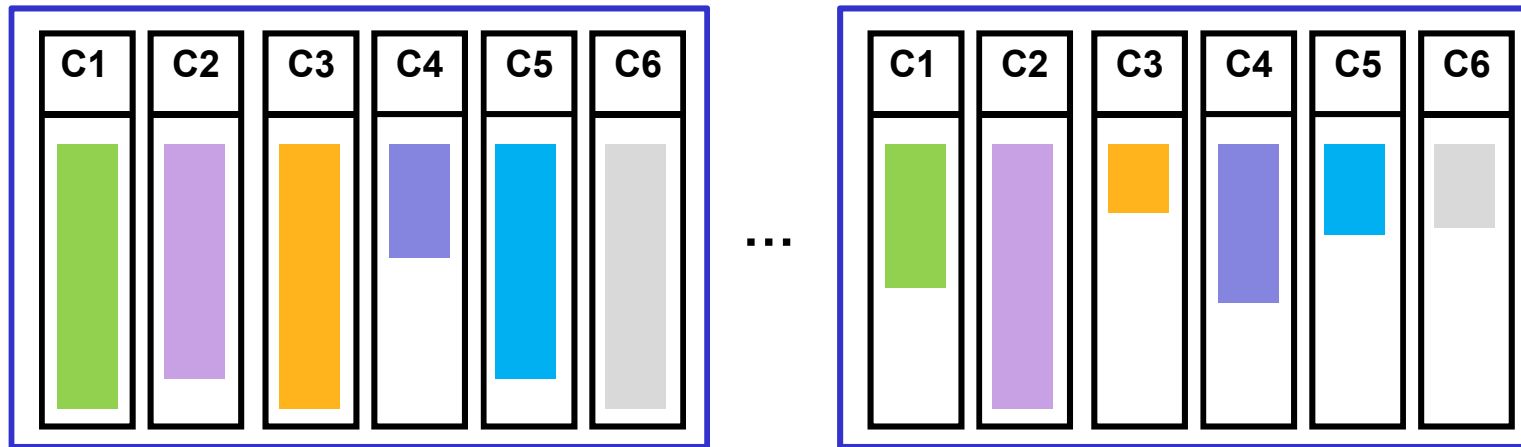
Columnar format

**SALES  
table**

```
123:1, 357:2, 50:3, 243:4 \ ABC:1, CDE:2, GHI:3, PQR:4 \  
04/02:1, 12/05:2, 06/17:3, 05/24:4 \ C1:1;3, C4:2, C2:4 \  
12:1, 1:2, 5:3, 9:4 \ 3500:1, 2000:2, 4765:3, 1350:4 \  
|
```

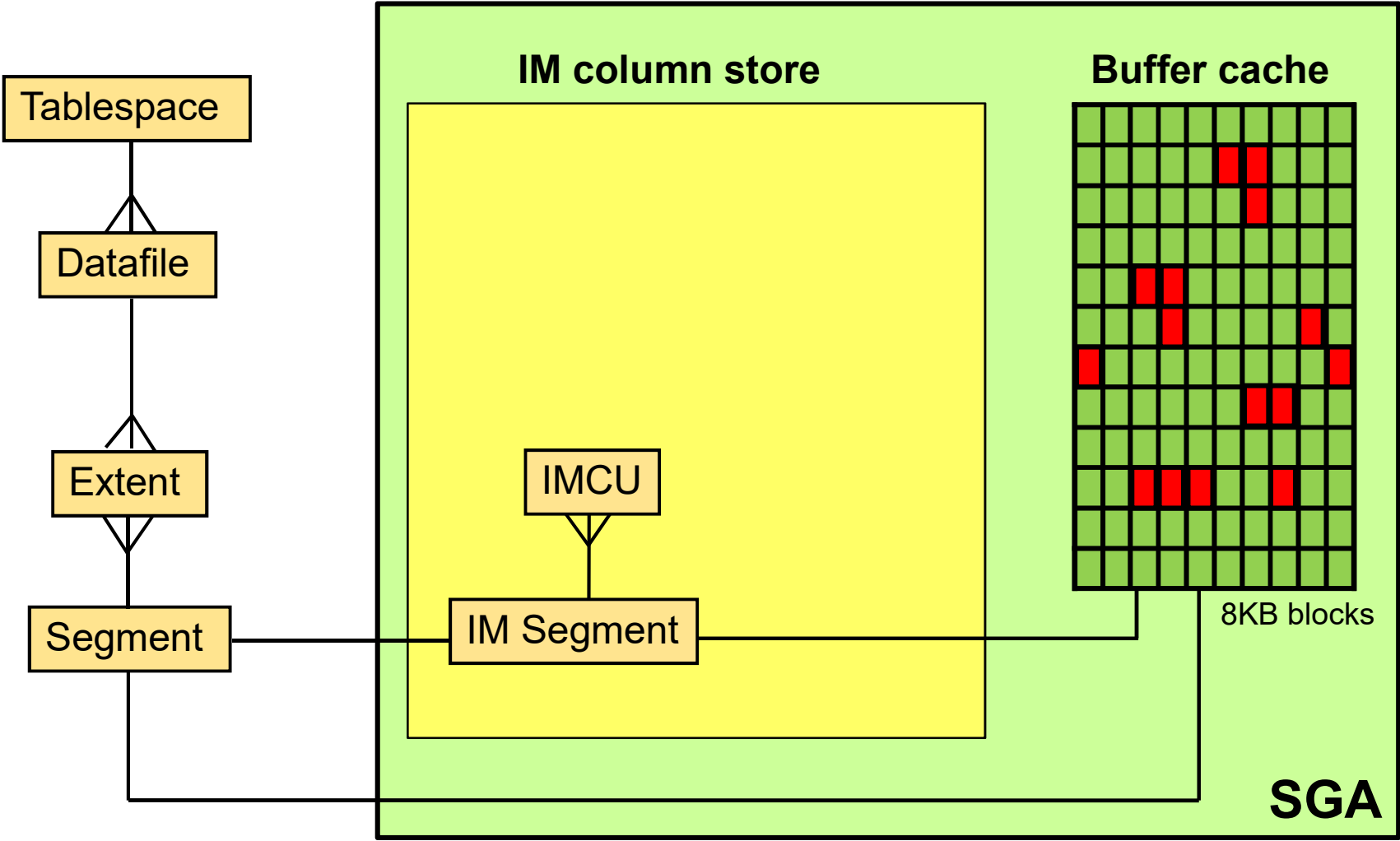


In-Memory Compression Units

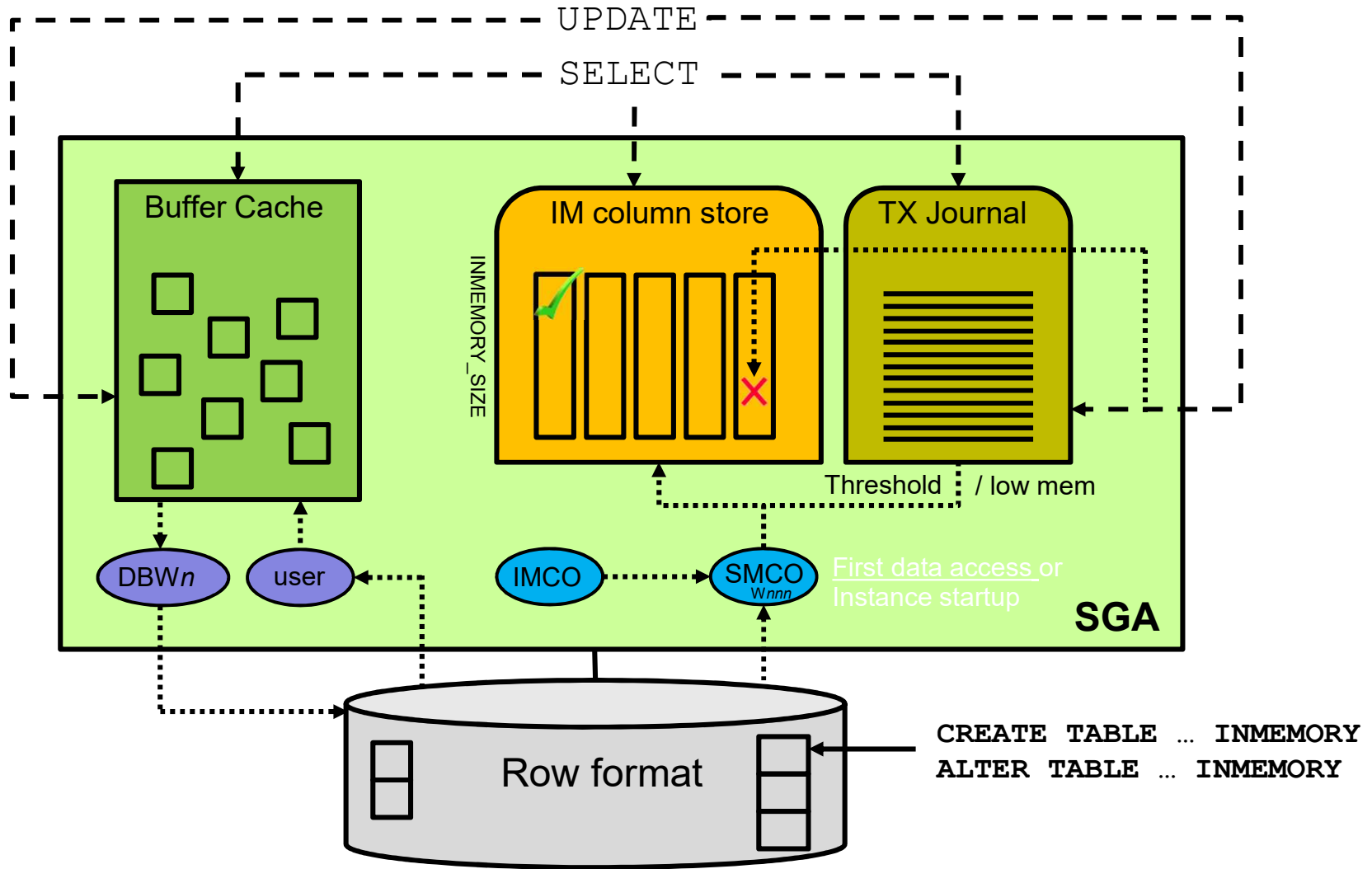


ORACLE

# In-Memory Column Store Cache illette Database Buffer Cache



# Dual Format In Memory



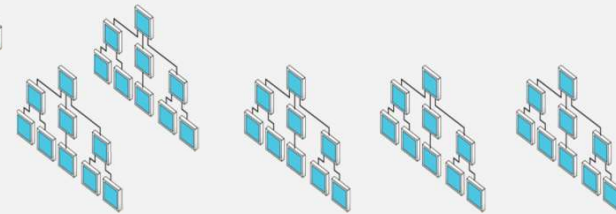
# Indexek

- **Mely oszlopokat indexeljük?**



OLTP-ben: 1 - 3  
Analitikus rendszerekben: 10-20

Without IM Column Store



- **Lassú lekérdezés ott, ahol nincs index**
- **Nehéz/lassú karbantartás a DML-ek során**
- **Nagy tárterület szükséges**

With IM  
Column  
Store



- Nincsenek többé analitikus célú indexek az in-memory táblákon
- Nemcsak az előre definiált, hanem az ad-hoc analitikus lekérdezések is gyorsak
- OLTP & batch összességében akár háromszor gyorsabb

ORACLE

# Az IM Column Store technológia bevezetése (I)

## 1. Az adatbáziskezelő rendszer kompatibilitási verziója

```
COMPATIBLE = 12.1.0.0.0
```

## 2. Az IM column store méretének a konfigurálása

```
INMEMORY_SIZE = 100G
```

## Az IM Column Store technológia bevezetése (2): objektumok beállításai

### 3. Lehetővé tenni az objektumok betöltődését:

- Egy egész szegmens szintjén:

**Az IMCU-k jellemzően a lekérdezések végrehajtásakor inicializálódnak és töltődnek fel.**

```
SQL> CREATE TABLE large_tab (c1 ...) INMEMORY; → Dual format
```

```
SQL> ALTER TABLE t1 INMEMORY ; → Dual format
```

```
SQL> ALTER TABLE sales NO INMEMORY; → Row format only
```

```
SQL> CREATE TABLE countries_part ... PARTITION BY LIST ..  
    ( PARTITION p1 .. INMEMORY, PARTITION p2 .. NO INMEMORY);
```

**IMCU-k inicializálódhatnak adatbázis megnyitáskor is**

```
SQL> CREATE TABLE test (...) INMEMORY PRIORITY CRITICAL;
```

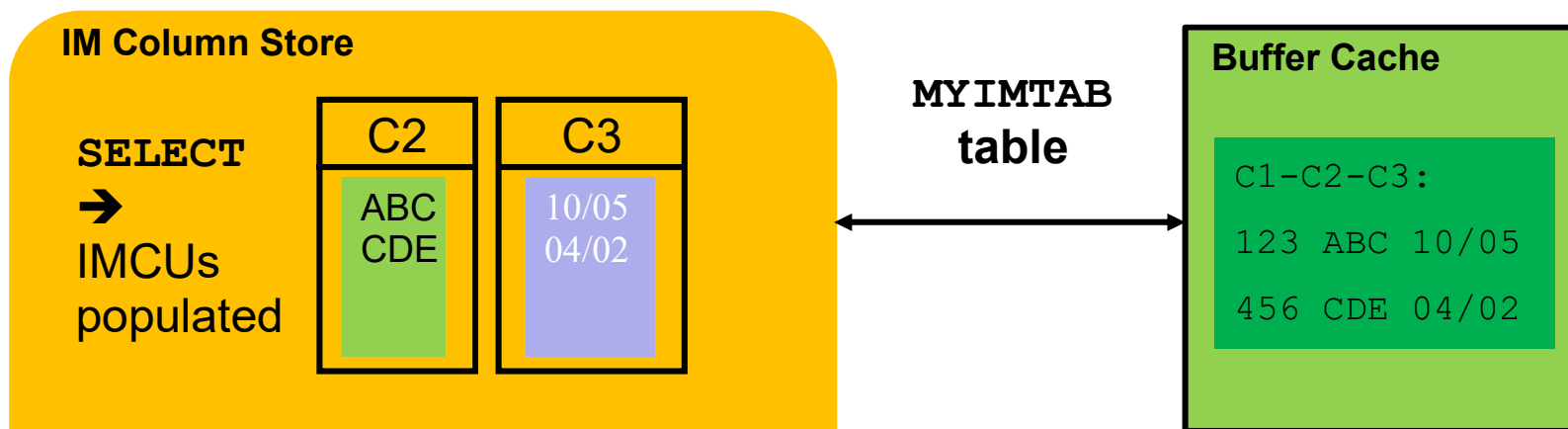
# Deploying IM Column Store: Columns Setting

- Enable/disable a subset of columns:

```
SQL> CREATE TABLE myimtab (c1 NUMBER, c2 CHAR(2), c3 DATE)
      INMEMORY NO INMEMORY (c1);
```

```
SQL> ALTER TABLE myimtab NO INMEMORY (c2);
```

```
SQL> CREATE TABLE t (c1 NUMBER, c2 CHAR(2)) NO INMEMORY INMEMORY (c2);
ORA-64361: column INMEMORY clause may only be specified for an inmemory
table
```



ORACLE



# Mely objektumok lehetnek az IM Column Store-ban

A `DBA_TABLES` nézet ezt is mutatja:

```
SQL> SELECT table_name tab, inmemory_compression Comp,  
           inmemory_priority Priority,  
           inmemory_distribute RAC, inmemory_duplicate DUP  
FROM   dba_tables;
```

TABLE	COMP	PRIORITY	RAC	DUP
TEST1	FOR QUERY HIGH	NONE	AUTO	DUPLICATE ALL
TEST2	NO MEMCOMPRESS	CRITICAL	AUTO	DUPLICATE
EMP	FOR DML	LOW	BY PARTITION	NO DUPLICATE

- **NO MEMCOMPRESS:**  
Not compressed
- **FOR QUERY / FOR CAPACITY:**  
Compressed

- **NONE:**  
Populated on demand
- **Other values:**  
Populated according to priority level

- **AUTO:** Object distributed by Oracle among the IM column stores of the RAC nodes
- **BY PARTITION:** The object is distributed by partitions among the RAC nodes

- **DUPLICATE ALL**
- **DUPLICATE**
- **NO DUPLICATE**

# Mely oszlopok lehetnek az IM Column Store-ban

A V\$IM\_COLUMN\_LEVEL nézet mutatja ezt:

```
SQL> SELECT obj_num, segment_column_id, inmemory_compression
FROM v$im_column_level;
```

In-memory columns  
overriding compression clause of  
the parent table

obj_num	segment_column_id	inmemory_compression
98202	1	DEFAULT
98202	2	<b>NO MEMCOMPRESS</b>
98202	3	DEFAULT
98202	4	<b>NO INMEMORY</b>

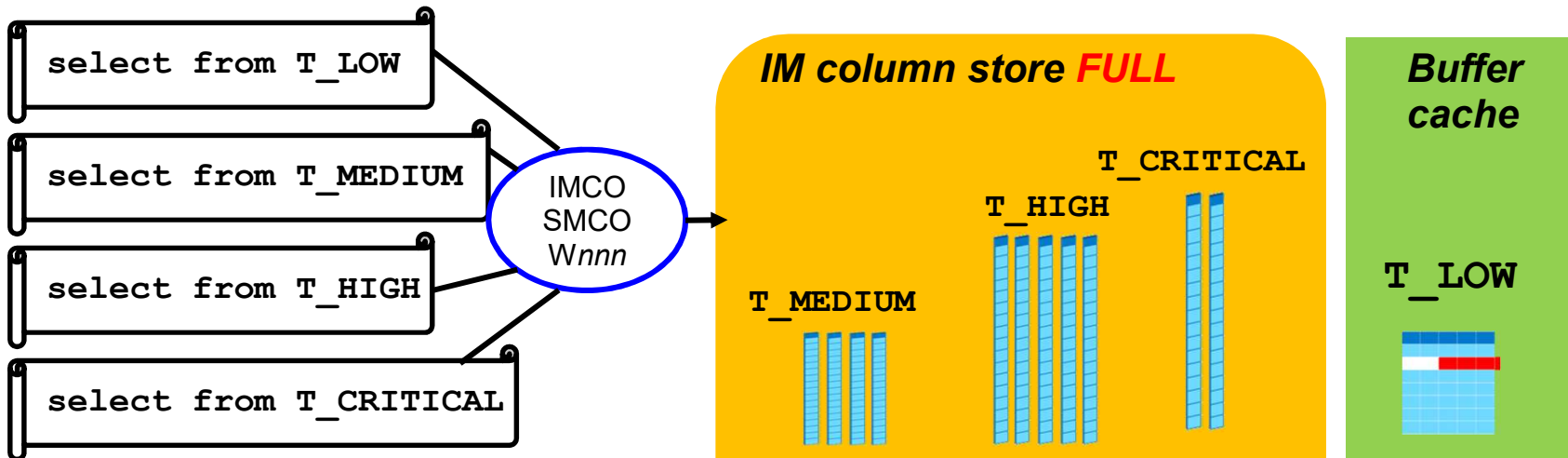
In-memory columns of  
in-memory tables inheriting  
compression clause of the  
parent table

Non in-memory columns in  
in-memory tables

# IM Column Store prioritások

A **PRIORITY** szabályozza, hogy kik kerüljenek be:

```
SQL> CREATE TABLE t_low (code NUMBER) INMEMORY PRIORITY LOW;
```



```
SQL> CREATE TABLE countries_part ... PARTITION BY LIST ..  
  ( PARTITION p1 .. INMEMORY PRIORITY HIGH,  
    PARTITION p2 .. INMEMORY MEMCOMPRESS FOR CAPACITY LOW,  
    PARTITION p3 .. , .. );
```

# Mely szegmensek kerültek be:

- Először még üres az IM column store:

```
SQL> SELECT owner, segment_name name FROM v$sql_segments  
WHERE segment_name = 'SALES';
```

Priority NONE →  
No rows populated yet

```
SQL> SELECT /*+ full(s) noparallel (s)*/ count(*) FROM sales s;
```

- A fenti lekérdezés után:

```
SQL> SELECT segment_name, bytes, inmemory_size,  
           bytes_not_populated  
FROM v$sql_segments;
```

SEGMENT_NAME	BYTES	INMEMORY_SIZE	BYTES_NOT_POPULATED
SALES	228231	36299	0

BYTES

BYTES in IM column store

ORACLE

# IM Column Store tömörítés

- A **MEMCOMPRESS** szabályozza a tömörítési szintet

```
SQL> CREATE MATERIALIZED VIEW mv1 INMEMORY NO MEMCOMPRESS;
```

```
SQL> CREATE TABLE large_tab (c1 ...) INMEMORY  
MEMCOMPRESS FOR QUERY;
```

- A merevlemezen több helyet foglal el:



- Magasabb tömörítési szint:

```
SQL> ALTER TABLE t1 INMEMORY MEMCOMPRESS FOR CAPACITY HIGH;
```

SEGMENT_NAME	BYTES	INMEMORY_SIZE
T1	11475615744	4664262656



No automatic  
repopulation

# IM Column Store Compression Advisor

Egyik „Advisor” a sokból. Azt elemzi, hogy mennyi memóriára van szükségünk a különböző MEMCOMRESS értékek esetén-

```
BEGIN
  DBMS_COMPRESSION.GET_COMPRESSION_RATIO (
    'TS_DATA', 'SSB', 'LINEORDER', NULL,
    DBMS_COMPRESSION.COMP_INMEMORY_QUERY_LOW,
    blkcnt_cmp, blkcnt_uncmp, row_cmp, row_uncmp, cmp_ratio,
    comptype_str,10000,1);
  DBMS_OUTPUT.PUT_LINE('Block count uncompressed = ' || blkcnt_uncmp);
  DBMS_OUTPUT.PUT_LINE('Row count per block uncompressed=' || row_uncmp);
  DBMS_OUTPUT.PUT_LINE('Compression type = ' || comptype_str);
  DBMS_OUTPUT.PUT_LINE('Comp ratio= ' || cmp_ratio );
  DBMS_OUTPUT.PUT_LINE(' ');
  DBMS_OUTPUT.PUT_LINE('The IM column store space needed is about 1 byte
in IM column store for ' || cmp_ratio || ' bytes on disk.');
```

END;  
/

# A tömörítési arány kiszámolása

A V\$IM\_SEGMENTS nézetből nyerhető ki:

```
SQL> SELECT segment_name, bytes Disk, inmemory_size,  
           inmemory_compression COMPRESSION,  
           bytes / inmemory_size comp_ratio  
        FROM v$im_segments;
```

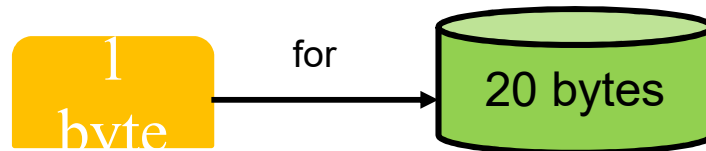
OBJECT_NAME	DISK	INMEMORY_SIZE	COMPRESSION	COMP_RATIO
SALES	212284915	200104115	FOR QUERY LOW	1.06
EMPLOYEES	3456956	17984	FOR CAPACITY HIGH	192.22



The highest, the best: 20



The lowest, the worse:  
1.06



# Default In-Memory beállítások

Az új táblák milyen attribútumokkal születnek:

```
INMEMORY Clause DEFAULT = "INMEMORY MEMCOMPRESS FOR QUERY LOW"
```

```
SQL> CREATE TABLE a (...);
```

In-memory  
column store

```
INMEMORY Clause DEFAULT =  
"NO MEMCOMPRESS"
```

```
SQL> CREATE TABLE a (...)  
INMEMORY;
```

```
SQL> CREATE TABLE b (...);
```

Buffer  
cache

ORACLE



# INMEMORY öröklődési szisztéma

Tablespace : DEFAULT INMEMORY / COMPRESS / PRIORITY attributes

*DBA\_TABLESPACES*

All tables: INMEMORY / other COMPRESS / other PRIORITY

Except NO INMEMORY tables

*DBA\_TABLES*

All partitions : INMEMORY / other COMPRESS / other PRIORITY

Except NO INMEMORY partitions

*DBA\_PART\_TABLES*

All columns : INMEMORY / other COMPRESS / other PRIORITY

Except NO INMEMORY columns

```
SQL> CREATE TABLESPACE IMCS ... DEFAULT INMEMORY  
MEMCOMPRESS FOR CAPACITY HIGH PRIORITY LOW;
```

ORACLE

# Tennivalók a bevezetés után

## Eldobni az analitikus indexeket

```
SQL> DROP INDEX i_sales_timeid PURGE;
```

```
SQL> DROP INDEX i_sales_chanid PURGE;
```

# Kipróbáljuk a lekérdezések felgyorsulását

- Ha az IM column store-ból fut:

```
SQL> SET timing ON  
SQL> SELECT max(lo_ordtotalprice) most_expensive_order  
FROM lineorder;
```



Elapsed: 00:00:01.80

Transparent for the application

- Ugyanez az adatblokk gyorsítóból:

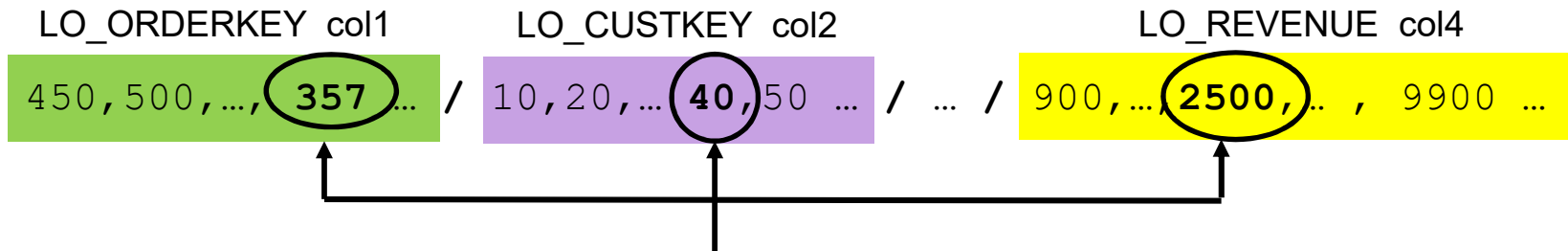
```
SQL> ALTER SESSION SET INMEMORY_QUERY="DISABLE";  
SQL> SELECT max(lo_ordtotalprice) most_expensive_order  
FROM lineorder;
```



Elapsed: 00:12:21.90

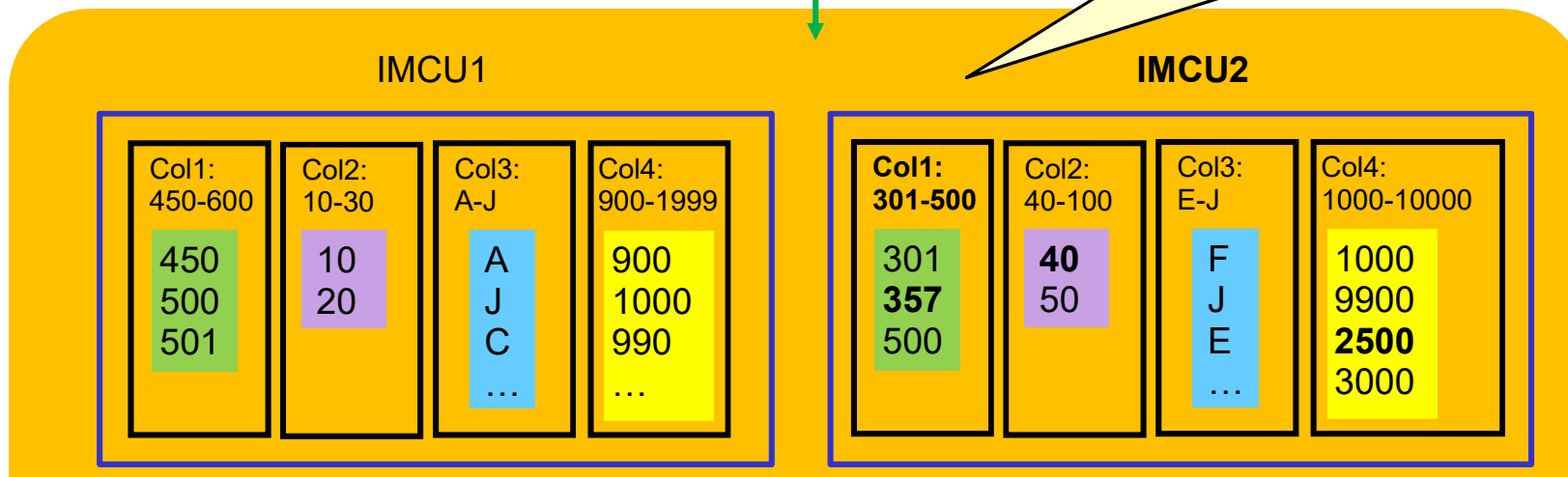
Use the `INMEMORY_QUERY` session parameter to execute the query against the buffer cache.

# Lekérdezések egyszerű szűrési feltételekkel



```
SQL> SELECT lo_orderkey, lo_custkey, lo_revenue
FROM lineorder
WHERE lo_orderkey = 357;
```

IMCU pruning: use of MIN and MAX values stored in each IMCU



# „MINMAX Pruning” statisztikák

MINMAX pruning történhet különböző WHERE feltételek esetén:

```
SQL> SELECT display_name, value
       FROM v$mystat m, v$statname n
       WHERE m.statistic# = n.statistic#
       AND   display_name IN (
           'IM scan segments minmax eligible',
           'IM scan CUs pruned',
           'IM scan CUs optimized read',
           'IM scan CUs predicates optimized');
```

DISPLAY_NAME	VALUE
IM scan segments minmax eligible	250
IM scan CUs pruned	249
IM scan CUs optimized read	0
IM scan CUs predicates optimized	249

# Végrehajtási terv: TABLE ACCESS IN MEMORY FULL

Executed in IM column store or in buffer cache?

```
SQL> SELECT * FROM table(dbms_xplan.display_cursor());
-----
| Id  | Operation                               |
-----
...
|*   4 | TABLE ACCESS INMEMORY FULL           | LINEORDER |
-----
Predicate information (identified by operation id):
-----
4 - inmemory("LO_ORDERKEY"=357) filter("LO_ORDERKEY"=357)
```

```
...
|*   4 | TABLE ACCESS FULL                     |
-----
4 - access (:Z>=:Z AND :Z<=:Z) filter("LO_ORDERKEY"=357)
```

# In-Memory táblák join műveletei

Nagyságrendi különbségek a lekérdezések idejében:

```
SQL> SELECT SUM(lo_extendedprice * lo_discount) revenue
FROM   lineorder l, date_dim d
WHERE  l.lo_orderdate = d.d_datekey
AND    l.lo_discount BETWEEN 2 AND 3
AND    l.lo_quantity < 24
AND    d.d_date='December 24, 1996';
```



Elapsed: 00:00:00.28

```
SQL> SELECT SUM(lo_extendedprice * lo_discount) revenue
FROM   lineorder l, date_dim d
WHERE  l.lo_orderdate = d.d_datekey
AND    l.lo_discount BETWEEN 2 AND 3
AND    l.lo_quantity < 24
AND    d.d_date='December 24, 1996';
```



Elapsed: 00:02:28.85

# DML-k és In-Memory Column Store

- Az In-Memory column store tartalma frissül a tranzakció végén

```
SQL> SELECT display_name, value FROM v$mystat m, v$statname n
       WHERE m.statistic# = n.statistic#
       AND    display_name like 'IM transactions%';
```

DISPLAY_NAME	VALUE
-----	-----
IM transactions	1
IM transactions rows journaled	10224
...	

- Teljesen kompatibilis az OLTP-vel



# Köszönöm a figyelmet

**A téma iránt érdeklődőket a következő címen várjuk:**

**[tamas.kerepes@webvalto.hu](mailto:tamas.kerepes@webvalto.hu)**