

# Bases de datos columnares



**Bases de Datos No Relacionales**  
Instituto de Computación, FING, Udelar – 2016  
CC-BY Lorena Etcheverry [lorenae@fing.edu.uy](mailto:lorenae@fing.edu.uy)



Las bases de datos  
columnares son  
bases de datos  
**relacionales!!**

No confundir con las  
*column-family  
stores* (variantes de  
*key-value stores*)

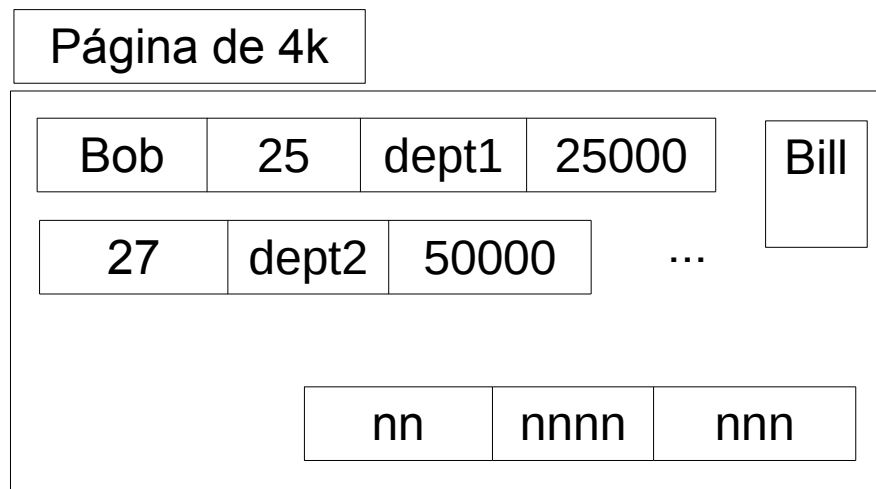
# Contexto

# Almacenamiento en RDBMS orientados a filas

Tabla a nivel lógico:  
conjunto de tuplas

persona	edad	departamento	salario
Bob	25	dept1	25000
Bill	27	dept2	50000
Jill	24	dept3	40000

Tabla a nivel físico:  
Registros almacenados consecutivamente en páginas/bloques de disco



# Acceso a datos en RDBMS orientados a filas

- Los datos están ordenados físicamente por algunos atributos
  - Índices primarios (por clave primaria)
- Existen estructuras auxiliares para acceder en forma más eficiente a otros atributos
  - Índices secundarios (B-trees, hash index, etc)
- También puedo hacer acceso secuencial (*scan*)

# OLTP vs OLAP

## OnLine Transaction Processing

Clásico sistema operacional, basado en transacciones sobre registros.

Típicamente *write-intensive*

## OnLine Analytical Processing

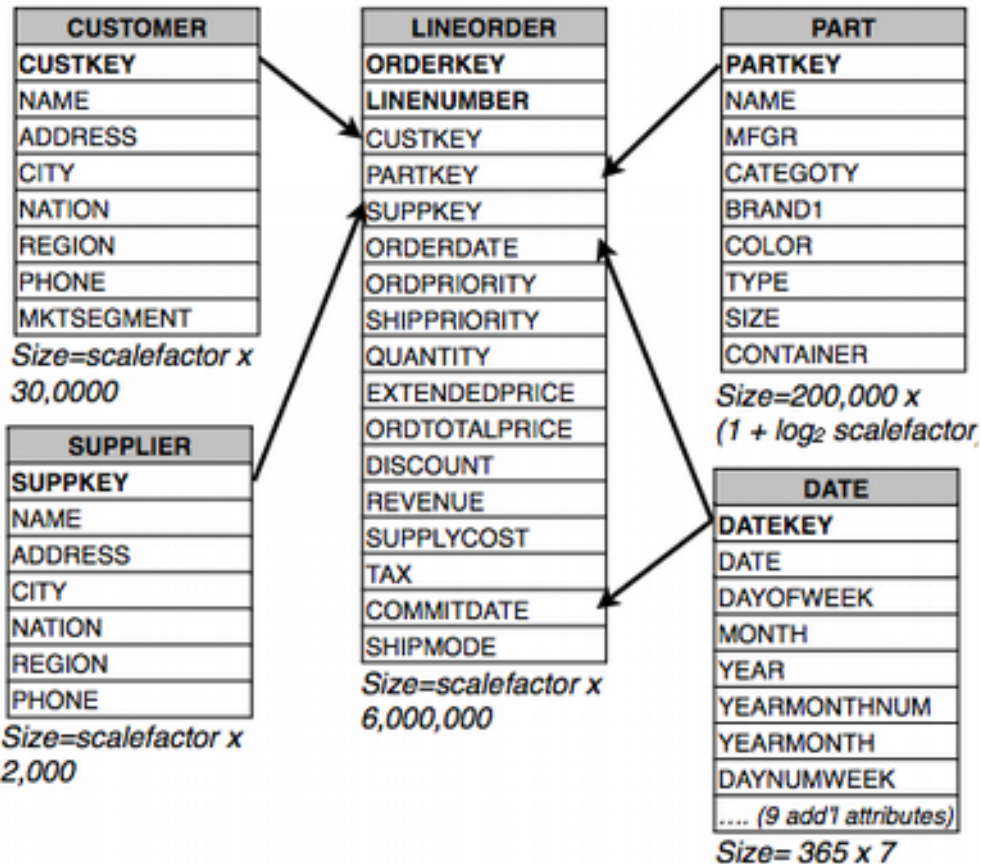
Consultas analíticas sobre los datos, típicamente involucran **muchos registros** en **muchas tablas**

Típicamente *read-intensive*

# OLAP y data warehouses

- Se proponen diseños lógicos sobre bases de datos relacionales para hacer OLAP en forma más eficiente.
  - Modelo estrella
  - Modelo *snowflake*
- Suelen desnormalizar tablas!!

# Un ejemplo: Star Schema Benchmark



```
select sum(lo_extendedprice*lo_discount)
from lineorder, dates
where
  lo_orderdate = d_datekey
  and d_year = 1993
  and 1 < lo_discount < 3
  and lo_quantity < 25;
```

**Las consultas OLAP  
suelen involucrar  
“pocas” columnas y  
acceso via scans**

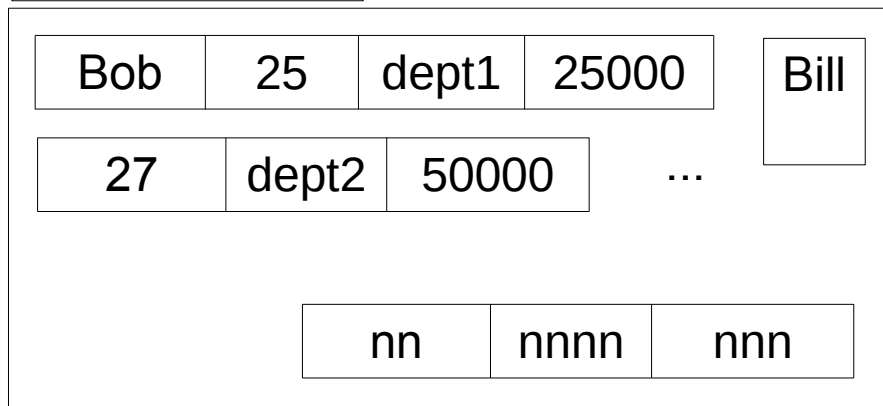


# Volviendo al ejemplo de juguete

persona	edad	departamento	salario
Bob	25	dept1	25000
Bill	27	dept2	50000
Jill	24	dept3	40000

```
select sum(salario)
from personas
where edad >= 25
```

Página de 4k



Para resolver esta consulta es necesario leer todas las páginas de disco en que está almacenada la tabla, y en cada página leer todos los registros

**¿Cómo reducir las operaciones de acceso a disco y el tiempo de los *scans*?**

**¡Almacenando los datos por columnas!**

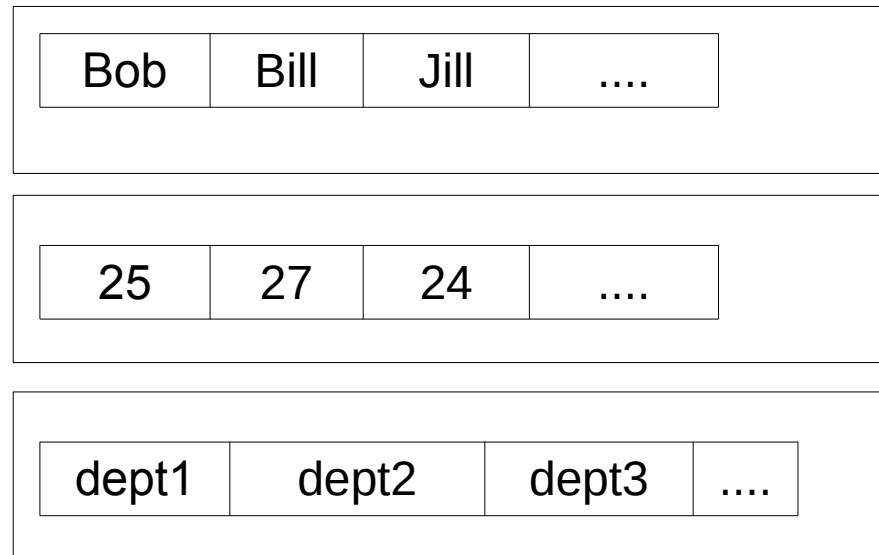
# Almacenamiento en RDBMS orientados a columnas

Tabla a nivel lógico:  
conjunto de tuplas

persona	edad	departame	
Bob	25	dept1	
Bill	27	dept2	50000
Jill	24	dept3	40000

```
select sum(salario)
from personas
where edad >= 25
```

Tabla a nivel físico:  
Columnas almacenadas consecutivamente en páginas/bloques de disco diferentes



Ahora sólo leo las páginas donde se almacenan las columnas que necesito

# Filas vs Columnas

+ es fácil agregar o modificar una tupla

- puedo leer datos innecesarios

+ leo sólo los datos que preciso

- modificar una tupla implica tocar muchas páginas

# Compresión de columnas

- Es probable que las columnas tengan repetidos
- Puedo buscar representaciones compactas de las columnas
- Ejemplo: si las columnas están ordenadas por ese valor puedo usar run-length encoding (RLE)
  - Ejemplo: AAAAAABBBBB  $\rightarrow$  Ax6,Bx4

# Algunos sistemas orientados a columnas



# **C-Store : A Column-oriented DBMS**

**Stonebraker et al. VLDB, 2005**

# ¿Qué es C-Store?

Un prototipo desarrollado en MIT.

Almacenamiento columnar.

Compresión de datos.

Procesamiento en múltiples nodos.

Mecanismos para **escrituras** eficientes

Optimizar consultas *read-only* en presencia de  
*updates*



# C-Store: modelo de datos

- Soporta el modelo relacional y consultas en SQL
- Introduce la noción de **proyección**
  - no confundir con el operador de álgebra!!
- Una proyección es como una vista de la tabla lógica, pero en realidad es lo que se almacena!!

## EMPLEADOS

nombre	edad	departamento	salario
Bob	25	dept1	25000
Bill	27	dept2	50000
Jill	24	dept2	40000

esta tabla no está materializada, lo que se almacena son sus particiones

EMPLEADOS1 (nombre, edad | edad)

nombre	edad
Jill	24
Bob	25
Bill	27

EMPLEADOS2 (nombre, salario | salario)

nombre	salario
Bob	25000
Bill	50000
Jill	40000

Sort key

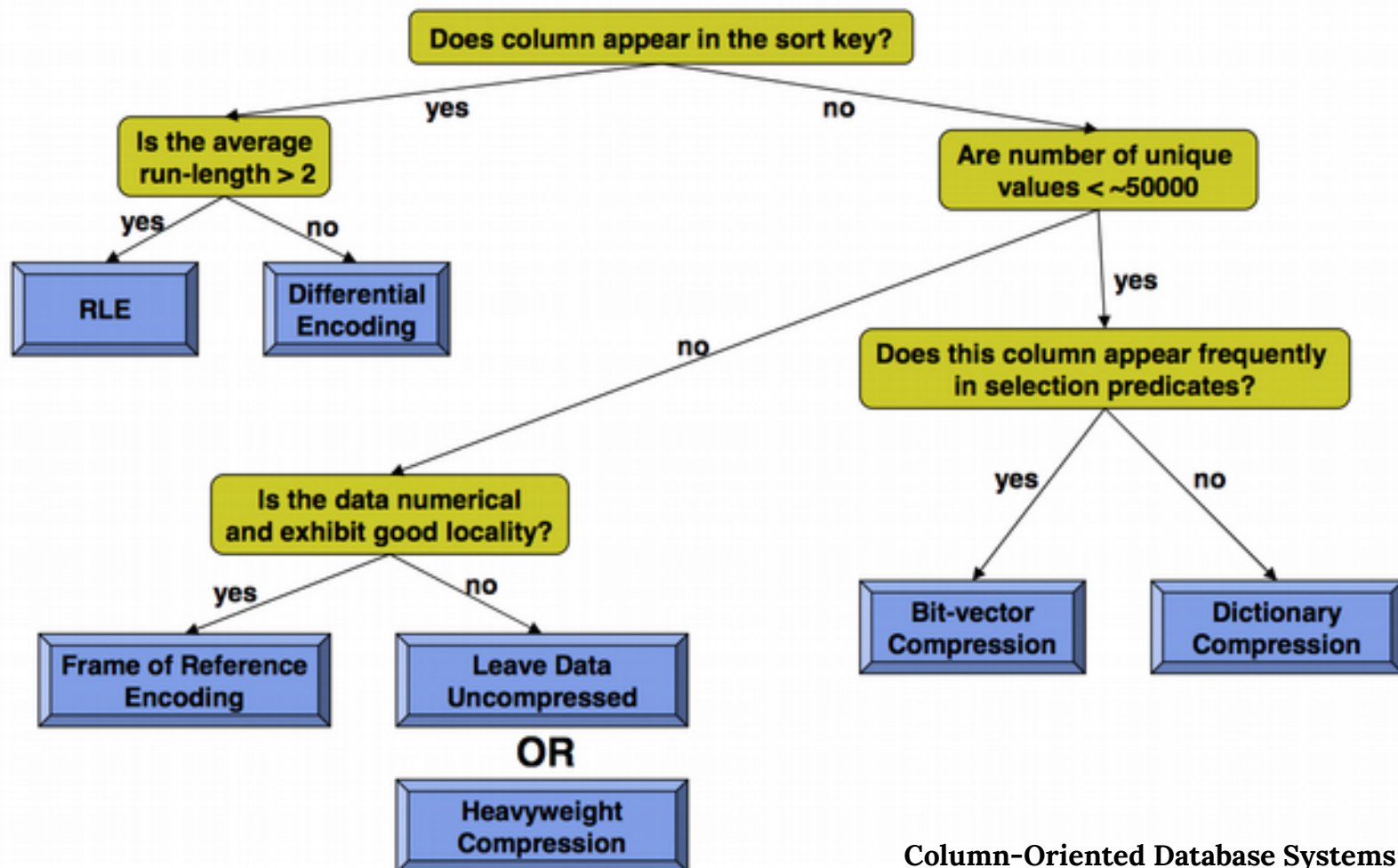
key
3
1
2

¿cómo reconstruir las tuplas de empleados a partir de las tuplas de las particiones?

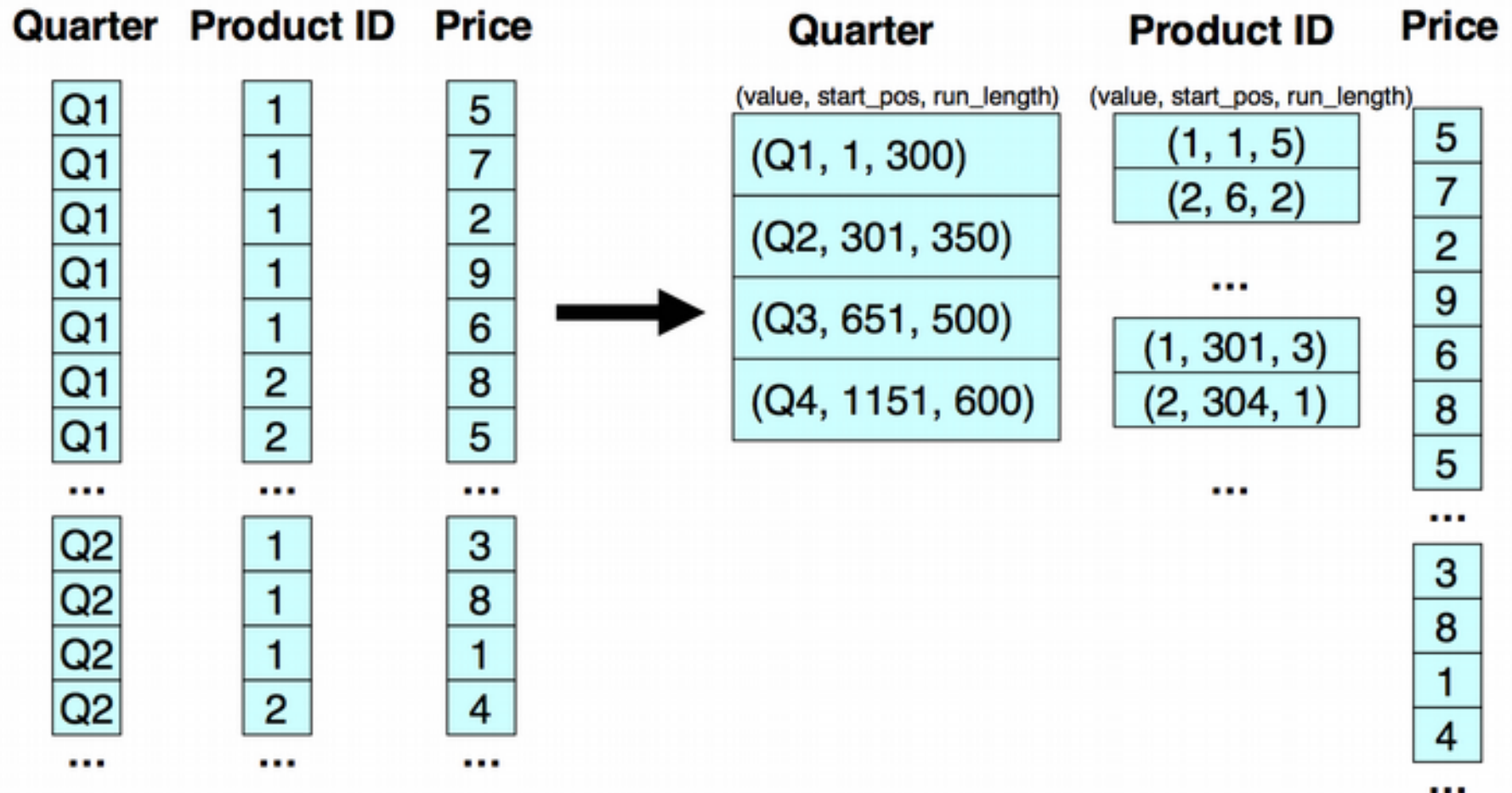
Se mantienen *join indexes* para vincular particiones

# Compresión

Sugieren diferentes tipos dependiendo de la naturaleza de los datos



# Compresión: run-length encoding



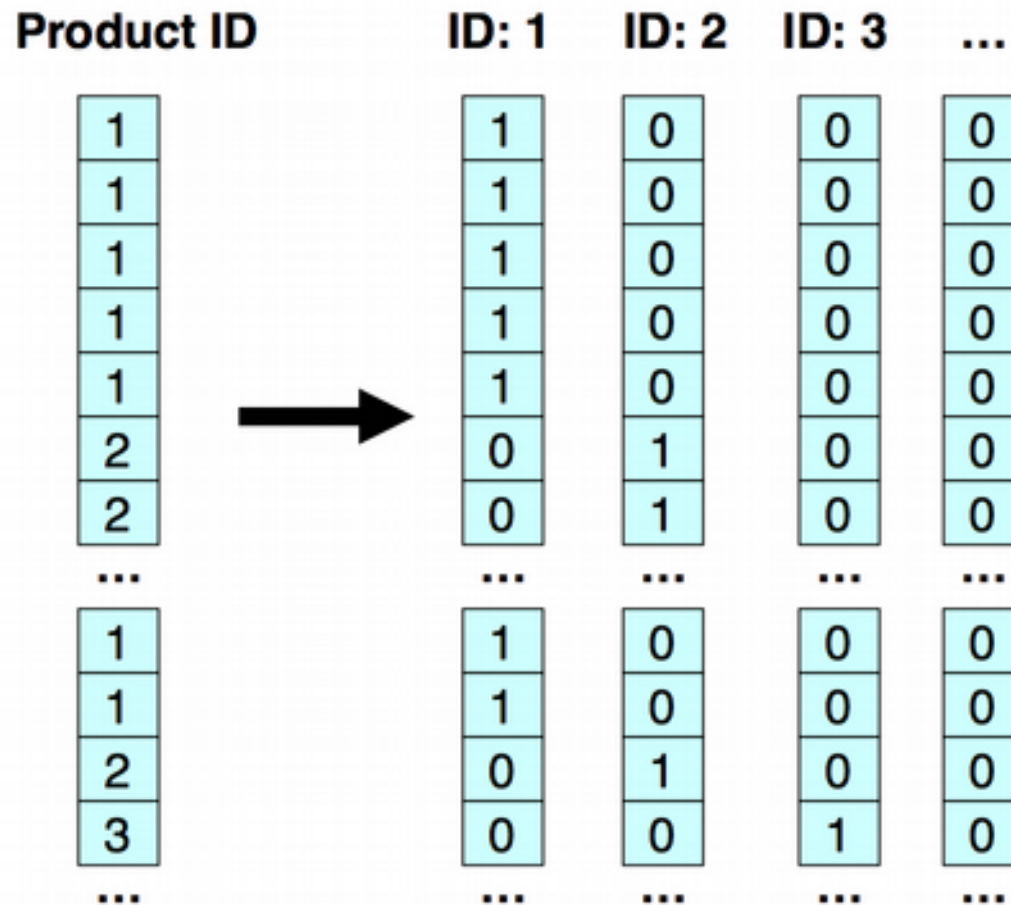
# Compresión: bit-vector encoding

For each unique value,  $v$ , in column  $c$ , create bit-vector  $b$

$b[i] = 1$  if  $c[i] = v$

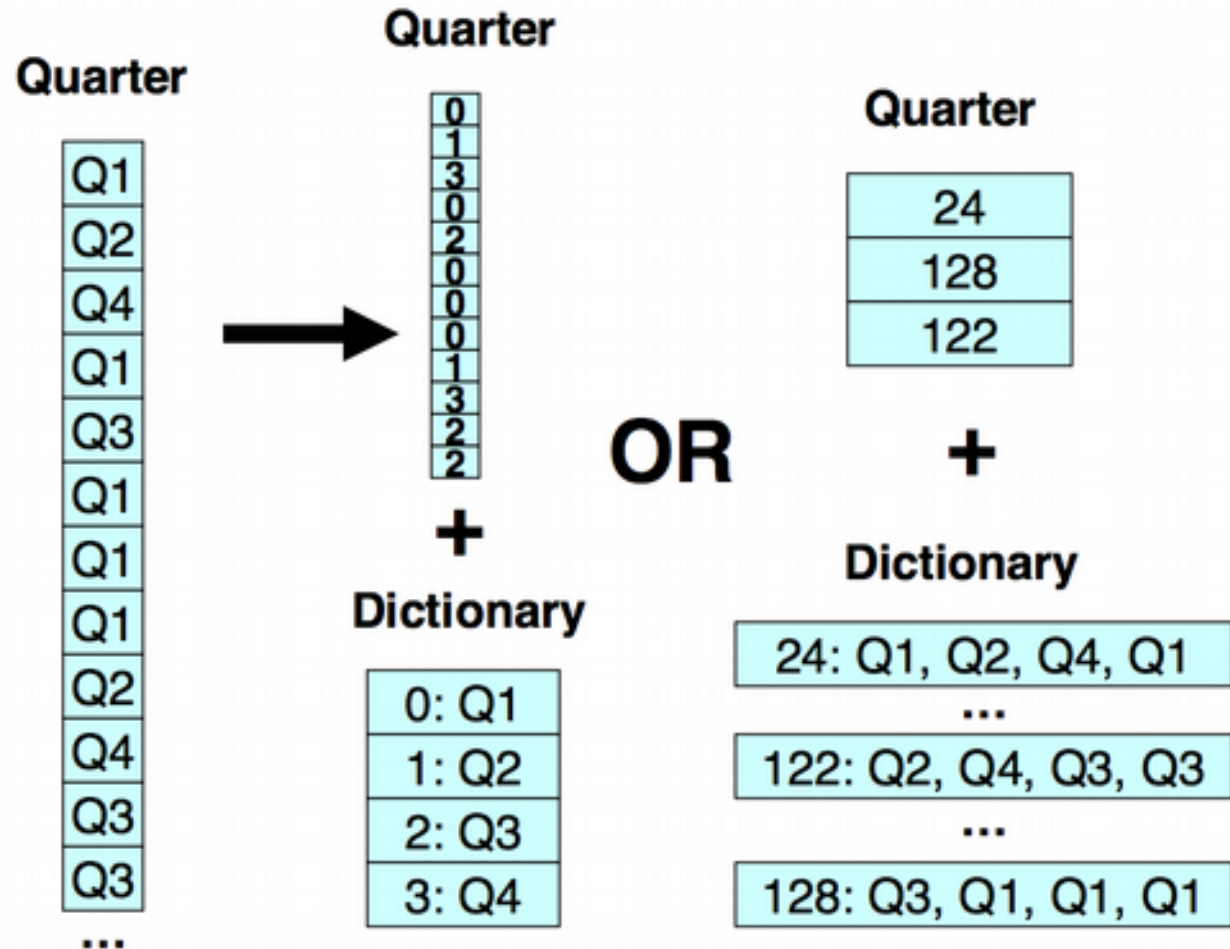
Good for columns with few unique values

Each bit-vector can be further compressed if sparse



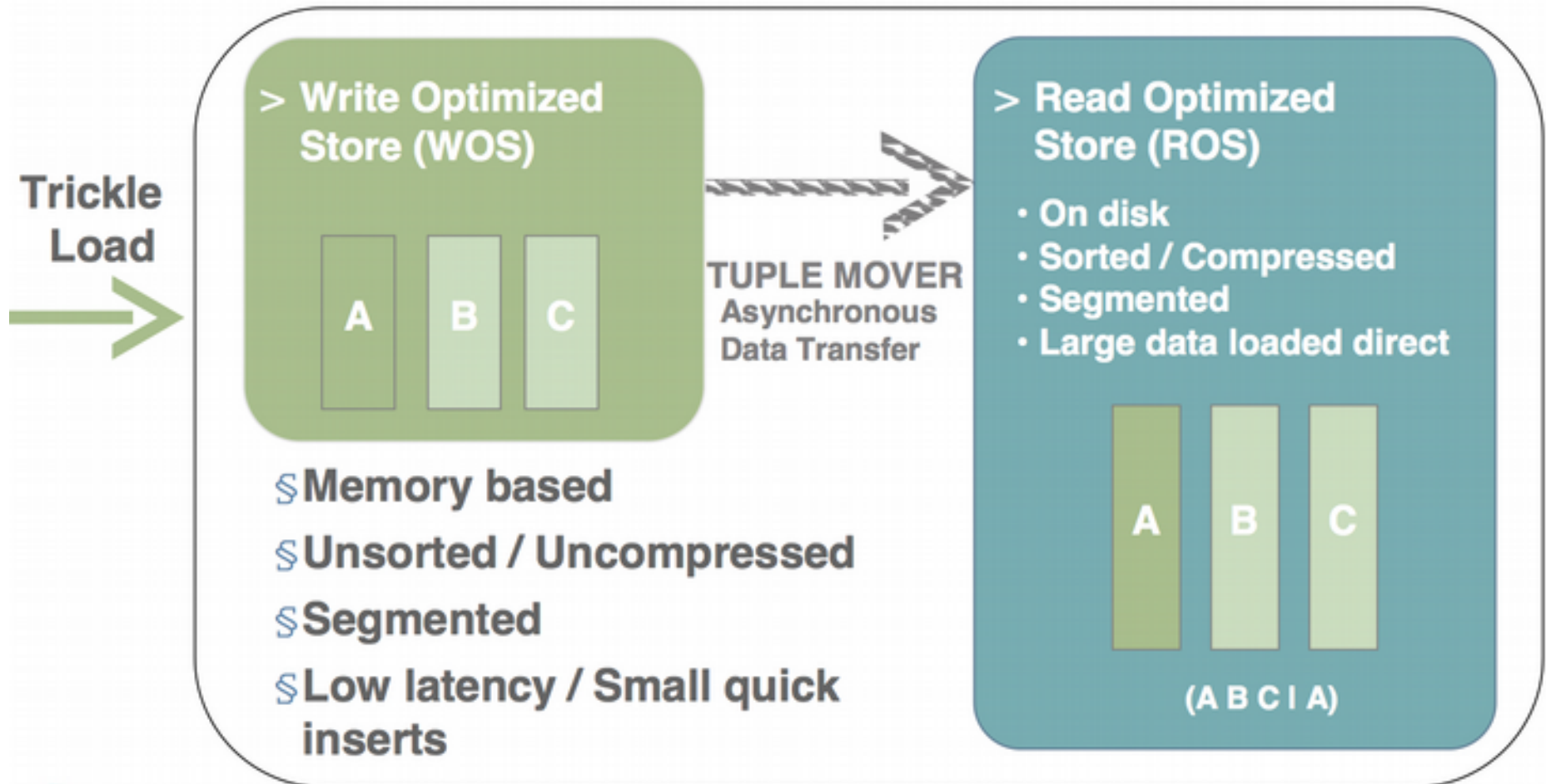
# Compresión: dictionary encoding

For each unique value create dictionary entry  
Dictionary can be per-block or per-column  
Column-stores have the advantage that dictionary entries may encode multiple values at once



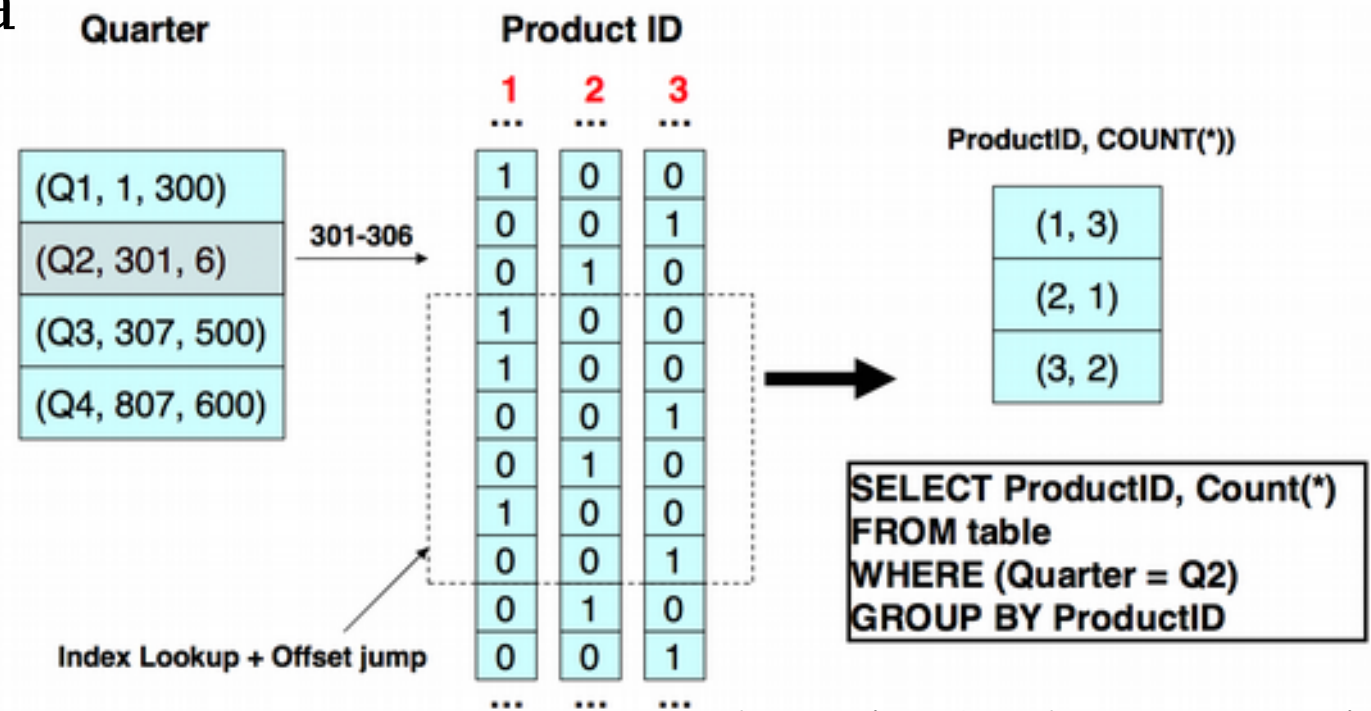
# C-Store: escrituras eficientes

## Hybrid Storage Architecture



# C-Store: Procesamiento de consultas

- Estrategia:
  - Reconstruir las tuplas a último momento
  - Operar en lo posible sobre la representación compacta





# Resumiendo

- El modelo de almacenamiento en columnas mejora la eficiencia de las consultas analíticas
- La idea clave es lograr leer sólo los datos que preciso, y reducir las lecturas a disco
- Requiere de algoritmos complejos para manejar los datos y operar sobre ellos!