



# Data Warehousing © Fernando Berzal, berzal@acm.org

### Acceso a los datos



- Bases de datos relacionales: SQL
- O/R Mapping
- Bases de datos distribuidas
- Bases de datos NoSQL
- Bases de datos multidimensionales: Data Warehousing



- OLAP vs. OLTP
- Data Warehousing
- El modelo multidimensional
- Implementación de un data warehouse
- Soluciones de data warehousing
- Apéndice: Business Intelligence



### OLAP vs. OLTP



### **OLTP [On-Line Transaction Processing]**

### Aplicaciones típicas de gestión

- Tareas repetitivas.
- Tareas muy bien estructuradas.
- Transacciones cortas (actualizaciones generalmente).





### OLAP vs. OLTP



### **OLTP [On-Line Transaction Processing]**

### **Prioridad: Gestión de transacciones**

- Las transacciones se realizan sobre grandes bases de datos a las cuales se puede acceder eficientemente mediante índices, ya que cada operación afecta sólo a unos pocos registros.
- Es de vital importancia garantizar la "acidez" de las transacciones (atomicidad, consistencia, aislamiento durabilidad).

### OLAP vs. OLTP



### **OLAP [On-Line Analytical Processing]**

### Sistemas de ayuda a la decisión (DSS)

 Consultas muy complejas (grandes volúmenes de datos y uso defunciones de agregación).



Actualizaciones poco frecuentes.



### OLAP vs. OLTP



### **OLAP [On-Line Analytical Processing]**

### **Prioridad: Procesamiento de consultas**

- Los data warehouses (DW) almacenan datos resumidos de tipo histórico.
- La optimización de las consultas y el tiempo de respuesta son primordiales.



### OLAP vs. OLTP



	OLTP	OLAP			
Usuarios	Operadores	"Trabajadores del conocimiento"			
Función	Operaciones cotidianas	Soporte a la toma de decisiones			
Diseño	Orientado a las aplicaciones	Orientado al usuario			
Datos	Actuales Actualizados Detallados	Históricos Consolidados Resumidos			
Uso	Repetitivo	Ad-hoc			
Acceso	Consultas simples y actualizaciones	Consultas complejas			
Rendimiento	Transacciones ACID	Consultas: Throughput & tiempo de respuesta			
Volumen	GB - TB	TB - PB			





#### **Problema**

Las organizaciones manejan enormes cantidades de datos...

- ... en distintos formatos.
- ... que residen en distintas bases de datos.
- ... organizados utilizando distintos tipos de gestores de bases de datos

#### Consecuencia

Resulta difícil acceder y utilizar todos los datos en aplicaciones de análisis (las cuales requieren extraer, preparar e integrar los datos)



### **Data Warehousing**



Diseño de procesos e implementación de herramientas que proporcionen información completa, oportuna, correcta y entendible en la toma de decisiones.

"A data warehouse is a subject-oriented, integrated, time-variant, and nonvolatile collection of data in support of management's decision-making process."

- W. H. Inmon





#### Características de un DW

- Orientado a un tema (clientes, productos, ventas):
   Vista de la BD operativa excluyendo los datos que no son útiles en la toma de decisiones.
- Integrado (ETL) a partir de múltiples fuentes de datos heterogéneas, p.ej. OLTP (RDBMS, NoSQL, ficheros...)
- Perspectiva histórica (mayor horizonte temporal que una base de datos OLTP).
- No volátil (no se realizan actualizaciones, por lo que no se requieren mecanismos de procesamiento de transacciones, control de concurrencia...).



# Data Warehousing



- El DW se mantiene separado de las bases de datos operativas.
- El DW consolida datos históricos para su análisis.
- El DW accede a fuentes de datos heterogéneas, para lo que utiliza herramientas ETL [extract-transform-load]: limpieza, filtrado y transformación de los datos.
- Únicas operaciones: carga inicial de los datos y realización de consultas.





### ¿Por qué se mantiene separado el DW?

Distintos requisitos operativos:

- DBMS optimizado para OLTP: Métodos de acceso, indexación, control de concurrencia, transacciones...
- DW optimizado para OLAP: Consultas complejas, consolidación de datos, datos históricos...



# Data Warehousing

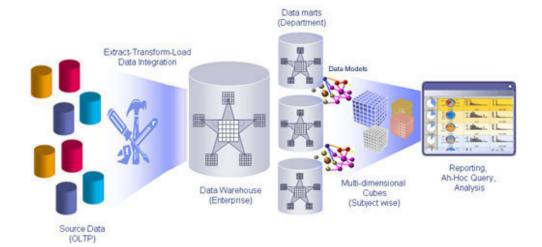


### Modelos arquitectónicos

- Enterprise warehouse (único DW para toda la organización).
- Data marts
   (varios DW para grupos específicos de usuarios).
- Virtual warehouse
   (vistas sobre las bases de datos operativas, de las cuales sólo se materializan algunas de ellas).



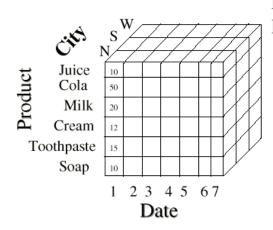


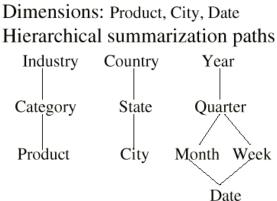




# El modelo multidimensional









### El modelo multidimensional



Los datos en un DW se modelan en cubos de datos [data cubes], estructuras multidimensionales (hipercubos, en concreto) cuyas operaciones más comunes son:

- Roll up (incremento en el nivel de agregación de los datos).
- Drill down
   (incremento en el nivel de detalle, opuesto a roll up).
- Slice (reducción de dimensionalidad mediante selección).
- Dice (reducción de dimensionalidad mediante proyección).
- Pivotaje o rotación (reorientación de la visión multidimensional de los datos).



### El modelo multidimensional



### **Modelado multidimensional**

Modelos de datos como conjuntos de medidas descritas por dimensiones.

- Adecuado para resumir y organizar datos (generalización de las hojas de cálculo).
- Enfocado para trabajar sobre datos de tipo numérico.
- Más simple, más fácil de visualizar y de entender que el modelado E/R.



### El modelo multidimensional

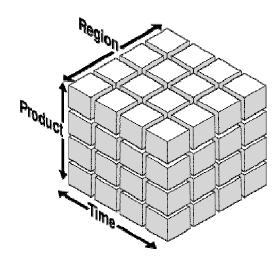


#### **Dimensiones**

Perspectivas o entidades respecto a las cuales una organización quiere mantener sus datos organizados.

### Ejemplos:

- Tiempo
- Localización
- Clientes
- Proveedores
- Productos





### El modelo multidimensional



#### **Miembros**

Nombres o identificadores que marcan una posición dentro de la dimensión.

### **Ejemplos:**

- Meses, trimestres y años son miembros de la dimensión tiempo.
- Ciudades, regiones y países son miembros de la dimensión localización.



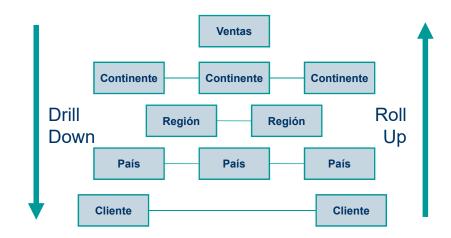


### El modelo multidimensional



### **Jerarquías**

Los miembros de las distintas dimensiones se suelen organizar en forma de jerarquías.





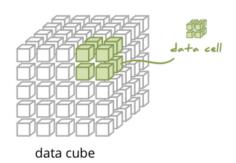
### El modelo multidimensional



#### **Hechos**

Colecciones de datos relacionados compuestas por medidas y un contexto.

- Las dimensiones determinan el contexto de los hechos.
- Cada hecho particular está asociado a un miembro de cada dimensión.



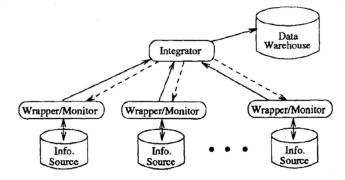
#### **Medidas**

Atributos numéricos asociados a los hechos (lo que realmente se mide).





### **Wrappers**



- Los wrappers (encapsuladores) se encargan de extraer los datos de las distintas fuentes y transmitirlos al DW.
- Los monitores están en contacto directo con las fuentes de datos para detectar los cambios que se puedan producir en ellas.
- El integrador es el responsable de filtrar, resumir y unificar los datos de las distintas fuentes.



# Implementación de un DW



#### **Metadatos**

- Estructura del DW: esquema, vistas, dimensiones, jerarquías, datos derivados, data marts (localización y contenidos)...
- Metadatos operativos: "linaje de los datos" [data lineage], actualidad de los datos (activos, archivados, purgados) e información de monitorización (estadísticas de uso, informes de errores y auditorías).
- Correspondencia entre el entorno operativo y el DW (p.ej. algoritmos utilizados para resumir los datos).
- Datos del negocio [business data]: Términos y definiciones, propiedad de los datos...





### Alternativas de implementación

### MOLAP [Multidimensional OLAP]

Datos almacenados en estructuras de datos multidimensionales (matrices multidimensionales sobre las que se realizan directamente las operaciones OLAP).

### ROLAP [Relational OLAP]

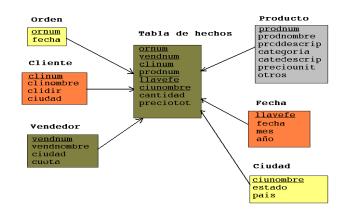
DW implementado como una base de datos relacional (las operaciones multidimensionales OLAP se traducen en operaciones relacionales estándar).

# Implementación de un DW



### ROLAP con esquema en estrella [star]

Una tabla de hechos y una tabla adicional (denormalizada) por cada dimensión.

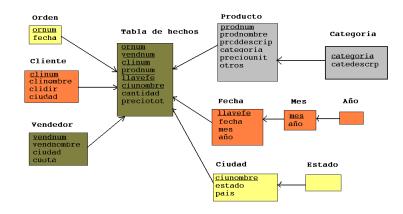






### ROLAP con esquema en copo de nieve [snowflake]

Refleja la organización jerárquica de las dimensiones...



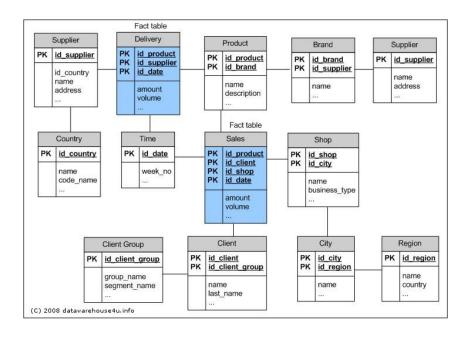


# Implementación de un DW



### **ROLAP** con constelaciones de hechos

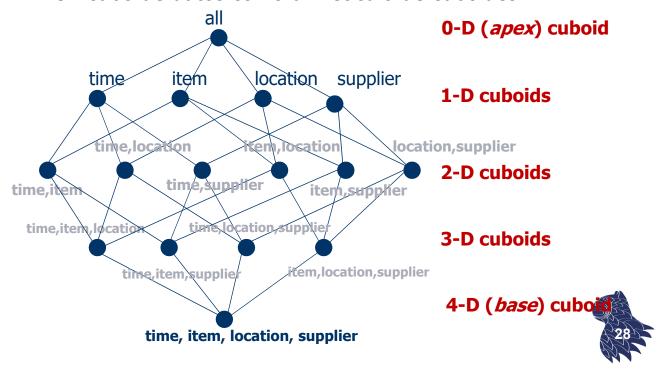
Múltiples tablas de hechos que comparten dimensiones







Un cubo de datos como un retículo de cuboides:



# Implementación de un DW



Un cubo de datos como un retículo de cuboides:

- El cuboide base tiene D dimensiones.
- El cuboide ápice tiene 0 dimensiones (1 celda).

### Materialización del cubo de datos:

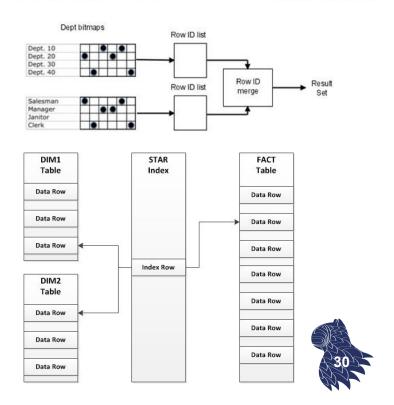
- Completa (todos los cuboides).
- Ninguna (ningún cuboide, i.e. sólo el cuboide base).
- Parcial (algunos cuboides materializados, que se seleccionan en función de su tamaño, uso en distintas consultas, frecuencia de acceso...)





#### Indexación de datos

- Índice bitmap
- Índice de reunión [join index], a.k.a. star index



# Implementación de un DW



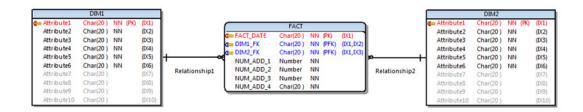
### Procesamiento de consultas OLAP

 Se determinan las operaciones que deben realizarse sobre cuboides: se transforman las operaciones sobre cubos de datos (roll up, drill down...) en operaciones relacionales

 Se determinan los cuboides materializados que pueden utilizarse para resolver mejor la consulta.



### **Ejemplo: ROLAP sobre Oracle**



### Índice bitmap tradicional

```
CREATE UNIQUE INDEX FACT_PK ON FACT (FACT_DATE,DIM1_FK,DIM2_FK);
CREATE BITMAP INDEX DIM1_FK ON FACT ( DIM1_FK );
CREATE BITMAP INDEX DIM2_FK ON FACT ( DIM2_FK );
```

# Implementación de un DW



### Ejemplo: ROLAP sobre Oracle

Plan de ejecución de una consulta (bitmap index)

```
B- SELECT STATEMENT ALL_ROWS
 Cost: 90 Bytes: 150 Cardinality: 3
34 — TEMP TABLE TRANSFORMATION
               7 - TABLE ACCESS BY INDEX ROWID TABLE SS.PRODUCT
                     Cost: 40 Bytes: 28,248 Cardinality: 856
6 - E BITMAP CONVERSION TO ROWIDS
                                        --- 1010 BITMAP INDEX SINGLE VALUE INDEX (BITMAP) SS.PRODUCT_B03
                                  BITTIAP OR

2 NO BITMAP INDEX SINGLE VALUE INDEX (BITMAP) SS.PRODUCT_B08
3 NO BITMAP INDEX SINGLE VALUE INDEX (BITMAP) SS.PRODUCT_B08
      33 :— MASH GROUP BY
Cost: 50 Bytes: 150 Cardinality: 3
32 :— # HASH JOIN
Cost: 49 Bytes: 150 Cardinality: 3
30 :— TABLE ACCESS BY INDEX ROWID TABLE SS.POS_DAY
Cost: 48 Systes: 64 Cardinality: 2
                          Cost: 45 Bytes: 64 Cardinality: 2
29 - 20 BITMAP CONVERSION TO ROWIDS
                                 28 - BITMAP AND

14 - BITMAP MERGE
                                             13 d- BITMAP KEY ITERATION

11 d- S: TABLE ACCESS BY INDEX ROWID TABLE SS.LOCATION
Cost: 1 Bytes: 24 Cardinality: 1
                                                         10 - BITMAP CONVERSION TO ROWIDS
                                                                    LIND BITMAP INDEX SINGLE VALUE INDEX (BITMAP) SS.LOCATION B11
                                                   12 - 1010 BITMAP INDEX RANGE SCAN INDEX (BITMAP) SS.POS_DAY_B2
                                       23 - BITMAP MERGE
                                             22 - BITMAP KEY ITERATION
20 - TABLE ACCESS BY INDEX ROWID TABLE SS. PERIOD
                                                         Cost: 3 Bytes: 19 Cardinality: 1

19 - 100 BITMAP CONVERSION TO ROWIDS
                                                            18 — ® BITHAP AND

15 — MO BITHAP INDEX SINGLE VALUE INDEX (BITHAP) SS.PERIOD_B07

16 — MO BITHAP INDEX SINGLE VALUE INDEX (BITHAP) SS.PERIOD_B03

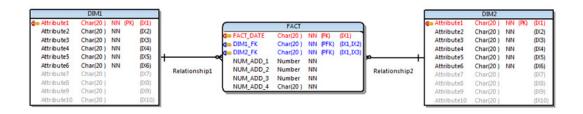
17 — MO BITHAP INDEX SINGLE VALUE INDEX (BITHAP) SS.PERIOD_B03

MO BITHAP INDEX RANGE SCAN INDEX (BITHAP) SS.POS_DAY_B1
                                       27 - BITMAP MERGE
                                              26 - BITMAP KEY ITERATION
                                                           - TABLE ACCESS FULL TABLE (TEMP) SYS.SYS_TEMP_0FD9D660D_30FSD
Cost: 2 Bytes: 13 Cardinality: 1
                                                   25 - 1010 BITMAP INDEX RANGE SCAN INDEX (BITMAP) SS.POS DAY B3
                             TABLE ACCESS FULL TABLE (TEMP) SYS.SYS_TEMP_0FD9D6600_30FSD
Cost: 3 Bytes: 23,112 Cardinality: 856
```





### **Ejemplo: ROLAP sobre Oracle**



### Índice bitmap join (uno por cada dimensión)

```
CREATE UNIQUE INDEX FACT_PK ON FACT (FACT_DATE,DIM1_FK,DIM2_FK);

CREATE BITMAP INDEX FACT_BJ1 ON FACT ( DIM1_FK )

FROM FACT, DIM1

WHERE FACT.DIM1_FK = DIM1.ATTRIBUTE1;

CREATE BITMAP INDEX FACT_BJ2 ON FACT ( DIM2_FK )

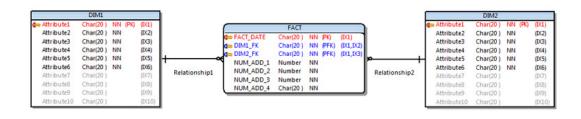
FROM FACT, DIM2

WHERE FACT.DIM2 FK = DIM2.ATTRIBUTE1;
```

# Implementación de un DW



### **Ejemplo: ROLAP sobre Oracle**



### Índice bitmap join (único para las dos dimensiones)

```
CREATE UNIQUE INDEX FACT_PK ON FACT (FACT_DATE,DIM1_FK,DIM2_FK);
CREATE BITMAP INDEX FACT_BJ ON FACT ( DIM1_FK, DIM2_FK )
FROM FACT, DIM1, DIM2
WHERE FACT.DIM1_FK = DIM1.ATTRIBUTE1
AND FACT.DIM2_FK = DIM2.ATTRIBUTE1;
```



```
Ejemplo:
                         □-- SELECT STATEMENT ALL_ROWS
                          22 - HASH GROUP BY
ROLAP
                                  Cost: 187 Bytes: 150 Cardinality: 2
                             21 📥 # HASH JOIN
                                     Cost: 186 Bytes: 20,700 Cardinality: 276
sobre Oracle 13 to # HASH JOIN
                                        Cost; 146 Bytes: 21,756 Cardinality: 518
                                     6 - 12 TABLE ACCESS BY INDEX ROWID TABLE SS. PERIOD
Plan de
                                             ost: 3 Bytes: 19 Cardinality
                                        5 - BITMAP CONVERSION TO ROWIDS
                                           4 = BITMAP AND
ejecución
                                                 -----1010 BITMAP INDEX SINGLE VALUE INDEX (BITMAP) SS.PERIOD_B07
                                                  ..... 1010 BITMAP INDEX SINGLE VALUE INDEX (BITMAP) SS.PERIOD_B09
de una
                                              12 - 12 TABLE ACCESS BY INDEX ROWID TABLE SS.POS_DAY_BJ1
consulta
                                            Cost: 141 Bytes: 4.572,584 Cardinality: 198,808
                                       11 - BITMAP CONVERSION TO ROWIDS
                                          10 🖨 🌑 BITMAP AND
(bitmap join)
                                                 ---- 1010 BITMAP INDEX SINGLE VALUE INDEX (BITMAP) SS.POS_DAY_BJ1_BJ2
                                              9 = 1000 BITMAP MERGE
8 1000 BITMAP INDEX RANGE SCAN INDEX (BITMAP) SS.POS_DAY_BJ1_BJ1
                                 20 - TABLE ACCESS BY INDEX ROWID TABLE SS.PRODUCT
                                        Cost: 40 Bytes: 28,248 Cardinality: 856
                                    19 - W BITMAP CONVERSION TO ROWIDS
                                       18 🖨 🌑 BITMAP AND
                                           14 --- 1010 BITMAP INDEX SINGLE VALUE INDEX (BITMAP) SS.PRODUCT_B03
                                           17 📥 👸 BITMAP OR
                                                 16 ...... IOIO BITMAP INDEX SINGLE VALUE INDEX (BITMAP) SS.PRODUCT_BO8
```

# Soluciones DW



### MPP [Massive Parallel Processing]

- Shared-nothing architecturesvs. SMP [Symmetric Multiprocessing]
- Escalabilidad horizontal (añadiendo nodos).
- Descomposición de consultas (procesamiento paralelo en varios nodos).
- Mayor tasa de ingestión de datos (movimiento de datos en paralelo).



### Soluciones DW



#### Mercado

- Proveedores especializados:
   Teradata, Netezza, Vertica, Greenplum
- Proveedores de gestores de bases de datos:
   Microsoft PDW [Parallel Data Warehouse],
   IBM DB2 UDB with DPF [DB Partitioning Feature]
   Oracle Exadata & Oracle Big Data Appliance
- Soluciones híbridas con Hadoop: Impala,
   Stinger, Apache Drill, Shark, Hadapt, Teradata
   SQL-H (Aster Data), EMC HAWK, IBM BigSQL...



### Soluciones DW



### Costes relativos de distintas plataformas

Teradata	Hardware and licenses the most					
	expensive of all options. Staff costs can be expensive and it takes a great deal of effort to configure and administer.	Hardware & Licenses			Development	
IBM Netezza	Hardware and licenses used to be much less than Teradata, but prices have been					
	converging. Some of the highest staff cost due to scarcity, but that's tempered by lower effort for configuration and admin of single purpose appliance.	Hardware	& License	s De	velopment	
Greenplum	Commodity hardware. Moderately priced licenses. Few Greenplum specialists, but can be staffed by PostgreSQL DBAs and developers.	Hardware	License	s Devel	opment	
Vertica	Commodity hardware. Moderately priced licenses, but special purpose orientation limits usefulness. Few specialists, but can be staffed by traditional DBAs and developerss.	Hardware	Licenses	Developm	ent	
Hadoop HBase	Commodity hardware and no license cost, resulting in lowest up-front cost.	Hardware		Doval	opment	
	Likely to buy more hardware for redundancy and load. But requires highly technical staff and implementation is less productive than more mature options.	naroware		Devel	ортепт	

Hardware a medida (p.ej. FPGA)

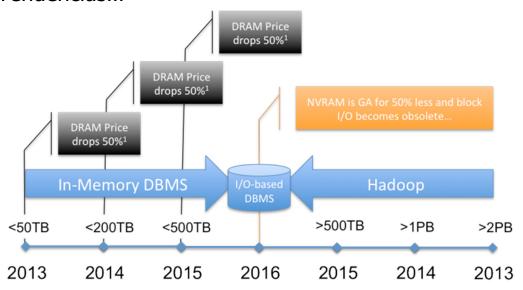
Open Source



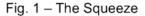
### Soluciones DW



### Tendencias...



<sup>1</sup> Gartner Forecast: Memory, Worldwide, 2006-2016, 2Q12 Update





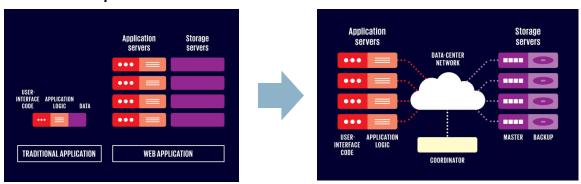
# En el futuro...



#### **RAMCloud**

Stanford University

"a general-purpose storage system... which keeps all of its data in DRAM at all times."



# A Radical Proposal: Replace Hard Disks With DRAM IEEE Spectrum, October 2015



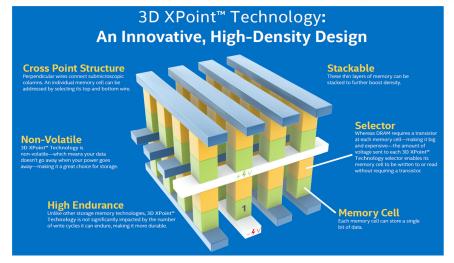


### En el futuro...



### 3D XPoint

**Intel & Micron** 



- Memoria no volátil.
- Más rápida que la memoria flash, más lenta que la memoria DRAM.

https://en.wikipedia.org/wiki/3D XPoint



### En el futuro...



**Hewlett-Packard Labs** 

# "Universal Memory" Say goodbye to disk drives



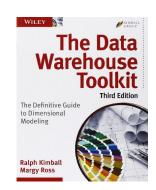
- The goal: "... with this architecture we can ingest, store, manipulate truly massive datasets while simultaneously achieving multiple orders of magnitude less energy per bit."
- The biggest missing piece: "the memristor a resistor that stores information after losing power and that would allow computers to store and retrieve large datasets far more rapidly than is possible today."

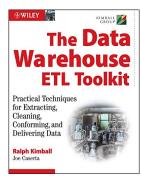
Inside The Machine: Hewlett Packard Labs mission to remake computing

# Bibliografía recomendada



- Ralph Kimball & Margy Ross:
   The Data Warehouse Toolkit:
   The Definitive Guide
   to Dimensional Modeling.
   Wiley, 3rd edition, 2013.
   ISBN 1118530802
- Ralph Kimball & Joe Caserta: The Data Warehouse ETL Toolkit. Wiley, 2004. ISBN 0764567578







# **Business Intelligence**

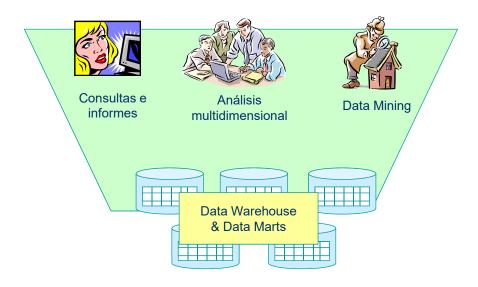






# **Business Intelligence**





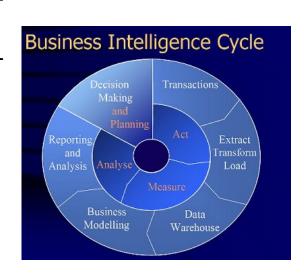


# **Business Intelligence**



### **BI** [Business Intelligence]

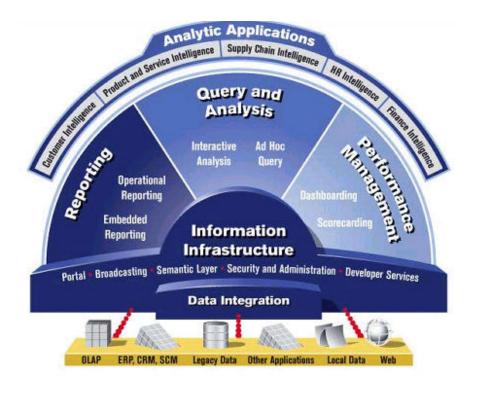
- Recopilación de datos: ETL
- Almacenamiento: DW
- Análisis: Data Mining
- Evaluación
- Diseminación: Informes





# Business Intelligence

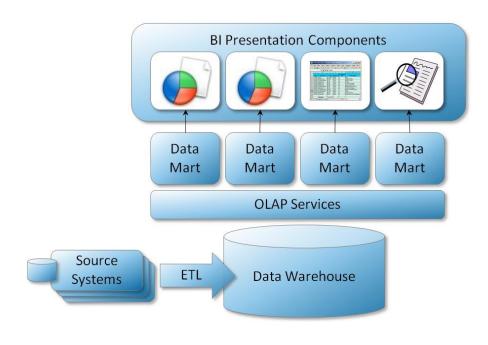






# **Business Intelligence**







# Business Intelligence





