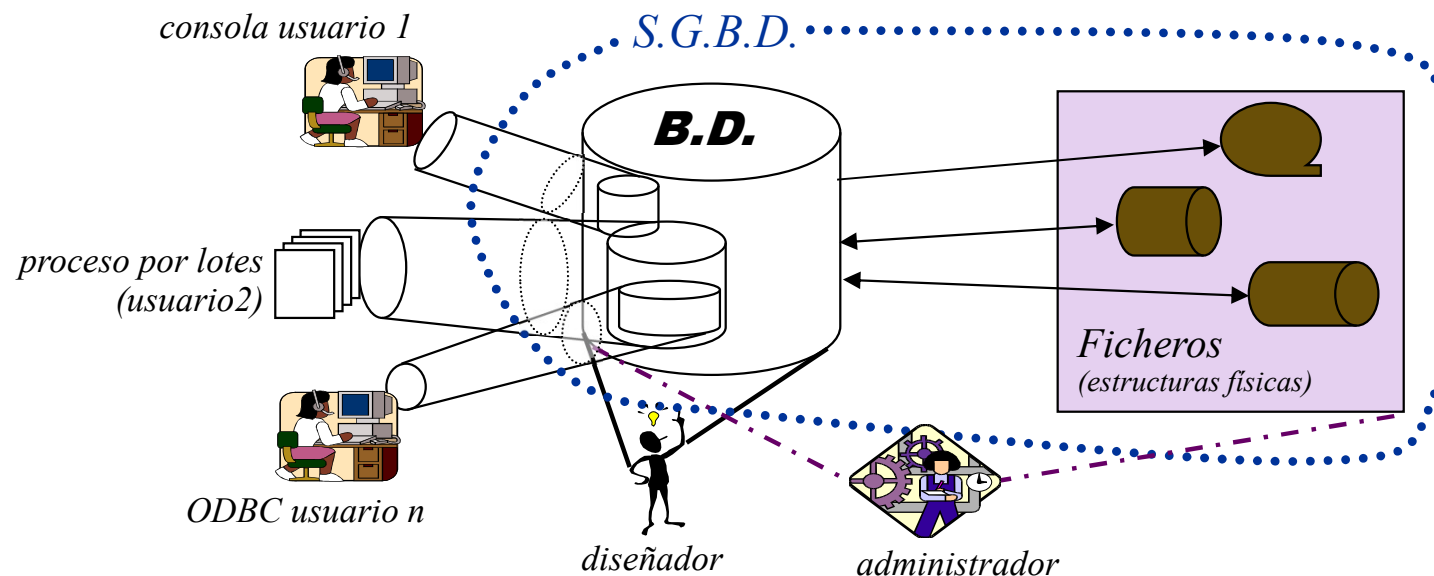


- **Introducción.**
- **Arquitectura y Esquema Interno de un SGBDR: ORACLE®**
- **Introducción al Afinamiento de BBDD ORACLE®**
 - Conceptos Básicos
 - Estructuras: índices, clusters, parámetros
 - Consultas
 - Procesos: planes de ejecución y hints

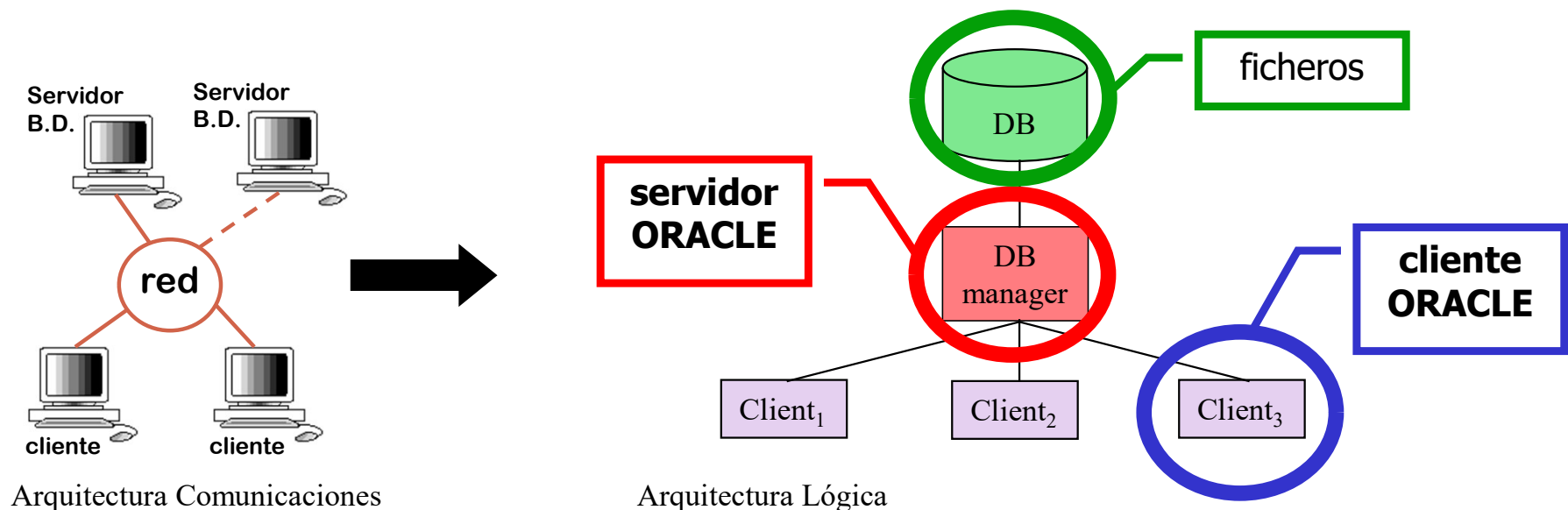
*Conjunto coordinado de **herramientas** que proporciona los medios necesarios para **interaccionar** con la base **a todos los niveles***

- herramientas: programas, procedimientos, lenguajes, ...
- interaccionar con la base: describir y manipular datos almacenados en la base, preservando su integridad, confidencialidad, y seguridad.
- a todos los niveles: usuario, programador, analista, ...



EI SGBDR ORACLE®

- **ORACLE:** Sistema Gestor de Base de Datos Relacional;
Versátil + probada Eficiencia y Escalabilidad + amplia Difusión
- Basado en el lenguaje de datos PL/SQL (extensión de SQL)
- Entorno multiusuario (Cliente/Servidor).
- El servidor alberga: repositorio Sw, ficheros, y servicios (instancias)



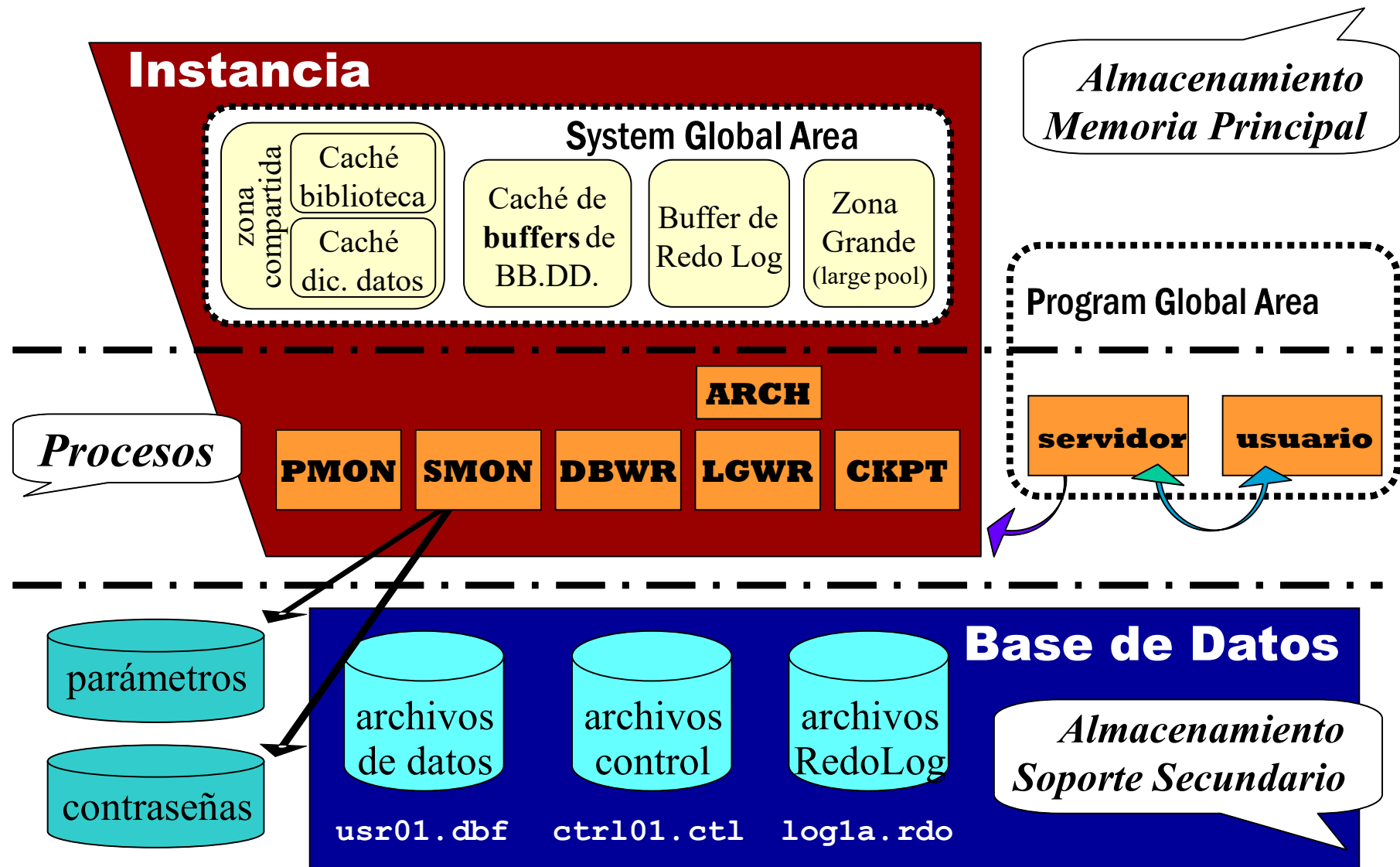
El **servidor Oracle** puede albergar varias instancias independientes (al menos una) que comparten repositorio Sw y se reparten los recursos)

Instancia:

- Es un **conjunto completo de servicios** de BBDD
(si existen o no varias instancias en el mismo servidor, es transparente)
- Servicios de acceso, control y uso de las BD.
- Se compone de **procesos** y **estructuras de datos** (físicas y en memoria)
- Sus recursos son compartidos por todos los usuarios (de la instancia).
- Las estructuras en memoria se organizan en dos áreas: **SGA** y **PGA**
- Las estructuras físicas se apoyan en el concepto de ***tablespace***.
Cada tablespace podrá almacenarse en uno o más ficheros de datos.

Instancias y Bases de Datos:

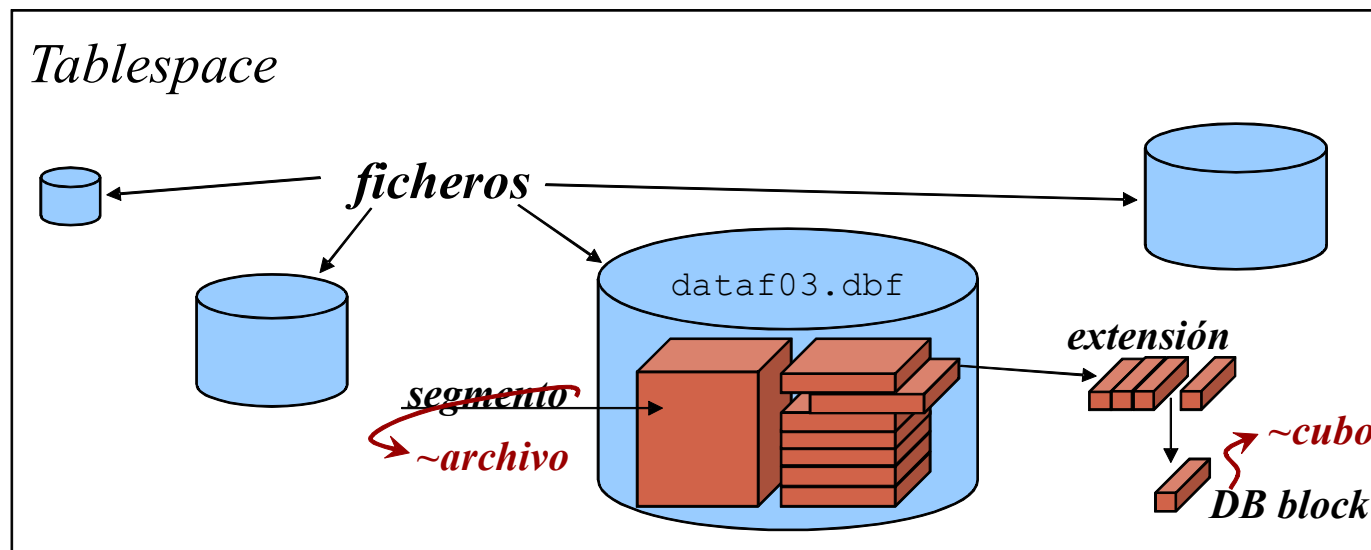
- Una **BD** es un conjunto de datos **almacenado** y **accesible** según una **estructura lógica** (*esq. relacional*, ~ cjto. de tablas interrelacionadas)
- Sus elementos pueden pertenecer a uno o más usuarios, almacenarse en uno o más *tablespaces*, pero siempre en **una sola instancia**.
- Dentro de una instancia, los objetos de una BD se referencian mediante la notación de punto (por ejemplo: *dueño.tabla.atributo*), si bien el usuario *dueño* puede omitir la primera sección.
- Un usuario (o cjto. de usuarios) aislado con sus objetos puede ser considerado como BD, aunque frecuentemente se asocia al concepto de BD todo lo contenido en la instancia.
- BBDD de distintas instancias pueden *federarse*, posibilitando su interrelación (si se requiere mayor integración → misma instancia).



- **Parámetros** (pfile / spfile): información para la inicializar la instancia.
- **Contraseñas**: información de acceso a la instancia.
- **Control**: contienen la información necesaria para la utilización de la instancia (nombre BD, nombre y ubicación de ficheros, back-up, etc.)
- **Redo log**: protege la BD con *journaling* (registro de cambios que sufre la base, anotando cada operación antes y después de realizarse).
- **Datos** (*datafiles*): almacenan los segmentos de la BD

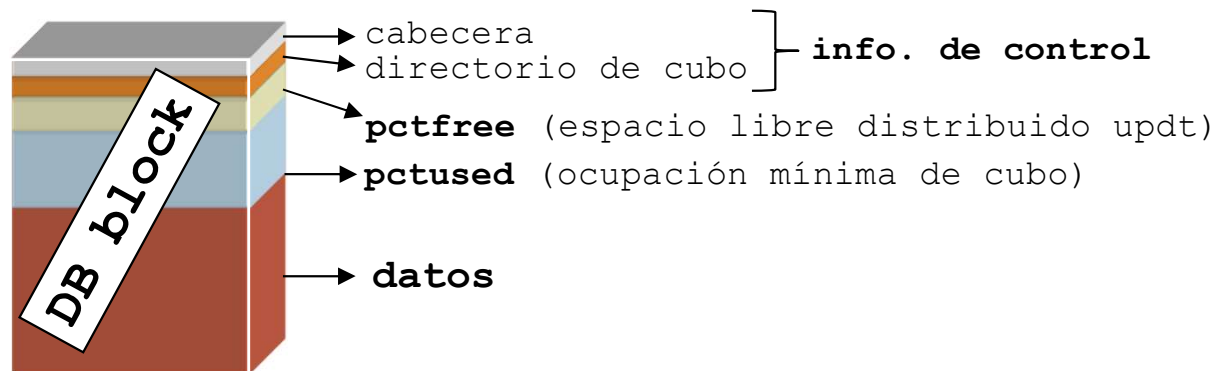
Tablespaces y Datafiles

- El **tablespace** es un almacén de datos.
- Puede tener asociados varios **ficheros** de datos (*datafiles*), y estos se asignan a un solo tablespace. El tamaño máximo de datafile es 32 GB.
- El tablespace se organiza en **segmentos**, uno para cada elemento (tabla, índice, ...) que contiene. Cada segmento se compone de **extensiones**.



Cubos y Extensiones

- La **extensión** es un conjunto de *DB-blocks* contiguos asignados a un elemento
 - Cuando un elemento se crea, a su segmento se le asigna una extensión inicial
 - Cuando a un segmento se le acaba el espacio asignado, crece en una extensión
- El **DB-block** responde al concepto de **cubo** (1 'DB-block' \equiv 1 ó más bq físicos). Sus características y espacio (*blocksize*) son únicas para todo el tablespace, si bien pueden redefinirse para algunos objetos.



- **PCTFREE**: porcentaje reservado para modificaciones (por defecto: 10%)
- **PCTUSED**: porcentaje mínimo ocupado (por defecto: 60%); si una actualización deja al cubo demasiado vacío, éste será candidato para inserciones.

Cubos y Extensiones

- El *DB-block* admite cinco conf. de espacio: 2 KB, 4 KB, **8 KB**, 16 KB, y 32 KB.
- Un espacio de cubo grande
 - aprovecha la secuencialidad del dispositivo (disco),
 - aumenta la densidad (menos información de control y *gaps* más pequeños)
 - y reduce el tiempo de acceso a la totalidad (full-scan).
- Pero puede implicar
 - desperdicio de espacio (especialmente en clusters),
 - aumento de accesos a disco en procesos indexados,
 - menor eficiencia del buffering.
- Las extensiones grandes también aprovechan la secuencialidad de disco.
- El *DB-block* se corresponde con una página en el **buffer** (Mem_{Intermedia}).
→ debe tenerse un buffer distinto adaptado a cada espacio de cubo en uso.
- Determinados elementos (*cluster*) permiten el almacenamiento en **celdas** (*subconjunto del cubo*; su tamaño es divisor entero del cubo donde se aloja).
Utilizar celdas puede mejorar la densidad, aprovechamiento de espacio, y coste de *fullscan*

- La gestión de datos es el corazón de (casi toda) maquinaria empresarial. Garantizar su funcionamiento, seguridad y eficiencia es crucial.
- El administrador (DBA) es un profesional clave, con este perfil:
 - Conoce las tecnologías que soportan la BD (Hw, Sw, comm.)
 - Domina las tecnologías de BD (y los SGBD)
 - Conoce la estructura de sus BD (idealmente, involucrado en el desarrollo)
 - Otras competencias: sociales, organizativas, gestión personal, ...
- Las funciones del administrador (DBA) incluyen:
 - Gestión: posibilitar el uso de la BD y administrar sus recursos
 - Protección: asegurar la persistencia y confidencialidad de la información
 - **Afinamiento: maximizar la eficiencia de la BD**
- Otros perfiles: científico de datos, ingeniero sistemas información, ...

- **tablespace**: espacio en la base de datos para almacenar objetos. Tipos:
 - permanente: almacena los objetos persistentes
 - temporal: almacena objetos cuyo alcance no supera a la sesión
 - *undo*: almacena datos de recuperación (alternativa a segmentos de *rollback*)

```
CREATE [bigfile|smallfile] [TEMPORARY|UNDO] TABLESPACE <name>
      [{DATAFILE|TEMPFILE} <file_spec> [, <file_spec>...] ]
      [BLOCKSIZE <int> [k] ]
      [MINIMUM EXTENT <size> ] ... ;
```

http://docs.oracle.com/cd/B19306_01/server.102/b14200/statements_7003.htm

- **datafile**: fichero de datos, asignado a un tablespace

```
ALTER TABLESPACE <name>
      ADD DATAFILE <fichero> [SIZE <int> {k|m|g}];
```

http://docs.oracle.com/cd/B19306_01/server.102/b14200/statements_7003.htm

- el **catálogo relacional** en Oracle se denomina diccionario de datos:

```
SQL> SELECT * FROM DICTIONARY;
```

```
SQL> SELECT * FROM DICT_COLUMN; /* conviene seleccionar table_name... */
```

- Para simplificar el acceso, existen numerosas vistas (user/all/dba) que muestran objetos propiedad del usuario, accesibles por él, y de toda la BD

- Algunas de las vistas más utilizadas (no existen todas las combinaciones):

```
*_tables, *_tab_columns, *_views, *_constraints, *_source,  
*_indexes, *_ind_columns, *_objects, *_catalog, *_synonyms,  
*_tablespaces, *_users, *_role_privs, *_free_space, ...
```

- Vistas de uso de espacio: sm\$ts_free, sm\$ts_used, sm\$ts_avail

- Otras vistas interesantes (V\$*):

```
v$session, v$process, v$rollstat, v$db_object_cache,  
v$datafile, v$tablespace, v$database,...
```

- Existen también diversas vistas que proporcionan **estadísticas de uso**. Algunas de las más utilizadas son las siguientes:
 - `v$sesstat`: estadísticas de las sesiones activas
 - `v$statname`: nombre de las estadísticas de la vista anterior
 - `v$sess_id`: operaciones i/o lógicas y físicas por cada sesión
 - `v$filestat`: lecturas/escrituras en cada datafile
 - `v$librarycache`: rendimiento de la caché de la sga
 - `v$sgastat`: estadísticas de sga global
 - `v$sqlarea`: estadísticas de la caché de cursor (workspaces)
- **Autotrace** proporciona el plan y algunas estadísticas: `set autotrace on`
- Por otro lado, existen estadísticas del optimizador (para aplicar opt. por coste), configurables con el paquete `dbms_stat`, y activadas (enable/disable) con el paq. `dbms_auto_task_admin` (parám. `client_name` = 'auto optimizer stats collection')

Estructuras: Indexación

- La selección de índices (**ISP**) forma parte del *diseño físico*.
- Consiste en decidir las **estructuras auxiliares** para optimizar el rendimiento de la BD de acuerdo a los procesos que la actualizan o consultan
- La sintaxis básica de creación de índices en ORACLE® es:

```
CREATE [ind_type] INDEX ind_name  
ON table_name(ind_key) [FROM ... ];
```

donde

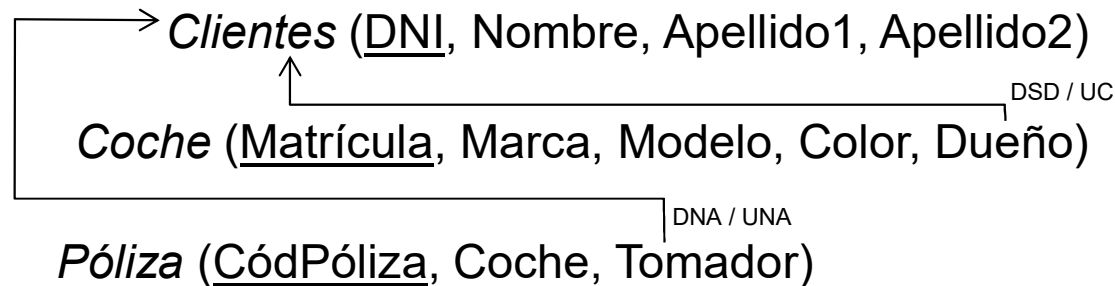

ind_type := UNIQUE | BITMAP | (default)

ind_key := columna(s) de *table_name*, separadas por comas
(o una función sobre esas columnas...)

Clusterización en Oracle®

- Para ORACLE, un *cluster* es la definición de clave privilegiada.
 - A través del cluster, varias tablas pueden almacenar físicamente los datos combinados mediante esa clave (eficiente para JOIN y accesos por la clave privilegiada, ineficiente para todo lo demás).
 - El cluster debe **crearse antes de crear la tabla**
 - El cluster garantiza que **toda la fila** combinada (el resultado del join de todas las tablas implicadas para un valor del cluster) se almacena físicamente **en el mismo cubo**
- **Ventaja:** el acceso a elementos combinados es más eficiente
 - **Inconveniente:** el acceso individual puede ser muy ineficiente

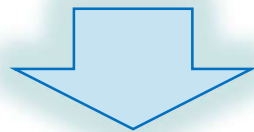
Clusterización en Oracle®

Ejemplo:

```

CREATE CLUSTER identidad (DNI VARCHAR2 (9)) ;
CREATE TABLE cliente(...) CLUSTER identidad (DNI);
CREATE TABLE coche(...) CLUSTER identidad (dueño);
CREATE TABLE poliza(...) CLUSTER identidad (tomador);
CREATE INDEX ind_dni ON CLUSTER identidad;

```



```

identidad
( DNI C(9),
  cliente (nombre C(25), apellido1 C(15), apellido2 C(15)),
  coche (matrícula C(7), marca C(20), modelo C(20), color C(10) )*,
  poliza (cod C(30), coche C(7) )*
);

```

Clusterización en Oracle®

- La **elección de la clave es crítica**: puede bajar la densidad.
- Como otros objetos, permite definir características físicas
- El *cluster* puede ser **indizado** o **disperso** (con **orden** opcional).
- Un *cluster mono-tabla*: permite cambiar la organización base
 - **Ventaja**: eficiencia en acceso por clave clusterización
 - **Inconveniente**: menor densidad, peor eficiencia en accesos por claves de selección no privilegiadas.

Parámetros Físicos

- ❑ Oracle permite definir parámetros físicos en la creación de objetos (tablas, clusters, índices, vistas materializadas).
- ❑ **Tablespace**: al definir este parámetro, se pueden elegir otros como el *blocksize* (espacio de cubo) que puede ser distinto en cada tablespace (cuidado con definir cubos no adecuados). En la instancia, se pueden definir cachés de cada formato.
- ❑ En los *clusters*, SIZE permite definir *celdas* ('cubos' más pequeños que el cubo)
- ❑ Espacio libre distribuido: PCTFREE y PCTUSED a la medida del objeto
- ❑ **STORAGE**: parámetros de almacenamiento
 - ❑ Tamaño de las extensiones: `initial, next, pctincrease, maxsize, maxextents, minextents`
 - ❑ Memoria intermedia: cuál de los *pools* será utilizado para ese objeto:
`buffer_pool {keep|recycle|default}`
 - ❑ ... y algunos más (como las listas de puntos de inserción, o `freelists`)

Optimización de Consultas en Oracle®

- ❑ La mayoría de instrucciones de manipulación de datos pueden resolverse, en general, siguiendo distintos caminos físicos (distintos algoritmos).
- ❑ Es importante describir bien las consultas (algebraicamente) para conseguir ejecuciones más directas y eficientes.
- ❑ Si bien es cierto que muchos SGBD tienen un Optimizador capaz de *reinterpretar expresiones* (para operar σ_{\times} como si fuera $*$, por ejemplo) es conveniente describirlas bien para no depender de ese componente.
- ❑ Además, es necesario conocer los detalles de aplicación de cada operador en el SGBD, para controlar sus mecanismos. Por ejemplo, en Oracle:
 - ❑ el operador LIKE fuerza un recorrido serial: `... where name LIKE 'John';`
 - ❑ una función/operación evita el uso de índices: `... where enddate+0 <...`
 - ❑ a menos que el índice se base en la función: `...where UPPER(name)='...'`
`CREATE INDEX my_index ON Clients(UPPER(name));`

Plan de Ejecución

- El camino físico para resolver una instrucción de manipulación de datos, también denominado *plan de ejecución*, es el resultado de una o varias secuencias de decisiones, que se pueden representar de forma arbórea (árbol de decisión).
- El SGBD suele contemplar instrucciones (en el LCD) que permiten al usuario conocer el plan de ejecución.
- Para elegir el camino físico que resolverá la selección descrita, se pueden seguir distintas estrategias. El SGBD contará con una o más de estas estrategias (y mecanismos para determinar cuál seguir, si son varias).
- Hay que establecer un objetivo: priorizar reducir el coste de los primeros resultados o el coste de la operación completa. Depende si el consumidor aprovecha los resultados según se obtienen o necesita la completitud.

Obteniendo el *Plan de Ejecución*

- La instrucción SQL para obtener un plan de ejecución es **EXPLAIN**
EXPLAIN PLAN [SET statement_id = '...'] **FOR** <dml_sentence>;
 - EXPLAIN requiere privilegios de consulta en ... **V_\$SESSION**, **V_\$SQL**, **V_\$SQL_PLAN**, **V_\$SQL_PLAN_STATISTICS_ALL**
- En Oracle, el plan se almacena en una tabla temporal global (de sesión) denominada **SYS.PLAN_TABLE\$** (con sinónimo **PLAN_TABLE**)
 - La tabla de planes se crea automáticamente (versión 10). En versiones anteriores (o para crear una tabla local permanente) utiliza utlxplan.sql
- EXPLAIN proporciona una previsión de plan ‘a priori’ (sin ejecutarlo)
- En Oracle, el modo autotrace (**set autotrace on**) proporciona una descripción básica del plan efectuado, y un resumen de estadísticas.

Consultando el *Plan de Ejecución*

- Se puede consultar un plan directamente de **PLAN_TABLE** ...
`SELECT * FROM PLAN_TABLE WHERE statement_id='...' ;`
- ...pero es una tortura interpretar sus 36 ilegibles columnas, especialmente porque cada plan consta de varias filas.
- Para simplificarlo, Oracle facilita el paq. **DBMS_XPLAN** con la función **DISPLAY(plan_table, statement_id, format, filter)**

```
SELECT * FROM TABLE(DBMS_XPLAN.DISPLAY) ;
```

```
SELECT PLAN_TABLE_OUTPUT FROM TABLE  
      (DBMS_XPLAN.DISPLAY(NULL, 'statement_id', 'BASIC')) ;
```

```
SELECT * FROM TABLE (DBMS_XPLAN.DISPLAY (FORMAT=>' +ALLSTATS' ) ) ;
```

- Formatos: **BASIC** | **TYPICAL** | **ALL** (se pueden añadir más opciones)
https://docs.oracle.com/database/121/ARPLS/d_xplan.htm#ARPLS74741

Optimización basada en... *Reglas vs Costes*

- El plan de ejecución se puede alcanzar por distintos métodos, cuya disponibilidad dependerá del SGBD. Los más habituales son :
 - **REGLAS**: cada decisión se toma en base a criterios apriorísticos, que presentan buen comportamiento (en general).
 - **COSTES**: las decisiones se toman calculando la mejor opción; el camino será óptimo si los datos (*estadísticas de estado de la BD*) son fiables. Esa fiabilidad dependerá de la significatividad del muestreo elegido, de la frecuencia de actualización, etc.
 - **ESTADÍSTICAS DE USO**: algunos SGBD almacenan estadísticas de uso (aplicación de planes pasados), permitiendo adoptar aquellas decisiones que anteriormente fueron exitosas.
 - **DIRIGIDOS por el usuario**: el usuario interviene en el proceso de decisión. Para esta vía, Oracle cuenta con el mecanismo de *Hints*.

HINTS en Oracle®

- Ningún optimizador es infalible: las reglas son generales; los costes dependen de la actualización de parámetros; las estadísticas son rígidas; y todos esos métodos ignoran la semántica de los datos.
- **HINTS**: podas del árbol de decisión, marcados por el usuario.
- No estándar, en PL/SQL se especifican como comentarios:

```
SELECT /*+ HINT */ attributes FROM tablename ... ;
```

```
SELECT --+ HINT  
attributes FROM tablename ... ;
```
- Se pueden especificar varios HINTS para la misma instrucción (separados por espacios).
- Algunos HINTS tienen versión opuesta (ejemplo: INDEX→NOINDEX)

Sintaxis del HINT			Descripción
/*+RULE */	/*+ALL_ROWS*/	/*+FIRST_ROWS (n) */	elige tipo de optimizador (reglas/costes)
/*+ FULL(tablename) */			recorrido a totalidad (<i>full scan</i>) de tabla
/*+ ROWID(tablename) */			rowid scan (cubos individuales)
/*+ CLUSTER(tablename) */			tabla en cluster accedida por el mismo
/*+ HASH(tablename) */			usa la dispersión de una tabla en <i>cluster</i>
/*+ ORDERED */	/*+ LEADING (tab1 tab2)*/		join tables in Q order, or specify an order
/*+USE_NL (t) */	/*+USE_MERGE (t)*/	/*+USE_HASH (t) */	join tables with nested loops/merge/hash (<i>inner</i>)
/*+ INDEX (tablename) */		/*+NO_INDEX (table)*/	use/forbids any index on the given table
/*+ INDEX (tablename index1 index2 ...) */			use/forbids specific index/es (one or +)
/*+ AND_EQUAL (tablename index1 index2 [...]) */			use more than one index (up to 5)
/*+ INDEX_ASC (...) */		/*+ INDEX_DESC (...) */	index range scan in asc/desc order
/*+ INDEX_FFS (...) */		/*+ INDEX_SS (...) */	index fast full scan // index skip scan
/*+ INDEX_JOIN (tablename [indexname [...]]) */			join indexes (sort of inverted access)
/* CACHE */		/* NOCACHE */	situar cubos al comienzo/final de la lista LRU
insert /*+ APPEND */ ...		insert /*+NOAPPEND*/	escritura directa HWM (buffer, stack, RI, trigger)