Optimización en Sql Server

- Juan Luís Carratalá Castillo
- Víctor Perdomo Pastor

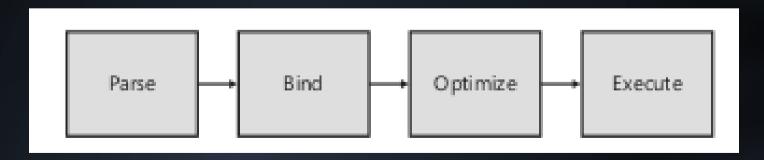
Optimización en Sql Server

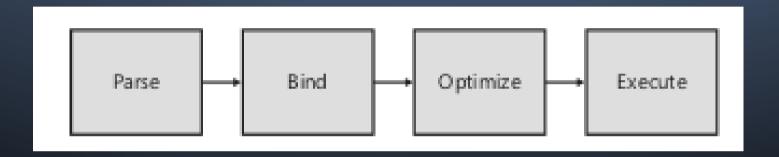
- El Optimizador de consultas
- Herramientas de diagnóstico
- Índices en SQL Server 2008

- ¿Qué es el Optimizador?
- Reglas
- Arquitectura
- Optimización de actualizaciones
- Estadísticas, estimación y coste

¿Qué es el Optimizador?

La ejecución de una consulta pasa cuatro fases.





- Parse: La consulta se transforma en una representación en árbol.
- Bind: Se validan que datos, tablas y columnas.
- Optimize: Busca y evalúa distintos planes de ejecución.
- Execute: Ejecuta el plan seleccionado.

Sistema basado unicamente en costes.

Busca planes de ejecución.

Evalúa cada uno de ellos conforme los genera.

 Selecciona el que se acerque a los requisitos mínimos.

Reglas: Transformaciones del árbol en equivalencias.

Substitución: Reescriben el árbol.

Exploración: Equivalencias matemáticas.

 Implementación: Convierte en reales las transformaciones anteriores.

 Propiedades: Información para toma de decisiones de optimización.

Almacena información de sub-árboles.

 Claves primarias, restricciones, constantes,...

Ejemplo:

SELECT *

FROM DomainTable D1

INNER JOIN DomainTable D2

ON D1.col1=D2.col1

WHERE D1.col1 > 5 AND D2.col1 < 0;

Ejemplo:

- Memo:
 - Mecanismo para evitar duplicidad.
 - Almacena todos los árboles y sub-árboles generados.
 - Almacena todos los planes generados.
 - Cuando el Optimizador termina, recorre desde el nodo raíz del Memo y elige la mejor alternativa de cada nodo.

- Arquitectura:
 - Pre-Optimización
 - Simplificación.
 - Plan trivial
 - Exploración
 - Convertir en plan ejecutable

Pre-Optimización

Se expande toda la información de las vistas.

Agrupar UNION, INTERSECT y EXCEPT.

Simplificación.

- Reorganizar la consulta:
 - Reordenar JOIN según cardinalidad
 - Eliminación de contradicciones.
 - Reorganizar el parámetros del SELECT para que coincidan con las columnas de la tabla.

- Plan trivial / autoparametrización
 - Planes pregenerados que se suponen dan los mejores resultados.
 - El Optimizador intentará llegar siempre a un plan trivial.
 - Un plan trivial equivale a coste 0. Siempre será la mejor opción.

- Plan trivial / autoparametrización
 - Nunca habrá plan trivial si la consulta presenta:
 - JOIN
 - Xpath
 - Subconsultas
 - Cursor
 - Tablas con índices filtrados
 - Se puede intentar forzar.

Exploración

Uso del Memo

Convertir en plan ejecutable

- Optimización de actualizaciones
 - Protección Halloween
 - Split/Sort/Collapse
 - Otras...

- Protección Halloween
 - Al actualizar, existe la posibilidad de que una fila cambie de posición física.
 - Puede volver a ser actualizada.

 Todo plan de actualización se realiza sobre un buffer.

- Split/Sort/Collapse
 - Estas tres funciones intentan evitar problemas de integridad al hacer actualizaciones sucesivas.

Action	Old	New
UPDATE	1	2
UPDATE	2	3
UPDATE	3	4

- Split/Sort/Collapse
 - Split: Updates → Delete + Insert

Action	Value
DELETE	1
INSERT	2
DELETE	2
INSERT	3
DELETE	3
INSERT	4

- Split/Sort/Collapse
 - Sort: Reordena por valor, con los Deletes delante.

Action	Value
DELETE	1
DELETE	2
INSERT	2
DELETE	3
INSERT	3
INSERT	4

- Split/Sort/Collapse
 - Collapse: Elimina Delete y Insert que afecten al mismo valor y los convierte en Update.

Action	Value
DELETE	1
UPDATE	2
UPDATE	3
INSERT	4

- Estadísticas, estimación y coste
 - Sistema basado en costes.

 Requiere de una actualización periódica de las estadísticas.

Núcleo central del Optimizador

- Estadísticas
 - Se compone de:
 - Histograma
 - Información de las cabeceras (nº filas, ...)
 - Árboles trie (si la variable es String)
 - Información de densidad
 - **♦**
 - Guarda la información de todos los datos que soportan comparaciones

- Estimación de cardinalidad.
 - Cada operador estima cuantas filas va a procesar (selectividad).
 - Analizando de abajo hacia arriba en el árbol permite estimar cuantas filas serán devueltas.

- Estimación de cardinalidad.
 - No estima en base a la dependencia entre los datos de distintas columnas.
 - En caso de errores acumulativos, cuanto más abajo ocurra y más profundo sea el árbol más significativo.
 - Los operadores poco frecuentes o más nuevos no tienen estimaciones tan precisas.

- Coste
 - Proceso de estimar cuanto tiempo va a requerir.
 - Estimación de cardinalidad + media/máxima tamaño de columna + otros factores físicos + supuestos.

- Herramientas integradas en Win. y Sql S.
- Identificar cuellos de botella
 - Asignar más recursos por SW
 - Configurar o actualizar HW
- Errores de diseño en nuestra aplicación
 - Falta de índices, an. de estadísticas, fragmentación, procesos bloqueantes, aprovechamiento de pl. de ejecución...

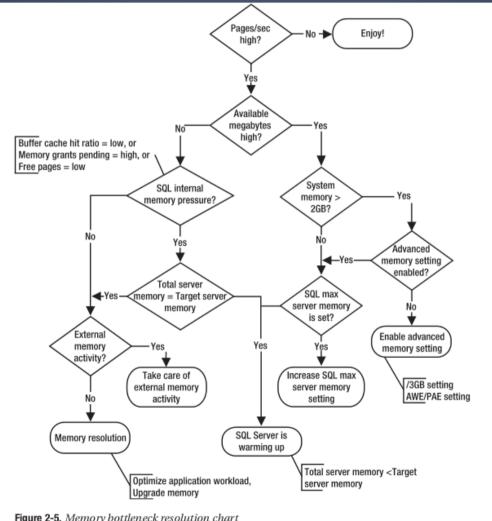
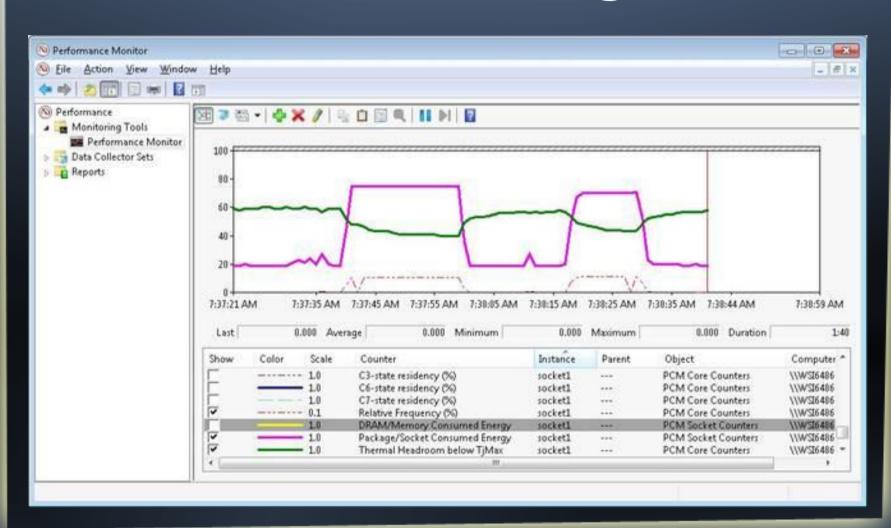
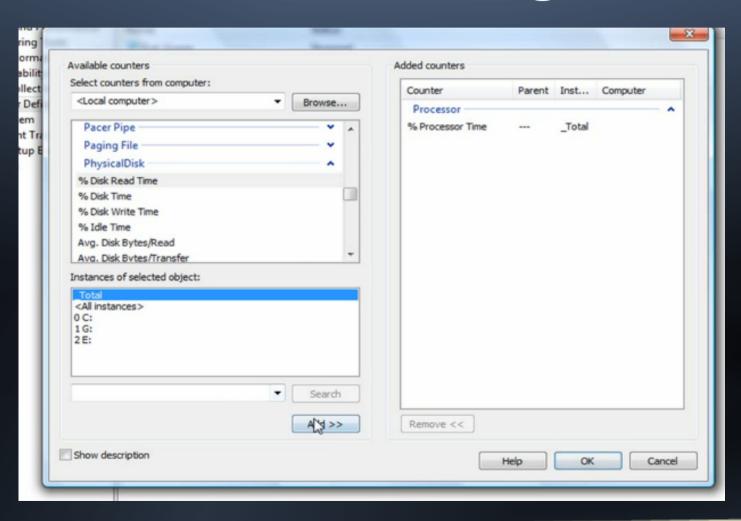


Figure 2-5. Memory bottleneck resolution chart

- System Monitor (perfmon.exe)
- Monitorización del sistema: memoria, disco, procesadores, red, cachés...
- Monitorización de servicios (SQLSERVER, ASP.NET...)

Objeto	Instancia	Contador/es
SQLSERVER	Access Methods (posible falta de índices)	Free space scans, full scans, table lock escalations, worktables created
SQLSERVER	Latches (sincronismo por integridad)	Total latch wait time
SQLSERVER	Locks (consultas que tardan demasiado + sys.dm_exec_query_stats)	Lock timeouts, lock wait time, number of deadlocks
SQLSERVER	Sql statistics	Batch requests, sql re- compilations
SQLSERVER	General statistics	Processes blocked, user connections





- El coste de monitorizar puede perjudicar al propio rendimiento del SGBD y falsear las mediciones
- Data collectors sets (logs)
- No usar intervalos cortos en el análisis
- Monitorizar remotamente
- Almacenar los logs en discos separados
- Usarlo con tareas programadas

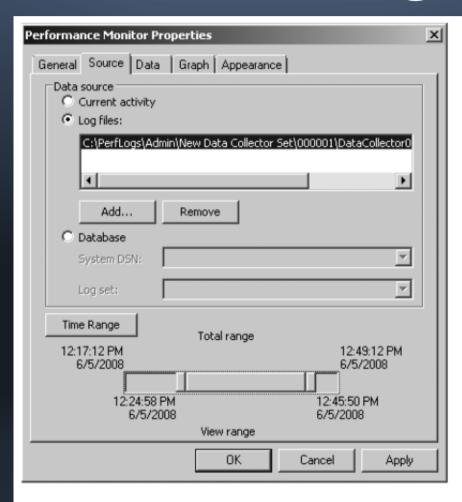


Figure 2-12. *Defining time range for log analysis*

- Dynamic Management Views
- Históricos de rendimiento
- Se usa en conjunto con lo anterior
- También disponemos de procedimientos de diagnóstico

- sys.dm_os_performance_counters
- sys.dm_os_waiting_tasks
- sys.dm_os_wait_stats
- sys.dm_exec_requests
- sys.dm_exec_query_stats
- sys.dm_exec_cached_plans y sys.dm_exec_query_plans
- sys.dm_exec_query_memory_grants

Figure 2-2 displays the output.

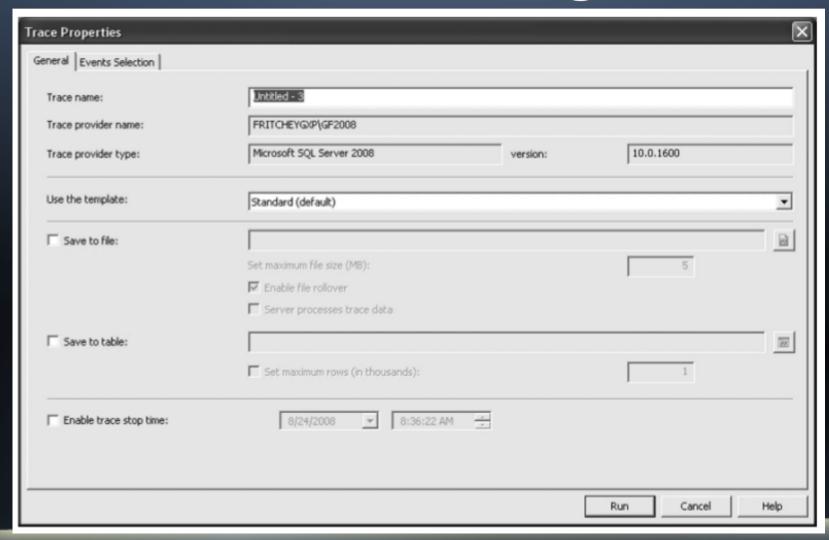
	wait_type	waiting_tasks_count	wait_time_ms	max_wait_time_ms	signal_wait_time_ms
1	FT_IFTS_SCHEDULER_IDLE_WAIT	448	35901278	600001	1
2	LAZYWRITER_SLEEP	12280	12258720	1460	607
3	SQLTRACE_BUFFER_FLUSH	3064	12255623	4597	6
4	REQUEST_FOR_DEADLOCK_SEARCH	2452	12255005	5003	12255005
5	XE_TIMER_EVENT	410	12241728	30002	12240002
6	SLEEP_TASK	19995	6228098	2967	333
7	BROKER_TO_FLUSH	5979	6126764	1069	28
8	LOGMGR_QUEUE	64	4888389	3643154	2682
9	CHECKPOINT_QUEUE	4	105705	104426	3
10	BROKER_TASK_STOP	6	38912	10000	0

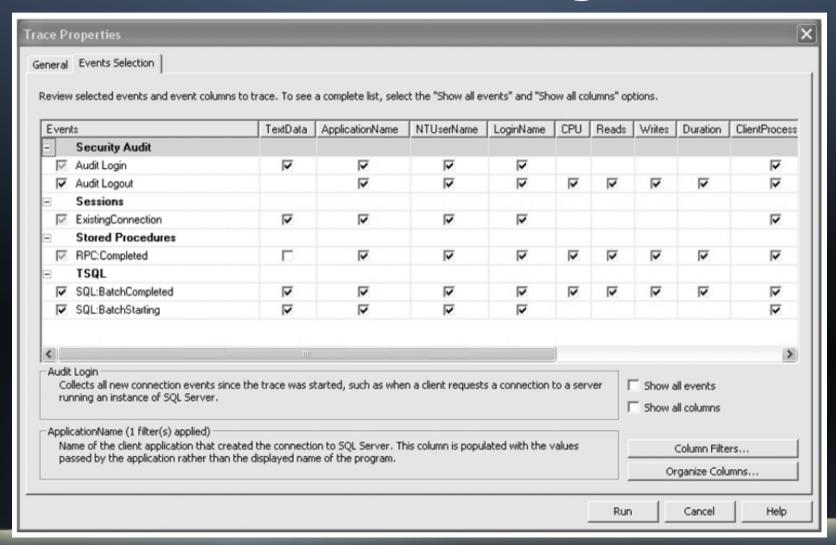
Figure 2-2. Output from sys.dm_os_wait_stats

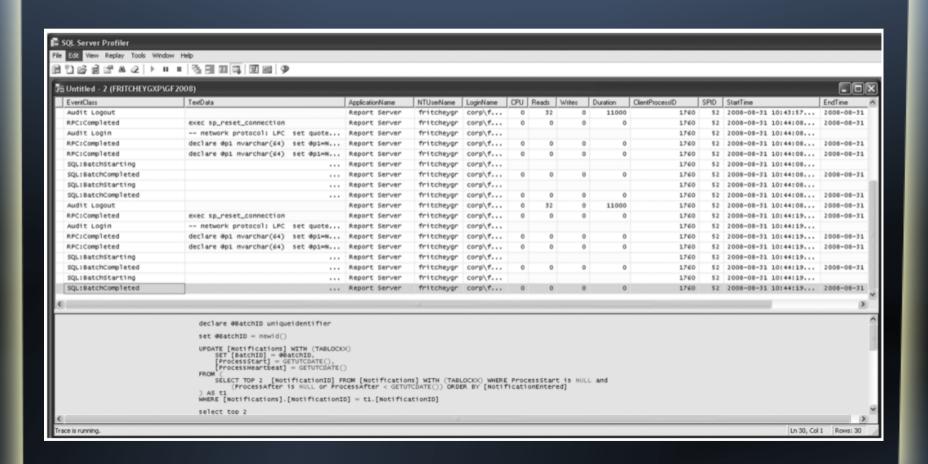
Más información:

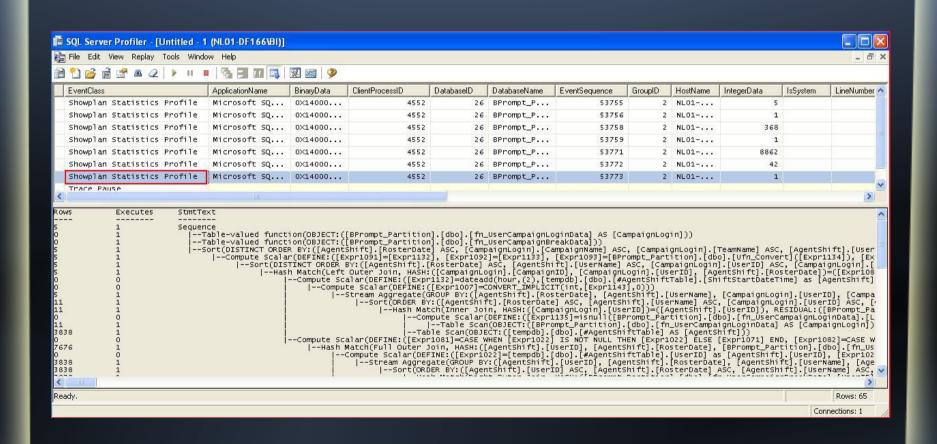
Query optimizer, query plans and statistics [http://technet.microsoft.com/enus/library/cc966413.aspx]

- Sql Profiler
- Analiza la carga de trabajo del sistema mediante la captura de eventos
- Depuración SP
- Permite reproducir un suceso en el simulador









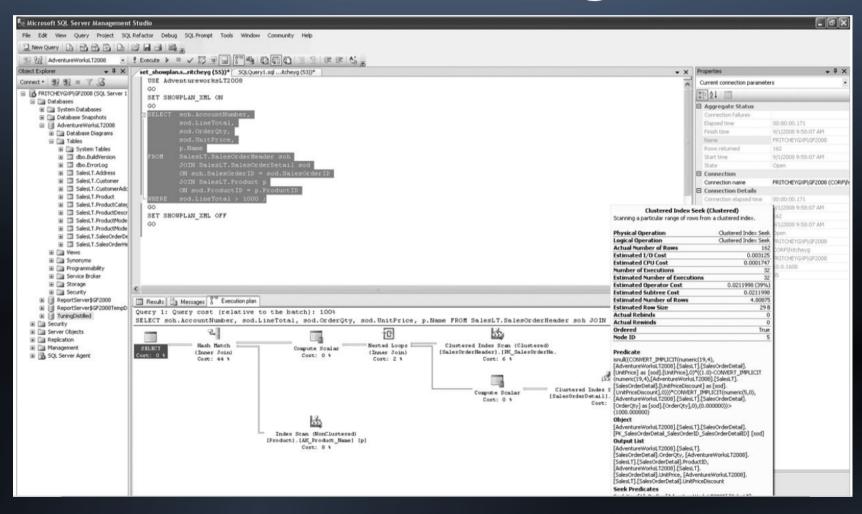
- Utilización de la CPU de una consulta o actividad involucrada
- Memoria utilizada por la actividad
- Lecturas y escrituras por la actividad
- Cuanto tardó la actividad
- Con qué frecuencia es realizada
- Los errores que fueron lanzados

- El resultado de una actividad se obtiene tras completarse algún evento asociado
- Finalización SP o script TSQL, realización de auditoría, lanzamiento de excepciones, recompilaciones, transacciones...
- Los resultados se pueden almacenar después en un fichero o en una tabla

- En caso de no disponer de la herramienta: sys.dm_exec_query_stats
- Obtenemos un enlace a fichero XML con el plan de ejecución*
- Este fichero XML es cargado en la aplicación y nos muestra el plan gráficamente

- * *Un plan de ejecución es la estrategia de procesamiento usada por el optimizador de consultas de Sql Server al ejecutar una consulta, basándose en estadísticas de uso, correlación de datos y configuración de las tablas
- Su estudio nos permite aprender a optimizar nuestras consultas

- Mediante opciones SET para consultas ad-hoc
- SHOWPLAN_XML (y STATISTICS XML, STATISTICS IO...)



- El grosor de las líneas que interconectan los nodos indican un alto número de filas transferidas
- Cada nodo lleva asociado el porcentaje del coste total de la operación
- Nos indica el tipo de agrupación utilizado, el índice escogido, etc...

- La diferencia entre SHOWPLAN y STATISTICS es que showplan no realiza la consulta (solo te muestra la información acerca del plan escogido para la consulta) y statistics sí.
- Por eso statistics es capaz de decirte el tiempo de parseo, compilación y ejecución y el número de lecturas escrituras en los discos de cada una de las tablas.

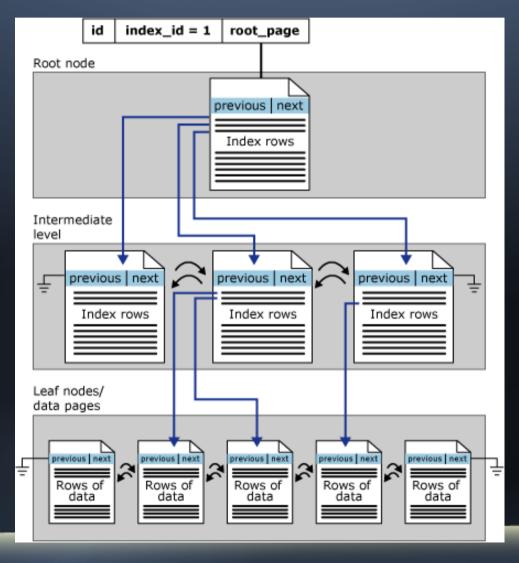
 Statistics también te ofrece capturar el coste de la consulta desde la perspectiva del cliente para comprobar el tiempo que tarda en transmitirse los datos a través de la red

 Los índices evitan que el motor de consultas no tenga que examinar una tabla entera, pero por contra se requiere de más espacio en disco y de una leve penalización en las operaciones no select por reestructuración y mantenimiento de ellas

 Recomendaciones en la creación de índices

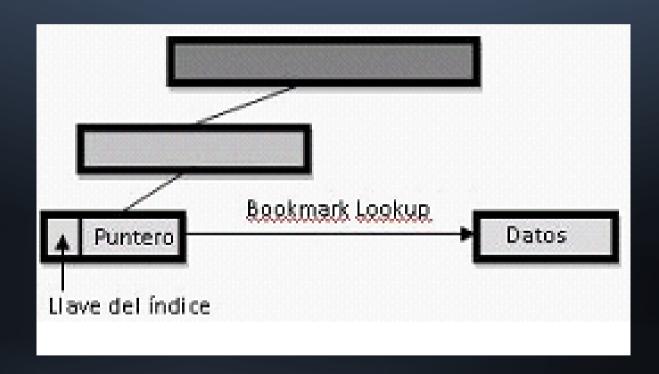
- Considerar el tipo de índice (clustered (agrupado) vs. nonclustered (no agrupado))
- Ambos índices tienen una estructura de árbol B+

- En un <u>indice clustered</u> los nodos hoja del árbol corresponden con los datos de la tabla, en el mismo orden en el que los datos se almacenan.
- Por lo tanto este índice no ocupa memoria
- La página de datos del tamaño especificado por el parámetro "fill factor page index"



- Las columnas del índice deben de estar ordenadas (primary key) aunque puede haber datos repetidos
- Si no, no sirve de nada (por acceso a páginas distintas por cada fila)
- Por defecto, SQL Server crea un índice clustered con la clave primaria cada vez que creamos una tabla

- La estructura de un <u>indice non-clustered</u> o no agrupado, también llamada tablas heap, no tiene que estar ordenada de ninguna forma en particular.
- Sus nodos hoja son punteros a los datos de la tabla



La clave del índice está repartida en las páginas del índice, de modo tal que la búsqueda se haga leyendo la menor cantidad posible de datos

- Por lo tanto, el uso de este tipo de índices hace necesario hacer lecturas adicionales para traer el registro a través de los punteros (bookmark lookup o salto a la página de datos).
- Estos índices si que ocupan espacio y deberían de estar en un disco aparte

- Solución: incluir dentro del nodo hoja del índice campos que no son parte de la clave (key lookups)
- Key lookups Implica más espacio en disco

```
CREATE NONCLUSTERED INDEX AK_Employee_NationalIDNumber ON Purchasing.ProductVendor (
BusinessEntityID
) INCLUDE (JobTitle, HireDate)
WITH drop existing
```

- Clustered vs Nonclustered
 - + Agrupado
 - Optimo para lectura por rangos o consultas con ORDER BY o GROUP BY
 - Optimo para lecturas de muchas filas
 - SQL Server descarta los índices no agrupados cuando tiene que devolver una gran cantidad de filas
 - Un índice agrupado como máximo
 - Lo aplicaremos para aquellas columnas que suelan ser muy consultadas y no contengan muchos duplicados

- Clustered vs Nonclustered
 - + Nonclustered
 - Lectura de pocas filas con clausulas WHERE que devuelven pocos registros
 - Múltiples índices no agrupados
 - Es posible tener más de un índice por tabla

<u>Índices en SQL Server 2008</u>

- Clustered vs Nonclustered
 - Nonclustered
 - Si hay actualización frecuente
 - Una actualización de datos implica actualizar todas las referencias a los datos de la tabla
 - No recomendable usar muchos índices de este tipo sobre una tabla por esta razón

 Recomendaciones en la creación de índices (bis)

- Examinar la clausula WHERE y las condiciones del JOIN para escoger el mejor índice
- Existe una herramienta integrada junto con Sql Server Profiler Ilamada Database Engine Tuning Advisor (dta.exe), que evalúa tu esquema de datos junto con una batería de consultas o un log de carga de trabajo del Sql Profiler que le suministres

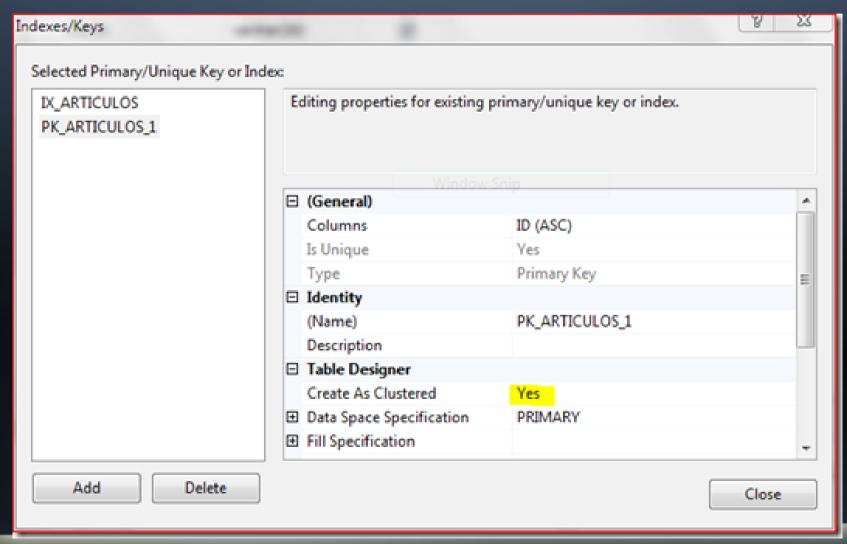
<u>Índices en SQL Server 2008</u>

- Realiza recomendaciones sobre cuando es necesario eliminar índices o crear nuevos y en base a qué columnas
- Es necesario saber interpretar los resultados porque no siempre resultan fiables

- Usar índices de pocas columnas y columnas de tipos de no excesivo tamaño
- Cuanto más grande sea la clave por la que se indiza una página de datos mayor será el tiempo de acceso

- Considerar el orden de los datos de las columnas según sus datos
- Menor será el tiempo de construcción del índice

- ¿El conjunto de columnas del índice debe de ser unique?
- Depende del tipo de consultas que vayamos a realizar
- Saber escoger entre "clustered y nonclustered" para cada caso.
- [Ejemplo]



	constraint_type	constraint_name	delete_action	update_action	status_enabled	status_for_replication	constraint_keys
1	PRIMARY KEY (clustered)	PK_movimien_3213E83F1B0907CE	(n/a)	(n/a)	(n/a)	(n/a)	id

```
Query 1: Query cost (relative to the batch): 94%
select articulo from movimientos where fecha >= '20091101' and fecha < '20100101'
Missing Index (Impact 71.109): CREATE NONCLUSTERED INDEX (<Name of Missing Index, s
                  Clustered Index Scan (Clustered)
 SELECT
                [movimientos].[PK movimien 3213E8...
Cost: 0 5
                           Cost: 100 %
Query 2: Query cost (relative to the batch): 6%
select articulo from movimientos2 where fecha >= '20091101' and fecha < '20100101'
Missing Index (Impact 71.109): CREATE NONCLUSTERED INDEX (<Name of Missing Index, s
                Clustered Index Seek (Clustered)
 SELECT
                     [movimientos2], [ix3]
Cost: 0 %
                         Cost: 100 %
```

	index_name	index_description	index_keys				
1	ix2	nonclustered located on PRIMARY	fecha				
2	PKmovimien3213E83F20C1E124		id				
\							
	index_name	index_description	index_keys				
1	ix3	clustered located on PRIMARY	fecha				
2	ix4	nonclustered located on PRIMARY	id				

```
select articulo
from movimientos
where fecha >= '20091101'
and fecha < '20100101'

select articulo
from movimientos2
where fecha >= '20091101'
and fecha < '20100101'</pre>
```

- Indices especiales
 - Full-text, para trabajar con índices binarios
 - Spatial, para índices de tipo geográficos o geométricos, es posible crear hasta 249 índices por columna
 - XML, para trabajar con documentos xml con XQuery

- Indices especiales
 - Índices filtrados
 - Se utilizan cuando la clausula WHERE definida en la creación del índice coincide con al condición WHERE de la consulta realizada
 - Ocupan menos espacio en disco que los índices completos y son más sencillos de mantener

- Estadísticas
 - Para qué sirven
 - Para la optimización del plan de ejecución de consultas.
 - Utiliza heurísticas con dichas estadisticas junto con la distribución de datos en nuestra BD y las últimas consultas realizadas.
 - Con ello el optimizador entre otras cosas, intenta escoger el índice más apropiado en cada momento

- El estado de nuestra BD es cambiante
- Las estadísticas se pueden quedar desactualizadas
- ALTER DATABASE YourDataBase SET AUTO_UPDATE_STATISTICS ON (por defecto)
- DBCC SHOW_STATISTICS (table_name , index_name)

- Sin embargo, actualizar las estadísticas es un trabajo pesado.
- Si no decimos nada, es SQL Server quien las actualiza cuando cree convieniente
- Podemos hacerlo manualmente con sp_updatestats
- Especificar este procedimiento como una tarea programada

- Fragmentación en índices
- Provocado por el continuo reordenamiento, creación y división de páginas de índices y de filas dentro de dichas páginas al realizar modificaciones en los datos

 Se provoca fragmentación externa cuando producto de la reordenación de páginas, datos que deberían estar contiguos en una misma extensión (unidad física de almacenamiento en disco) lo están en extensiones diferentes (cada extensión tiene un tamaño de páginas limitado) provocando lentitud en el acceso y desaprovechamiento de espacio dentro de las páginas (fragmentación interna)

- sys.dm_db_index_physical_stats
- Información acerca del tamaño de los índices y su fragmentación
- Desfragmentación
 - ¿Cómo?

Characteristics/Issues	Drop and Create Index	Create Index with DROP_ EXISTING	ALTER INDEX REBUILD	ALTER INDEX REORGANIZE
Rebuild nonclustered indexes on clustered index fragmentation	Twice	No	No	No
Missing indexes	Yes	No	No	No
Defragment index with constraints	Highly complex	Moderately complex	Easy	Easy
Defragment multiple indexes together	No	No	Yes	Yes
Concurrency with others	Low	Low	Medium, depending on concurrent user activity	High
Intermediate cancellation	Dangerous with no transaction	Progress lost	Progress lost	Progress preserved
Degree of defragmentation	High	High	High	Moderate to low
Apply new fill factor	Yes	Yes	Yes	No
Statistics are updated	Yes	Yes	Yes	No

- Por último
- Aspectos relacionados con procedimientos almacenados
- Es el modo más eficiente de obtener datos

- Cuando un procedimiento se compila (se asocia un plan de ejecución a dicho proceso) por primera vez o se vuelve a compilar (si estado o estructura de la base de datos ha cambiado lo suficiente)
- El plan de consulta asociado en el proceso de compilación del procedimiento se optimiza para el estado actual de la base de datos.

- Por lo tanto nos ahorramos la mayoría de veces el proceso de obtener un nuevo plan en cada ejecución
- Sin embargo no siempre puede ser util reutilizar los planes de ejecución cacheadas
- Se puede controlar el proceso de recompilación en aquellos casos particulares

- Sys.dm_exec_cached_plans
- Y además
 - Reducen el tráfico de datos en la red
 - Aislan el acceso a los datos en tu aplicación
 - Ofrecen políticas de seguridad contra intrusos y un único punto de administración