



View-uri indexate

- Pentru a putea crea un view indexat, trebuie să creăm în primul rând un view cu opțiunea WITH SCHEMABINDING
- După ce am creat view-ul cu opțiunea WITH SCHEMABINDING, vom crea un index clustered unic pe acest view
- După acest pas, view-ul devine un view indexat, adică un view care conține date
- Putem crea și alți indecși nonclustered pe view-ul indexat
- Clauza SCHEMABINDING previne orice modificare a tabelelor referite în view care ar afecta definiția view-ului
- Dacă este folosită clauza SCHEMABINDING, instrucțiunea SELECT din definiția view-ului va conține în mod obligatoriu numele tabelelor, view-urilor sau funcțiilor definite de către utilizator în format 'nume_schemă.nume_obiect'

View-uri indexate

 Pentru a ne asigura că un view indexat este întreținut corect și va returna rezultate consistente, sunt necesare anumite valori fixe pentru următoarele opțiuni SET:

SET options	Required value	Default server value
ANSI_NULLS	ON	ON
ANSI_PADDING	ON	ON
ANSI_WARNINGS	ON	ON
ARITHABORT	ON	ON
CONCAT_NULL_YIELDS_NULL	ON	ON
NUMERIC_ROUNDABORT	OFF	OFF
QUOTED_IDENTIFIER	ON	ON



View-uri indexate

Exemplu de creare a unui view indexat:

-- Definirea view-ului

CREATE VIEW vw_Produse_Preţuri WITH SCHEMABINDING AS SELECT nume_produs, preţ, preţ/2 AS preţ_redus FROM

dbo.Produse;

-- Definirea indexului clustered unic

CREATE UNIQUE CLUSTERED INDEX IX_vw_Produse_Prețuri ON vw_Produse_Prețuri (nume_produs);

 Un view indexat poate referi doar tabele care aparțin bazei de date în care se află view-ul

View-uri indexate – Restricții

- Instrucțiunea SELECT din definiția view-ului indexat nu poate conține următoarele:
 - OUTER JOINS
 - Subinterogări
 - EXCEPT, INTERSECT, UNION
 - TOP
 - DISTINCT
 - ORDER BY
 - COUNT, MIN, MAX, STDEV, STDEVP, VAR, VARP, AVG, CHECKSUM_AGG
 - Funcții nedeterministe
 - Tabele derivate (specificate cu ajutorul unei instrucțiuni SELECT în clauza FROM)
 - View-uri



- O expresie CASE evaluează o listă de condiții și returnează una din multiplele expresii rezultat posibile
- CASE poate fi specificat în instrucțiuni SELECT, UPDATE, DELETE, SET dar și în clauzele WHERE, IN, HAVING și ORDER BY
- Expresia CASE are două variante:
 - Simple CASE (care compară o expresie cu o mulțime de expresii simple pentru a determina rezultatul)
 - Searched CASE (care evaluează o mulțime de expresii booleene pentru a determina rezultatul)
- Pentru ambele variante se poate specifica și ELSE (care este opțional)

– Sintaxa expresiei simple CASE:

```
CASE input_expression

WHEN when_expression THEN result_expression [ ...n ]

[ ELSE else_result_expression ]
```

END

- Expresia simple CASE funcționează astfel:
 - Se compară prima expresie cu expresia din fiecare clauză WHEN specificată (se verifică echivalența)
 - Dacă expresiile sunt echivalente, se va returna expresia din clauza THEN



- Este permisă doar o verificare de egalitate
- Pentru fiecare clauză WHEN specificată, se evaluează input_expression =
 when_expression (în ordinea specificată)
- Se returnează result_expression ce corespunde primei comparaţii
 input_expression = when_expression evaluate ca TRUE
- Dacă niciuna dintre comparații nu este evaluată ca TRUE, se returnează
 else_result_expression (dacă este specificată clauza ELSE), sau NULL (dacă nu
 este specificată clauza ELSE)



- Exemplu de expresie **simple CASE** folosită într-o instrucțiune **SELECT**:

SELECT nume, pret, sezon=CASE sezon

WHEN 'I' THEN N'Iarnă'

WHEN 'P' THEN N'Primăvară'

WHEN 'V' THEN N'Vară'

WHEN 'T' THEN N'Toamnă'

ELSE N'Nespecificat'

END

FROM Haine;



Sintaxa expresiei searched CASE:

CASE

```
WHEN Boolean_expression THEN result_expression [ ...n ]
[ ELSE else_result_expression ]
```

END

- Expresia searched CASE funcționează astfel:
 - Se evaluează, în ordinea specificată, Boolean_expression pentru fiecare clauză WHEN
 - Se returnează result_expression ce corespunde primei Boolean_expression
 care este evaluată ca TRUE



- Dacă nicio Boolean_expression nu este evaluată ca TRUE, se returnează
 else_result_expression (dacă este specificată clauza ELSE), sau NULL (dacă
 nu este specificată clauza ELSE)
- Expresia CASE nu poate fi folosită pentru a controla fluxul execuției:
 - Instrucțiunilor Transact-SQL
 - Blocurilor de instrucțiuni
 - Funcțiilor definite de către utilizator
 - Procedurilor stocate



Exemplu de expresie searched CASE folosită într-o instrucțiune SELECT:

SELECT nume, pret, [gama de preturi]=CASE

WHEN pret=0 THEN 'gratuit'

WHEN pret<50 THEN 'sub 50 lei'

WHEN pret>=50 AND pret<=150 THEN N'între 50 și 150 lei'

ELSE 'peste 150 lei'

END

FROM Haine;

[salariu nou];

- Exemplu de expresie **searched CASE** folosită într-o instrucțiune **UPDATE**: UPDATE Angajati SET salariu=(CASE WHEN (DATEDIFF(YEAR, data_angajarii, GETDATE()) < 2) THEN salariu WHEN (DATEDIFF(YEAR, data_angajarii, GETDATE()) BETWEEN 2 AND 4) THEN salariu + 400 WHEN (DATEDIFF(YEAR, data_angajarii, GETDATE()) BETWEEN 5 AND 7) THEN salariu + 600 ELSE salariu + 800 END) OUTPUT deleted.nume, DATEDIFF(YEAR, deleted.data angajarii, GETDATE()) [vechime], deleted.salariu [salariu vechi], inserted.salariu



- Indexul columnstore grupează și stochează datele în funcție de coloane, nu de înregistrări
- Indecşii columnstore pot fi clustered sau nonclustered
- Sunt foarte potriviţi pentru data warehouses (interogări read-only)
- Interogări de 10 ori mai performante (față de stocarea tradițională în funcție de înregistrări)
- Compresie a datelor de 10 ori mai bună (față de dimensiunea datelor necomprimate)
- La crearea unui index columnstore nu se poate specifica ordine descrescătoare sau crescătoare pentru coloanele din index, deoarece datele sunt stocate într-o manieră care să îmbunătățească compresia și performanța

Indecși Columnstore

Exemplu de creare a unui index columnstore clustered:

CREATE CLUSTERED COLUMNSTORE INDEX

CCIX_Persoane ON Persoane;

Exemplu de creare a unui index columnstore nonclustered:

CREATE NONCLUSTERED COLUMNSTORE INDEX

NCIX_Produse_nume_produs_preţ ON Produse

(nume_produs, preţ);



- Un tabel poate avea atât indecşi rowstore, cât şi indecşi columnstore (maxim un index columnstore pe tabel)
- După crearea unui index columnstore nonclustered, tabelul devine read-only și nu mai poate fi modificat (SQL Server 2014)
- Începând cu SQL Server 2016, crearea unui index columnstore nonclustered permite modificarea datelor din tabel (tabelul nu devine read-only)
- Crearea unui index columnstore clustered nu împiedică modificarea datelor din tabel, dar împiedică crearea altor indecși pe tabelul respectiv (SQL Server 2014)
- Începând cu SQL Server 2016, crearea unui index columnstore clustered nu impiedică crearea altor indecși rowstore nonclustered pe tabelul respectiv

Indecși Columnstore

4111	Ind	ex	Ro	\\\\	to	re
				ww		

Rândul 1

Rândul 2

Rândul 3

Rândul 4

Col1	Col2	Col3	Col4	Col5	Col6	Col7
Col1	Col2	Col3	Col4	Col5	Col6	Col7
Col1	Col2	Col3	Col4	Col5	Col6	Col7
Col1	Col2	Col3	Col4	Col5	Col6	Col7

Pagina 1

Rândul 5

....

Rândul n

Col1	Col2	Col3	Col4	Col5	Col6	Col7
Col1	Col2	Col3	Col4	Col5	Col6	Col7
Col1	Col2	Col3	Col4	Col5	Col6	Col7



H	Index	Columnstore

Rândul 1	Col1	Col2	Col3	Col4	Col5	Col6	Col7
Rândul 2	Col1	Col2	Col3	Col4	Col5	Col6	Col7
Rândul 3	Col1	Col2	Col3	Col4	Col5	Col6	Col7
Rândul 4	Col1	Col2	Col3	Col4	Col5	Col6	Col7
Rândul 5	Col1	Col2	Col3	Col4	Col5	Col6	Col7
•••	Col1	Col2	Col3	Col4	Col5	Col6	Col7
Rândul n	Col1	Col2	Col3	Col4	Col5	Col6	Col7

Pagina 1 Pagina 2 Pagina 3 Pagina 4 Pagina 5 Pagina 6 Pagina 7



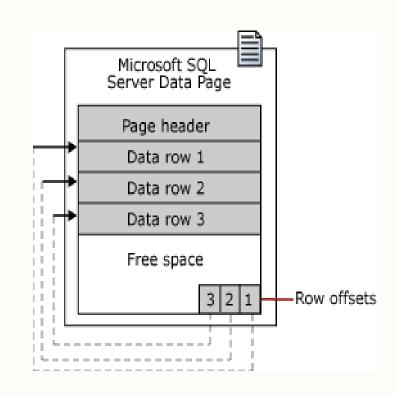
- Unitatea fundamentală de stocare a datelor din SQL Server este pagina
- Spațiul alocat pe disc unui fișier de date (.mdf sau .ndf) într-o bază de date este divizat logic în pagini numerotate contiguu de la 0 la n
- Operațiile I/O au loc la nivel de pagină (SQL Server scrie sau citește pagini întregi de date)
- O zonă (extent) conține 8 pagini de date fizic contigue, sau 64 KB
- Fragmentarea internă are loc atunci când există spațiu nefolosit între înregistrările din aceeași pagină
- Spaţiul nefolosit dintre înregistrările aflate pe aceeași pagină cauzează utilizarea deficitară a cache-ului și mai multe operaţii I/O, iar acestea duc la performanţa slabă a interogărilor



- Fragmentarea externă are loc atunci când stocarea fizică a paginilor și a zonelor pe disc nu este contiguă
- Când zonele (extents) unui tabel nu sunt stocate contiguu pe disc, trecerea de la o zonă la alta generează rotații mai mari ale discurilor
- Fragmentarea logică
 - Fiecare pagină din index este legată de pagina anterioară și de cea următoare în ordinea logică a datelor din coloane
 - Când are loc o diviziune a unei pagini (page split), paginile se transformă în pagini out-of-order
 - O pagină este out-of-order atunci când pagina următoare la nivel fizic nu este pagina următoare la nivel logic



- Fiecare pagină de date conține un header, înregistrări, spațiu liber și un tabel row offset care conține câte o intrare pentru fiecare înregistrare de pe pagină
- Fiecare intrare din tabelul row offset
 înregistrează cât de departe este primul byte al
 înregistrării față de începutul paginii
- Intrările din tabelul row offset se află în ordine inversă față de înregistrările de pe pagină
- O pagină are dimensiunea de 8 KB



- Funcția sistem sys.dm_db_index_physical_stats oferă informații despre dimensiunea și fragmentarea datelor și indecșilor pentru tabelul sau view-ul specificat
- Dacă dorim să aflăm aceste informații pentru tabelul *Produse*, vom executa următoarea interogare:

```
SELECT * FROM sys.dm_db_index_physical_stats
(DB_ID(N'MagazinOnline'), OBJECT_ID
(N'MagazinOnline.dbo.Produse'), NULL, NULL, 'DETAILED');
```

- Coloana avg_fragmentation_in_percent conține valoarea procentuală a fragmentării externe
- Coloana avg_page_space_used_in_percent conține valoarea procentuală medie a spațiului de stocare folosit în toate paginile



- Cereri de citire a paginilor 2
- Schimbări de zonă 0
- Spaţiu utilizat de către tabel 16 KB
- avg_fragmentation_in_percent 0
- avg_page_space_used_in_percent 100

Zona 1

Pagina 1

Înregistarea 1

Înregistarea 2

Înregistarea 3

Înregistarea 4

Înregistarea 5

Înregistarea 6

Pagina 2

Înregistarea 7

Înregistarea 8

Înregistarea 9

Înregistarea 10

Înregistarea 11

Înregistarea 12



- Pentru a reduce fragmentarea în heap se va crea un index clustered pe tabel
- La crearea indexului clustered, înregistrările sunt rearanjate într-o anumită ordine, iar paginile sunt așezate contiguu pe disc
- Pentru a reduce fragmentarea unui index, se pot efectua următoarele acțiuni:
 - Dacă avg_fragmentation_in_percent este cuprins între 5% și 30%, se va folosi comanda ALTER INDEX REORGANIZE (reordonează paginile de la nivelul nodurilor terminale în ordine logică)
 - Dacă avg_fragmentation_in_percent este mai mare decât 30%, se va folosi comanda
 ALTER INDEX REBUILD (indexul va fi șters și recreat) sau pur și simplu se va șterge și crea din nou indexul
 - Se poate elimina şi crea din nou indexul clustered (în cazul în care indexul clustered este creat din nou, datele vor fi redistribuite în pagini pline)



- Nivelul de umplere a unei pagini poate fi specificat la crearea indexului folosind opțiunea FILLFACTOR
- FILLFACTOR determină procentul de spațiu care trebuie umplut cu date pentru fiecare pagină de date din index de la nivelul nodurilor terminale, rezervând restul spațiului de pe pagină pentru adăugări ulterioare
- De exemplu, dacă se specifică o valoare de 80 pentru opțiunea FILLFACTOR,
 20% din spațiul de pe fiecare pagină din index de la nivelul nodurilor terminale
 va fi lăsat liber, oferind spațiu pentru extinderea indexului pe măsură ce date
 noi sunt adăugate în tabel

- Exemplu de creare a unui index cu opțiunea **FILLFACTOR** specificată:

```
CREATE INDEX IX_Haine_nume_ASC_pret_DESC
ON Haine (nume ASC, pret DESC)
WITH (FILLFACTOR=80);
```

Exemplu de reactivare a unui index dezactivat cu opțiunea FILLFACTOR specificată:

```
ALTER INDEX IX_Haine_pret_ASC ON Haine REBUILD WITH (FILLFACTOR=70);
```