

DANUTA MENDRALA  
MARCIN SZELIGA

WYDANIE III

# SQL



PRAKTYCZNY  
KURS

Helion 

Wszelkie prawa zastrzeżone. Nieautoryzowane rozpowszechnianie całości lub fragmentu niniejszej publikacji w jakiegokolwiek postaci jest zabronione. Wykonywanie kopii metodą kserograficzną, fotograficzną, a także kopiowanie książki na nośniku filmowym, magnetycznym lub innym powoduje naruszenie praw autorskich niniejszej publikacji.

Wszystkie znaki występujące w tekście są zastrzeżonymi znakami firmowymi bądź towarowymi ich właścicieli.

Autor oraz wydawca dołożyli wszelkich starań, by zawarte w tej książce informacje były kompletne i rzetelne. Nie biorą jednak żadnej odpowiedzialności ani za ich wykorzystanie, ani za związane z tym ewentualne naruszenie praw patentowych lub autorskich. Autor oraz wydawca nie ponoszą również żadnej odpowiedzialności za ewentualne szkody wynikłe z wykorzystania informacji zawartych w książce.

Redaktor prowadzący: Małgorzata Kulik

Projekt okładki: Studio Gravite / Olsztyn

Obarek, Pokoński, Pazdrijowski, Zaprucki

Grafika na okładce została wykorzystana za zgodą Shutterstock.com

Helion S.A.

ul. Kościuszki 1c, 44-100 Gliwice

tel. 32 231 22 19, 32 230 98 63

e-mail: [helion@helion.pl](mailto:helion@helion.pl)

WWW: <https://helion.pl> (księgarnia internetowa, katalog książek)

Drogi Czytelniku!

Jeżeli chcesz ocenić tę książkę, zajrzyj pod adres

<https://helion.pl/user/opinie/pksq3v>

Możesz tam wpisać swoje uwagi, spostrzeżenia, recenzję.

Kody źródłowe wybranych przykładów dostępne są pod adresem:

<https://ftp.helion.pl/przyklady/pksq3v.zip>

ISBN: 978-83-283-9236-6

Copyright © Helion S.A. 2015, 2022

Printed in Poland.

- [Kup książkę](#)
- [Poleć książkę](#)
- [Oceń książkę](#)

- [Księgarnia internetowa](#)
- [Lubię to! » Nasza społeczność](#)

# Spis treści

<b>Wstęp</b> .....	<b>9</b>
Serwery bazodanowe .....	10
O książce .....	10
SQL Server firmy Microsoft .....	11
Instalacja .....	12
Przykładowa baza danych .....	16
Konwencje i oznaczenia .....	17
<b>Część I Trochę teorii, czyli modele i standardy</b> .....	<b>19</b>
<b>Rozdział 1. Relacyjny model baz danych</b> .....	<b>21</b>
Tabele jako zbiory danych .....	21
Kolumny mają niepowtarzalne nazwy i zawierają określone typy danych .....	22
Wiersze powinny być unikatowe .....	23
Kolejność kolumn jest bez znaczenia .....	23
Kolejność wierszy jest bez znaczenia .....	24
Bazy danych .....	24
Trzy modele baz danych: relacyjny, obiektowy i jednorodny .....	24
Model jednorodny .....	25
Model relacyjny .....	25
Model obiektowy .....	29
Założenia relacyjnego modelu baz danych .....	30
Postulaty Codda dotyczące struktury danych .....	31
Postulaty Codda dotyczące przetwarzania danych .....	31
Postulaty Codda dotyczące integralności danych .....	32
Normalizacja .....	32
Podsumowanie .....	35
Zadania .....	36
<b>Rozdział 2. Standardy języka SQL</b> .....	<b>37</b>
Strukturalny język zapytań .....	37
Przetwarzanie zbiorów a przetwarzanie pojedynczych danych .....	38
Język strukturalny a język proceduralny .....	39
Język interpretowany a język kompilowany .....	39
Składnia języka SQL .....	41
Dialekty języka SQL .....	43

Standardy ANSI .....	44
Historia .....	44
SQL3 .....	46
Podsumowanie .....	50
Zadania .....	50
<b>Część II Pobieranie danych, czyli instrukcja SELECT .....</b>	<b>51</b>
<b>Rozdział 3. Odczytywanie danych z wybranej tabeli .....</b>	<b>53</b>
Klauzula FROM .....	53
W pełni kwalifikowane nazwy obiektów .....	54
Wybieranie kolumn .....	55
Eliminowanie duplikatów .....	57
Wyrażenia .....	58
Operatory arytmetyczne .....	59
Łączenie danych tekstowych .....	60
Funkcje systemowe .....	60
Formatowanie wyników .....	64
Aliasy .....	64
Stałe (literały) .....	65
Sortowanie wyników .....	66
Sortowanie danych tekstowych .....	69
Podsumowanie .....	70
Zadania .....	70
<b>Rozdział 4. Wybieranie wierszy .....</b>	<b>73</b>
Logika trójwartościowa .....	73
Wartość NULL .....	74
Operatory logiczne .....	74
Klauzula WHERE .....	76
Standardowe operatory porównania .....	77
Operatory SQL .....	78
Złożone warunki logiczne .....	82
Klauzula TOP .....	85
Stronicowanie wierszy .....	87
Podsumowanie .....	88
Zadania .....	89
<b>Rozdział 5. Łączenie tabel i wyników zapytań .....</b>	<b>91</b>
Złączenia naturalne i nienaturalne .....	91
Klucze obce .....	92
Aliasy .....	95
Złączenia równościowe i nierównościowe .....	96
Złączenia zewnętrzne .....	98
Złączenie lewostronne .....	99
Złączenie prawostronne .....	99
Złączenie obu stron .....	99
Złączenie krzyżowe (iloczyn kartezjański) .....	100
Złączenia wielokrotne .....	102
Określanie kolejności złączeń .....	104
Złączenie tabeli z nią samą .....	106
Eliminacja duplikatów .....	107
Klucze obce w obrębie jednej tabeli .....	108

Łączenie wyników zapytań .....	109
Suma .....	109
Część wspólna .....	112
Różnica .....	112
Łączenie wierszy i wyników funkcji tabelarycznych .....	113
Operator APPLY .....	115
Podsumowanie .....	116
Zadania .....	117
<b>Rozdział 6. Grupowanie wierszy .....</b>	<b>119</b>
Funkcje grupujące .....	119
Funkcja COUNT() .....	120
Funkcje SUM() i AVG() .....	121
Funkcje MIN() i MAX() .....	122
Inne funkcje grupujące .....	123
Wyrażenia .....	124
Klauzula GROUP BY .....	125
Kolejność wykonywania klauzuli GROUP BY .....	128
Operatory CUBE i ROLLUP .....	129
Operator GROUPING SETS .....	132
Operatory PIVOT i UNPIVOT .....	134
PIVOT .....	134
UNPIVOT .....	137
Klauzula HAVING .....	138
Podsumowanie .....	141
Zadania .....	141
<b>Rozdział 7. Partycjonowanie wierszy oraz funkcje rankingu, analityczne i okienkowe .....</b>	<b>143</b>
Partycjonowanie .....	143
Klauzula OVER .....	144
Partycjonowanie danych .....	147
Porządkowanie danych .....	149
Funkcje rankingu .....	149
Okienka .....	151
Funkcje okienkowe .....	154
Funkcje analityczne .....	156
Podsumowanie .....	158
Zadania .....	158
<b>Rozdział 8. Podzapytania .....</b>	<b>161</b>
Czym są podzapytania? .....	161
Podzapytania jako zmienne .....	162
Podzapytania niepowiązane .....	162
Podzapytania powiązane .....	168
Podzapytania jako źródła danych .....	173
Tabele pochodne .....	174
CTE .....	176
Wyznaczanie trendów .....	182
Operatory .....	185
Operator EXISTS .....	186
Operator ANY lub SOME .....	189
Operator ALL .....	193
Podsumowanie .....	195
Zadania .....	195

<b>Rozdział 9. Wydajność zapytań .....</b>	<b>197</b>
Wykonywanie zapytań przez serwery bazodanowe .....	197
Kolejność wykonywania klauzul zapytania .....	198
Plany wykonania zapytań .....	199
Wydajne wyszukiwanie danych za pomocą argumentów SARG .....	203
Poprawa wydajności złączeń .....	207
Wydajne grupowanie i partycjonowanie danych .....	208
Podsumowanie .....	209
Zadania .....	209
<b>Część III Modyfikowanie danych, czyli instrukcje INSERT, UPDATE, DELETE oraz MERGE .....</b>	<b>211</b>
<b>Rozdział 10. Modyfikowanie danych .....</b>	<b>213</b>
Wstawianie danych .....	213
Klucze podstawowe .....	214
Wartości domyślne .....	215
Wartość NULL .....	216
Konstruktor wierszy .....	217
Wstawianie wyników zapytań .....	218
Usuwanie danych .....	221
Instrukcja DELETE .....	221
Instrukcja TRUNCATE TABLE .....	223
Aktualizowanie danych .....	224
Jednoczesne aktualizowanie wielu kolumn .....	224
Wyrażenia .....	225
Aktualizowanie danych wybranych na podstawie danych z innych tabel .....	226
Aktualizowanie danych za pomocą wyrażeń odwołujących się do innych tabel .....	227
Instrukcja MERGE .....	227
Podsumowanie .....	229
Zadania .....	230
<b>Rozdział 11. Transakcje i współbieżność .....</b>	<b>231</b>
Właściwości transakcji .....	231
Transakcyjne przetwarzanie danych .....	233
Tryb jawnego zatwierdzania transakcji .....	234
Rozpoczynanie transakcji .....	234
Wycofywanie transakcji .....	236
Zatwierdzanie transakcji .....	237
Zagnieżdżanie transakcji .....	237
Punkty przywracania .....	238
Współbieżność .....	239
Blokady .....	239
Zakleszczenia .....	240
Poziomy izolowania transakcji .....	241
Model optymistyczny .....	246
Model pesymistyczny .....	247
Podsumowanie .....	248
Zadania .....	248

<b>Część IV Tworzenie baz danych, czyli instrukcje CREATE, ALTER i DROP .....</b>	<b>249</b>
<b>Rozdział 12. Bazy danych i tabele .....</b>	<b>251</b>
Tworzenie i usuwanie baz danych .....	251
Tworzenie i usuwanie tabel .....	254
Schematy .....	255
Zmiana struktury tabeli .....	256
Ograniczenia .....	256
NOT NULL .....	257
Klucz podstawowy .....	257
Niepowtarzalność .....	259
Wartość domyślna .....	260
Warunek logiczny .....	260
Klucz obcy .....	261
Ograniczenia a wydajność instrukcji modyfikujących i odczytujących dane .....	264
Podsumowanie .....	265
Zadania .....	266
<b>Rozdział 13. Widoki i indeksy .....</b>	<b>267</b>
Widoki .....	267
Tworzenie i usuwanie widoków .....	267
Modyfikowanie widoków .....	270
Korzystanie z widoków .....	270
Zalety widoków .....	275
Indeksy .....	276
Tworzenie, modyfikowanie i usuwanie indeksów .....	278
Porządkowanie indeksów .....	281
Podsumowanie .....	281
Zadania .....	282
<b>Część V Uprawnienia użytkowników, czyli instrukcje GRANT i REVOKE .....</b>	<b>283</b>
<b>Rozdział 14. Nadawanie i odbieranie uprawnień .....</b>	<b>285</b>
Konta użytkowników .....	285
Zakładanie i usuwanie kont użytkowników .....	286
Role .....	287
Tworzenie i usuwanie ról .....	287
Przypisywanie ról do użytkowników .....	287
Specjalna rola Public .....	288
Uprawnienia .....	288
Nadawanie i odbieranie uprawnień .....	289
Dziedziczenie uprawnień .....	290
Przekazywanie uprawnień .....	292
Zasada minimalnych uprawnień .....	293
Podsumowanie .....	293
Zadania .....	294
<b>Dodatki</b>	
<b>Dodatek A Rozwiązania zadań .....</b>	<b>297</b>
<b>Skorowidz .....</b>	<b>333</b>





## Rozdział 9.

# Wydajność zapytań

- ◆ W jaki sposób serwery bazodanowe wykonują zapytania?
- ◆ W jakiej kolejności wykonywane są poszczególne klauzule zapytań?
- ◆ Czym jest plan wykonania zapytania i jak go odczytać?
- ◆ Co oznacza akronim SARG?
- ◆ Jakie indeksy są przydatne do wyszukiwania wierszy?
- ◆ Co to znaczy, że indeks zawiera jakieś zapytanie?
- ◆ Które kolumny powinny być poindeksowane w celu poprawy wydajności złączeń?
- ◆ Jak poprawić wydajność zapytań grupujących lub partycjonujących wiersze?
- ◆ Co oznacza akronim POC?

## Wykonywanie zapytań przez serwery bazodanowe

Chociaż szczegóły sposobów, w jakie poszczególne serwery bazodanowe wykonują zapytania, są różne, główne etapy tego procesu wyglądają podobnie. Ponieważ podstawowa wiedza na ten temat jest niezbędna do pisania wydajnych zapytań, poniżej przedstawione zostały poszczególne operacje wykonywane przez SQL Server:

1. Aplikacja kliencka łączy się z serwerem bazodanowym. Po udanym połączeniu nawiązana zostaje dwukierunkowa sesja, w ramach której odbywać się będzie komunikacja pomiędzy serwerem a klientem.
2. Klient wysyła do serwera instrukcję języka SQL.

3. Instrukcja ta zostaje odebrana, a następnie serwer bazodanowy musi opracować plan jej wykonania. Przeprowadzana w tym celu optymalizacja jest bardzo skomplikowanym i zależnym od danego serwera (a nawet od jego wersji) procesem, którego omówienie wykracza poza zakres tej książki. Powinieneś jednak wiedzieć, że optymalizacja jest bardzo czasochłonnym, silnie obciążającym procesor i wymagającym dużej ilości pamięci procesem, a więc wiele serwerów bazodanowych przechowuje w pamięci raz zoptymalizowane plany wykonania zapytań w celu ich ponownego użycia.
4. Dysponując znalezionym planem wykonania, serwer bazodanowy może przystąpić do wykonywania instrukcji. Prawie zawsze wiąże się to z koniecznością odczytania pewnych danych.
5. Serwery bazodanowe przechowują dane w specjalnych jednostkach, w przypadku serwera SQL są to ośmiokilobajtowe strony. Strony są też jednostkami odczytu i zapisu danych, a więc serwer zapisuje oraz odczytuje jedną lub więcej stron, a nie poszczególne wiersze czy całe tabele. Do wykonania odebranej od klienta instrukcji serwer będzie więc musiał odczytać zawierające niezbędne do wykonania zapytania strony.
6. Jeżeli strony te znajdowały się już w buforze (pamięci RAM), wykonana zostanie operacja logicznego odczytu. W przeciwnym wypadku strony zostaną czytane z dysku do bufora — taki odczyt nazywany jest odczytem fizycznym. Ponieważ pamięć jest znacznie szybsza od dysków, fizyczne odczyty są bardzo mało wydajne<sup>1</sup>. W związku z tym, żeby zapewnić jak najwyższą wydajność, należy zminimalizować liczbę fizycznych odczytów poprzez wyposażenie serwera w odpowiednią (wystarczającą do zbuforowania wszystkich danych) ilość pamięci RAM.
7. Wynik wykonania instrukcji języka SQL (w przypadku zapytania będzie to zbiór wierszy) jest wysyłany do aplikacji klienckiej.

## Kolejność wykonywania klauzul zapytania

Chociaż serwery bazodanowe optymalizują zapytania przed ich wykonaniem, proces ten nie może mieć wpływu na wynik zapytania (wykonanie zapytania według różnych planów, np. poprzez złączenie tabel w różnej kolejności albo poprzez pogrupowanie wierszy, a następnie złączenie otrzymanych w ten sposób grup czy też złączenie tabel, a następnie pogrupowanie wierszy, musi zawsze skutkować zwróceniem tego samego wyniku).

Poszczególne klauzule instrukcji SELECT są wykonywane zawsze w tej samej kolejności. Jeżeli któraś z opcjonalnych klauzul nie występuje, dany krok jest po prostu pomijany.

---

<sup>1</sup> Automatyczne buforowanie danych jest powodem, dla którego ponowne wykonanie tego samego zapytania może być znacznie szybsze.

Rezultatem wykonania każdego kroku jest zbiór pośredni — wirtualna tabela, która nie jest dostępna dla użytkownika. **Kolejny krok jest wykonywany tylko w oparciu o zbiór pośredni będący rezultatem wykonania poprzedniego kroku**, a zbiór pośredni, rezultat wykonania ostatniego kroku, jest zwracany użytkownikowi.

Tak więc chociaż faktyczny sposób, w jaki serwer bazodanowy wykona nasze zapytanie, może być (i najczęściej będzie) inny niż przedstawiona poniżej ogólna kolejność wykonywania zapytań, warto znać tę logiczną kolejność wykonywania poszczególnych klauzul.

W przypadku zapytań niegrupujących danych ich klauzule wykonywane są w następującej kolejności:

1. Najpierw serwer musi pobrać potrzebne do wykonania zapytania dane, a więc wykona klauzulę FROM oraz, jeżeli istnieją, klauzule JOIN i operatory APPLY.
2. Następnie wybrane zostaną wiersze spełniające warunki klauzuli WHERE.
3. Dla otrzymanych w wyniku wykonania dwóch poprzednich punktów wierszy wykonane zostaną wyrażenia zdefiniowane w klauzuli SELECT.
4. Na końcu otrzymane wiersze zostaną posortowane, o ile w zapytaniu wystąpiła klauzula ORDER BY.

Wykonanie zapytania grupującego wymaga wykonania dodatkowych operacji:

1. Punkty pierwszy i drugi są wykonywane w taki sam sposób jak dla zapytań niegrupujących.
2. Przed wykonaniem klauzuli SELECT wiersze kandydujące są grupowane (wykonywana jest klauzula GROUP BY).
3. Otrzymane w wyniku grupowania wiersze są filtrowane, o ile w zapytaniu wystąpiła klauzula HAVING.
4. Dla otrzymanych w wyniku wykonania poprzednich punktów wierszy wykonane zostaną wyrażenia zdefiniowane w klauzuli SELECT.
5. Na końcu otrzymane wiersze zostaną posortowane, o ile w zapytaniu wystąpiła klauzula ORDER BY.

## Plany wykonania zapytań

Umiejętność czytania i analizowania planów wykonania zapytań jest niezbędna każdemu, kto chce pisać nie tylko poprawne (zwracające właściwe wyniki), ale również wydajne (zwracające te wyniki w najszybszy możliwy sposób) zapytania. Wynika to z faktu, że to samo zapytanie może być wykonane na bardzo dużo różnych sposobów (liczba możliwych sposobów wykonania tego samego zapytania zależy od samego zapytania i od serwera bazodanowego, ale nawet nieskomplikowane zapytania odczytujące dane z kilku tabel mogą być wykonane na kilkadziesiąt, a nawet kilkaset

różnych sposobów). Zadaniem serwera bazodanowego jest znalezienie wystarczająco dobrego sposobu (planu) wykonania zapytania. Żeby mu to umożliwić, powinniśmy nie tylko unikać typowych błędów (takich jak używanie argumentów uniemożliwiających efektywne skorzystanie z indeksów), ale również pisać zapytania w sposób ułatwiający znalezienie optymalnych planów ich wykonania. Najprostszym sposobem sprawdzenia, czy nasze zapytanie wykonywane jest wydajnie, jest właśnie analiza planu jego wykonania.

SQL Server pozwala odczytywać plany wykonania zapytań w formie tekstowej oraz graficznej. Dodatkowo możliwe jest poznanie szacowanych oraz faktycznych planów wykonania. Ponieważ szczegółowe przedstawienie kwestii analizy planów wykonania zapytań wykracza poza zakres tej książki, ograniczymy się do przedstawiania faktycznych planów wykonania zapytań w formie graficznej.

Zacznijmy od wyjaśnienia tego, czym jest plan wykonania zapytania. Plan wykonania reprezentuje opracowaną przez serwer bazodanowy strategię odczytania i przetworzenia danych na potrzeby wykonania zapytania. Składa się ona z serii iteratorów, z których każdy wykonuje pojedynczą operację, taką jak odczytanie danych, posortowanie wierszy, złączenie tabel itd.

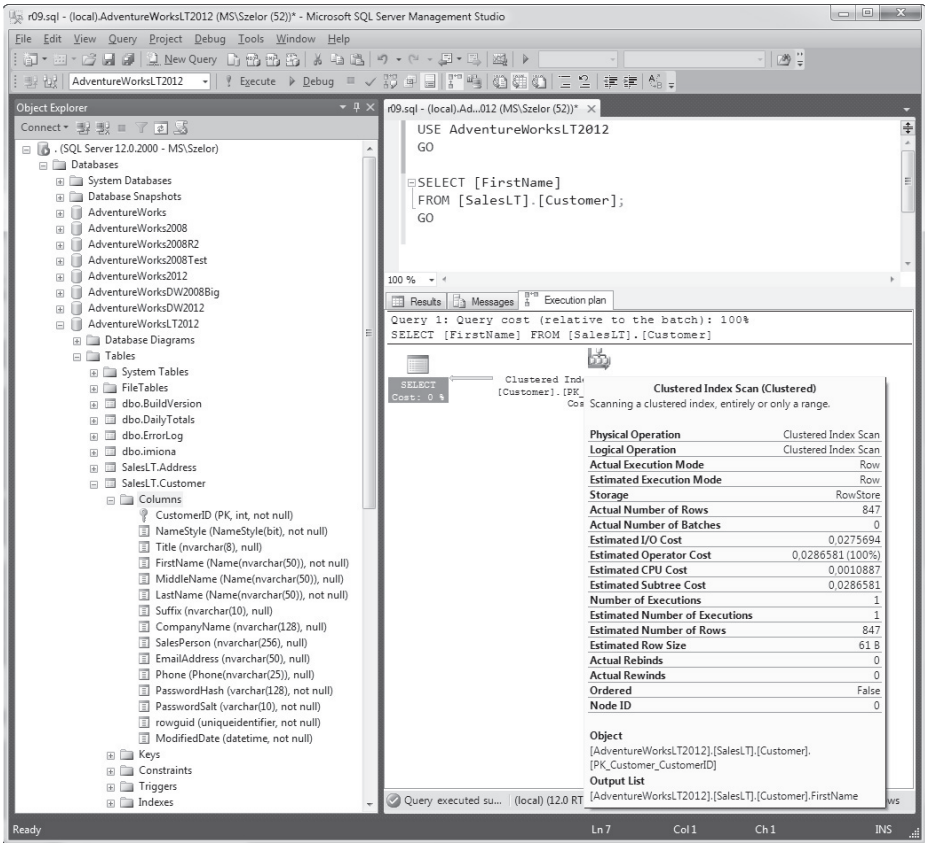
Plany wykonania zapytań można czytać w dwóch kierunkach:

1. Od lewa do prawa — ten kierunek reprezentuje logikę wykonywania zapytania;
2. Lub od prawa do lewa — ta kolejność repetuje przepływ danych pomiędzy kolejnymi iteratorami.

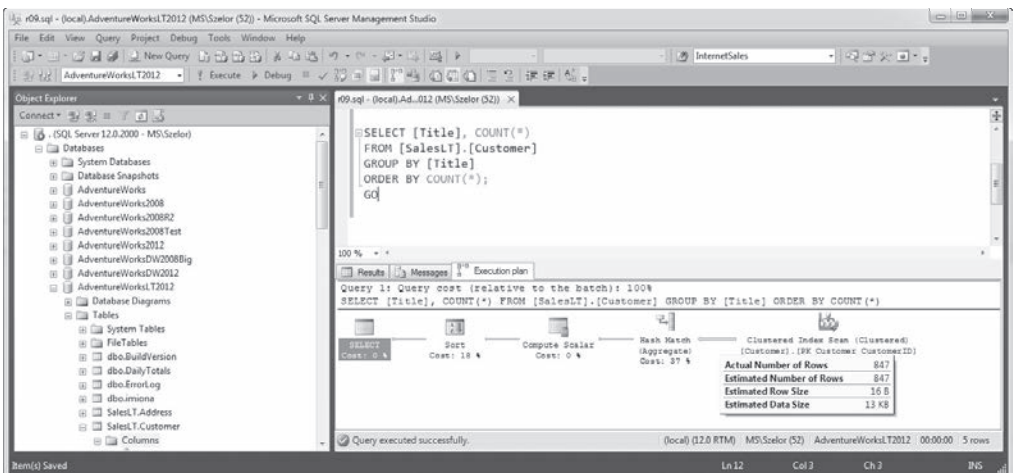
Żeby wyświetlić graficzny plan wykonania zapytania, należy kliknąć znajdujący się na pasku zadań konsoli SSMS przycisk *Include Actual Execution Plan* lub nacisnąć kombinację klawiszy *Ctrl+M*, a następnie uruchomić analizowane zapytanie (rysunek 9.1).

Przyjrzyjmy się nieco bardziej rozbudowanemu planowi wykonania zapytania. Przedstawiony na rysunku 9.2. plan wykonania należy przeczytać następująco:

1. Przeskanowany został indeks zgrupowany (tabela [SalesLT].[Customer]).
2. Odczytanych w ten sposób 847 wierszy (umieszczając kursor myszki nad reprezentującymi przepływ danych strzałkami, wyświetlimy dodatkowe informacje na temat liczby i rozmiaru wierszy) zostało pogrupowanych.
3. Dla każdej grupy wyliczona została funkcja COUNT.
4. Wiersze zostały posortowane.
5. Na końcu wiersze zostały zwrócone do aplikacji klienckiej.



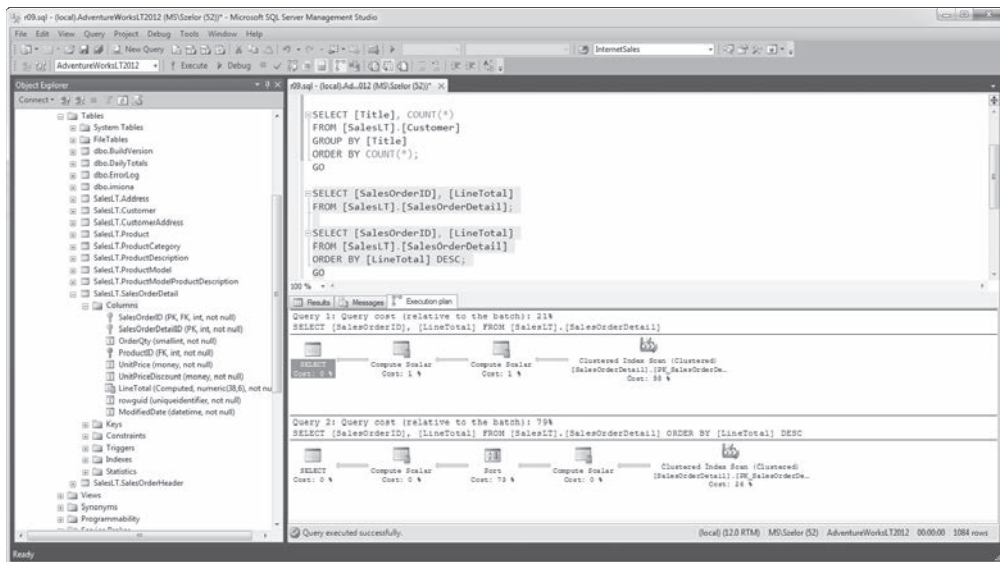
**Rysunek 9.1.** Najprostszy plan wykonania zapytania — potrzebne dane zostały odczytane za pomocą iteratora Clustered Index Scan (szczegóły operacji możemy poznać, umieszczając kursor myszki nad danym iteratorem), a następnie zwrócone do aplikacji klienckiej



**Rysunek 9.2.** Składający się z pięciu iteratorów plan wykonania zapytania grupującego dane

SQL Server ocenia i podaje koszt wykonania każdej operacji — np. w poprzednim przykładzie koszt pogrupowania wierszy wyniósł 37% kosztów wykonania całego zapytania. Ta wiedza pozwala nam na wdrożenie względnie prostej, a jednocześnie skutecznej metody optymalizacji zapytań, polegającej na eliminowaniu z planów wykonania najkosztowniejszych operacji.

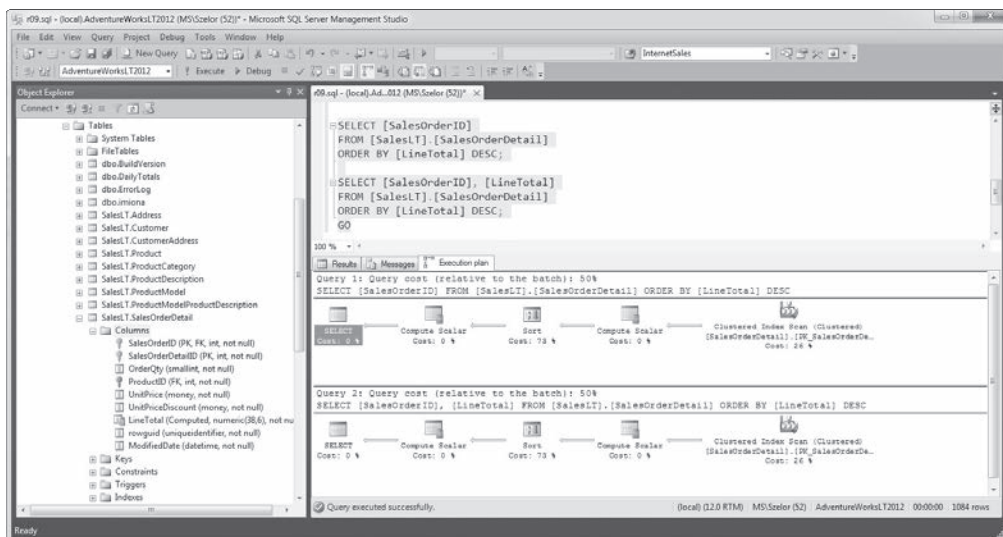
Co więcej, jeżeli jednocześnie uruchomimy kilka zapytań (np. kilka wersji tego samego zapytania), serwer SQL zwróci informację o procentowym rozkładzie kosztów wykonania całego wsadu (zbiór jednocześnie wysłanych do serwera zapytań nazywa się wsadem). Rysunek 9.3 ilustruje tę funkcjonalność.



**Rysunek 9.3.** Drugie zapytanie (to z klauzulą `ORDER BY`) okazało się cztery razy bardziej kosztowne od pierwszego. Różnica wynika z tego, że wykonując drugie zapytanie, serwer musiał dodać kosztowny iterator `SORT`

Przekonałiśmy się właśnie, że **sortowanie może wielokrotnie wydłużyć czas wykonania zapytania**, a więc jeżeli wynik zapytania nie musi być posortowany, nie należy umieszczać w nim klauzuli `ORDER BY`.

Porównajmy jeszcze koszty wykonania zapytania, w którym użyta do sortowania kolumna nie została dołączona do wyniku z zapytaniem zawierającym tę kolumnę (rysunek 9.4) — okaże się, że są one identyczne, a więc **niewymienienie w klauzuli `SELECT` kolumn użytych do sortowania nie skraca czasu wykonania zapytania**.



**Rysunek 9.4.** *Choć analiza planów wykonanych zapytań przez konkretny serwer bazodanowy nie jest tematem tej książki, to warto wiedzieć, że kolumny użyte do sortowania muszą być odczytane tak samo jak kolumny wymienione w klauzuli SELECT. Z tego powodu większość serwerów bazodanowych wykona oba powyższe zapytania w tym samym czasie, a koszt wykonania każdego z nich przez serwer SQL wyniósł dokładnie 50% kosztu wykonania całego wsadu*

## Wydajne wyszukiwanie danych za pomocą argumentów SARG

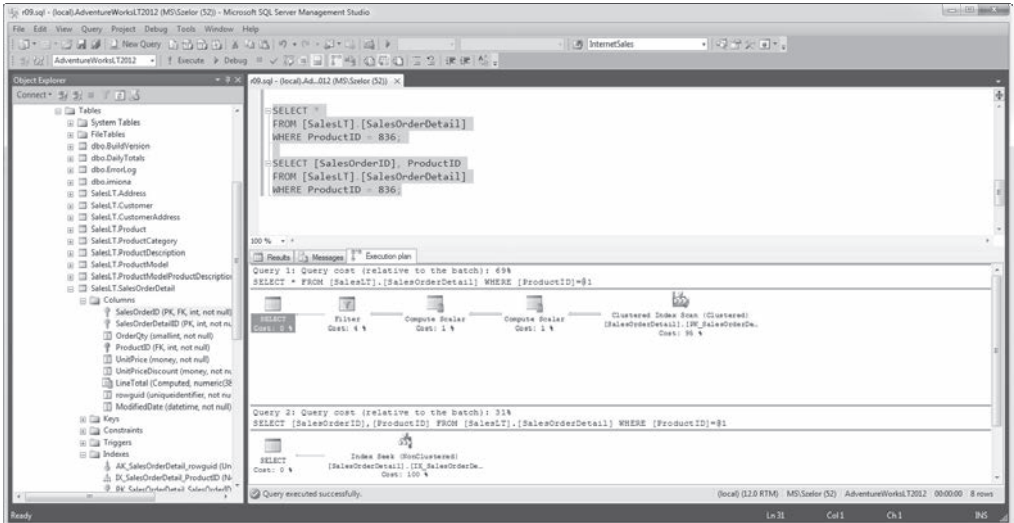
Dane mogą być zapisane:

1. W tabelach — dla uproszczenia i zgodnie z relacyjnym modelem baz danych przyjmijmy, że kolejność wierszy tabeli jest nieistotna, a więc nie są one w żaden sposób posortowane<sup>2</sup>.
2. W indeksach — aby uniknąć analizowania różnic pomiędzy poszczególnymi serwerami bazodanowymi, przyjmijmy, że indeks przypomina skorowidz książki — dołączaną na jej końcu, alfabetycznie uporządkowaną listę haseł z odnośnikami do numerów stron, na których dane hasło jest opisane. W przypadku baz danych odpowiednikiem hasła będzie wybrana kolumna (lub kolumny) tabeli, czyli tzw. klucz indeksu, a odnośnikiem wskaźnik<sup>3</sup>. Podsumowując, **każdy klucz indeksu posiada wskaźnik do wiersza tabeli zawierającego wartości pozostałych (niekluczowych) kolumn, a klucze indeksu są zawsze posortowane.**

<sup>2</sup> Wiele serwerów bazodanowych porządkuje wiersze tabeli według wartości klucza podstawowego. Taka posortowana tabela nazywana jest indeksem zgrupowanym.

<sup>3</sup> Więcej informacji na temat indeksów znajduje się w rozdziale 13.

Jeżeli odczytywana tabela nie jest poindeksowana, serwer bazodanowy wykonując dowolne odwołujące się do tej tabeli zapytanie, będzie musiał odczytać ją w całości. Tego typu sytuacja zachodzi też, gdy odczytujemy wszystkie kolumny tabeli za pomocą symbolu \*. Żeby się o tym przekonać, wystarczy porównać plany wykonania dwóch pokazanych na rysunku 9.5 zapytań:



**Rysunek 9.5.** Wyszukanie w indeksie kluczy spełniających warunek z klauzuli WHERE i odczytanie tylko czterech wierszy tabeli okazało się w tym przypadku trzy razy szybsze niż odczytanie całej tabeli i wybranie czterech wierszy spełniających podany warunek

Podsumujmy — tabela [SalesLT].[SalesOrderDetail] ma założony indeks na kolumnie ProductID. Indeks ten zawiera, oprócz identyfikatorów produktów, identyfikatory zamówień. Nie zawiera natomiast pozostałych kolumn tej tabeli. Z tego powodu wykonanie pierwszego, zwracającego tylko cztery wiersze, zapytania wymagało odczytania całej tabeli, podczas gdy do znalezienia odpowiednich danych w indeksie wystarczyło go przeszukać. O takich zapytaniach jak te drugie mówimy, że zawierają się one w indeksie, ponieważ wszystkie potrzebne do ich wykonania dane zapisane są w założonym dla tabeli indeksie.

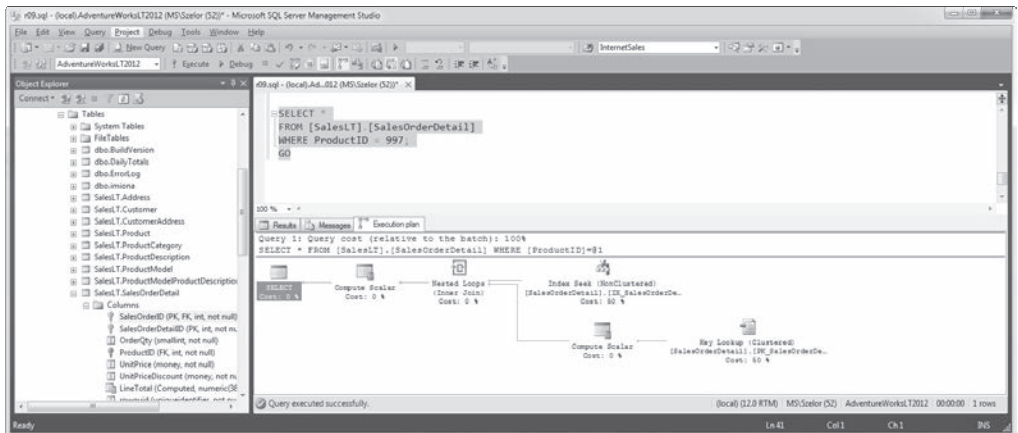


Wskazówka

Utworzenie zawierającego zapytanie indeksu jest najprostszym i najskuteczniejszym sposobem na poprawę wydajności tego zapytania. Nie oznacza to jednak, że powinniśmy tworzyć indeksy zawierające wszystkie zapytania. Ponieważ serwer bazodanowy automatycznie synchronizuje dane w indeksach z danymi w tabeli, liczba indeksów zdefiniowanych dla pojedynczej tabeli nie powinna przekraczać 10.

Jeżeli istnieje indeks zawierający zapytanie, serwer bazodanowy zawsze go użyje. Zupełnie inaczej wygląda użycie przez serwery bazodanowe indeksów podczas wykonywania zapytań, które się w nich nie zawierają (rysunek 9.6).





**Rysunek 9.6.** Plan wykonania zapytania poprzez przeszukanie indeksu i pobranie brakujących w tym indeksie danych z tabeli

Na planie wykonania drugiego zapytania widoczny jest operator Key Lookup symbolizujący odczytywanie danych z tabeli [SalesLT].[SalesOrderDetail]. Operacja ta musiała być przeprowadzona, bo indeks zawierał tylko identyfikatory produktów i zamówień, a zapytanie miało zwrócić wszystkie dane wybranego zamówienia. Takie sięganie po dane jest na tyle kosztowne, że **jeżeli zapytanie zwraca więcej niż kilka procent wierszy tabeli, serwery bazodanowe przestają używać indeksów i odczytują całą tabelę, tak jakby użyta do wyszukiwania kolumna nie była zindeksowana.**



Wskazówka

Wiedząc, w jaki sposób serwery bazodanowe odczytują dane, możemy teraz uzasadnić uwagę z jednego z poprzedniego rozdziałów, w której napisaliśmy, że **używając symbolu \***, **zmuszamy serwer bazodanowy do odczytania wszystkich kolumn tabeli, co może wielokrotnie wydłużyć czas wykonywania zapytania.** Ponieważ większość zapytań zwraca więcej niż 1% wierszy tabeli, posługując się symbolem \*, powodujemy, że serwery bazodanowe nie korzystają z istniejących indeksów.

Skoro koszt (a więc i czas) wykonania zapytań z użyciem indeksów jest wielokrotnie niższy niż koszt odczytania tych samych danych z tabel, **powinniśmy tak pisać zapytania, żeby serwery bazodanowe korzystały z indeksów przy ich wykonywaniu.**



Wskazówka

Skrót SARG (ang. *Search ARGuments*) oznacza warunki wyszukiwania, czyli takie warunki logiczne, które pozwalają serwerom bazodanowym na wybranie właściwych wierszy poprzez przeszukanie indeksu, a nie odczytanie całej tabeli.

Ponieważ użycie indeksów może być bardzo kosztowne<sup>4</sup>, serwery bazodanowe, zanim się na nie zdecydują, szacują koszt wykonania zapytania, używając do tego danych statystycznych. Jeżeli nie będą w stanie oszacować tego kosztu, wybiorą najbezpieczniejsze rozwiązanie, czyli odczytają tabelę.

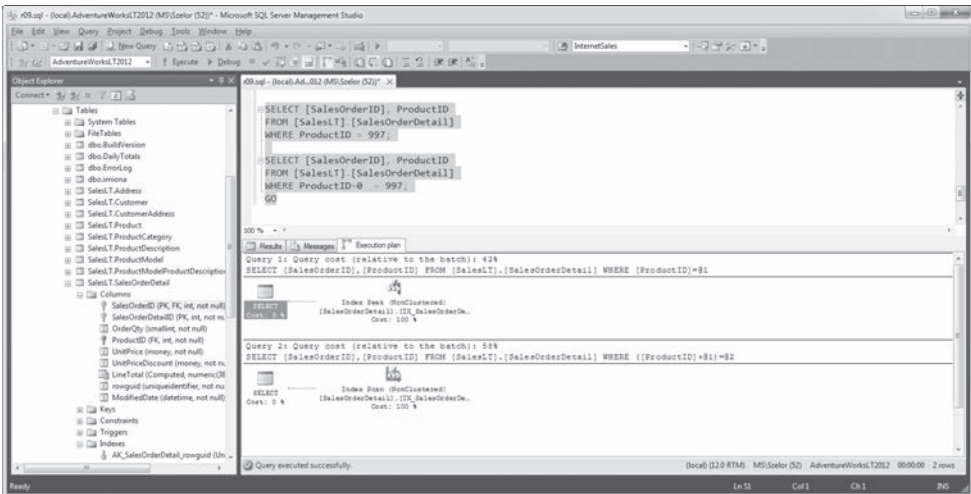
<sup>4</sup> Z powodu opisanej wcześniej operacji *Key Lookup*, polegającej na odczytywaniu dla każdego klucza indeksu odpowiadającego mu wiersza tabeli.

W poniższych punktach zostały opisane przypadki, w których serwer bazodanowy może nie mieć możliwości oszacowania kosztu wykonania zapytania, a więc nie skorzysta z indeksów i czas wykonania zapytań będzie wielokrotnie dłuższy:

1. Zanegowanie warunku logicznego (użycie operatora NOT albo operatora <>), o ile serwer bazodanowy nie potrafi automatycznie przekształcić warunku logicznego w równoważny warunek pozytywny. Przykładem takiego przekształcenia może być zastąpienie przez serwer SQL warunku NOT CustomerID >3 warunkiem CustomerID <= 3:

```
SELECT *
FROM [SalesLT].[SalesOrderDetail]
WHERE ProductID <> 999;
```

2. Umieszczenie nazwy kolumny w ramach dowolnego wyrażenia, nawet jeżeli to wyrażenie nie zmienia wyniku testu logicznego. Z tego powodu, choć oba pokazane na rysunku 9.7 zapytania zwracają te same dane, to pierwsze zostanie wykonane czterokrotnie szybciej.



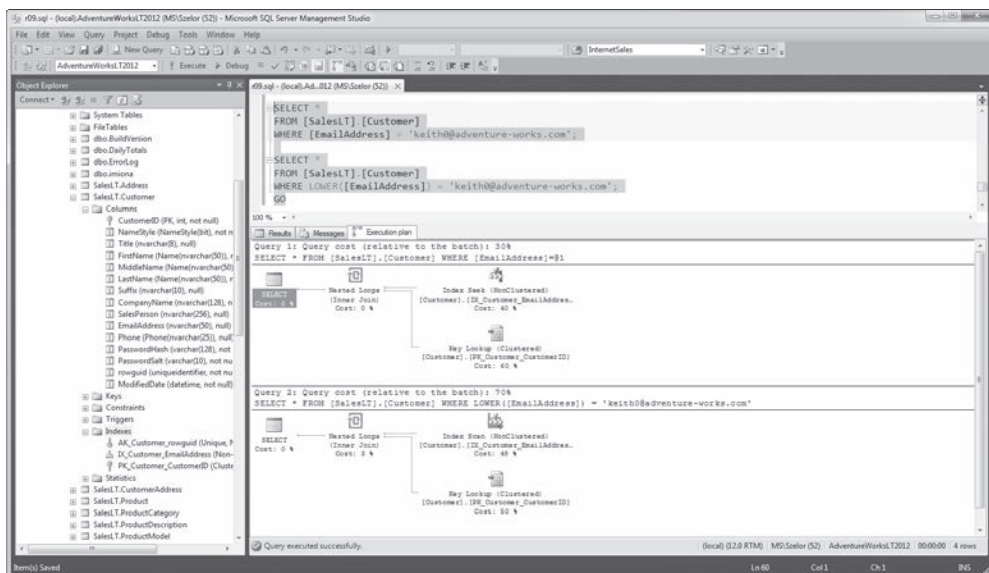
**Rysunek 9.7.** Użycie nazwy kolumny jako części dowolnego wyrażenia oznacza, że serwer bazodanowy będzie musiał odczytać cały indeks (albo nawet całą tabelę), żeby mieć pewność, że zwrócił wszystkie wiersze spełniające tego typu warunek

3. Użycie nazwy kolumny jako argumentu dowolnej funkcji (rysunek 9.8).
4. Użycie do wyboru wierszy wzorca zaczynającego się od symbolu wieloznacznego, np. Name LIKE N'%b'.



Wskazówka

Przykładowa baza danych jest bardzo mała i powyższe zapytania odwołują się do tabel liczących zaledwie kilkaset wierszy każda. Tylko dlatego różnice w wydajności poprawnie napisanych (umożliwiających przeszukiwanie indeksu) i nieoptymalnych zapytań są tak małe. Tymczasem swoją prawdziwą siłę indeksy pokazują w przypadku dużych, liczących tysiące czy miliony wierszy, tabel. Wtedy znalezienie wybranych wierszy w indeksie nadal wymaga odczytania takiej samej ilości danych, podczas gdy odczytanie całej tabeli czy indeksu może zająć nawet kilka minut.



**Rysunek 9.8.** Umieszczenie nazwy kolumny jako argumentu dowolnej (również systemowej) funkcji ma dokładnie ten sam wpływ na użycie indeksów co użycie nazwy kolumny w wyrażeniu

## Poprawa wydajności złączeń

Łączenie tabel, szczególnie tych dużych (liczących wiele wierszy i kolumn), jest kosztowną operacją — wybranie pasujących do warunku złączenia (warunku z klauzuli ON) wierszy w najgorszym wypadku jest operacją o złożoności obliczeniowej rzędu  $O(n^2)$ , gdzie  $n$  jest liczbą wierszy. Oznacza to, że jeżeli koszt złączenia 100 wierszy wyniósł 10 000, to koszt złączenia 200 wierszy wyniesie już 40 000, a więc cztery razy więcej niż w przypadku dwukrotnie mniejszych tabel.

Zmniejszyć ten koszt możemy, zakładając indeksy na używanych do łączenia tabel kolumnach — jeżeli obie użyte do złączenia kolumny są poindeksowane, złączenie tabel będzie operacją o złożoności obliczeniowej rzędu  $O(n)$ . Ponieważ prawie zawsze tabele są łączone na podstawie pary kolumn klucz podstawowy – klucz obcy, to na tych kolumnach należy założyć indeksy.

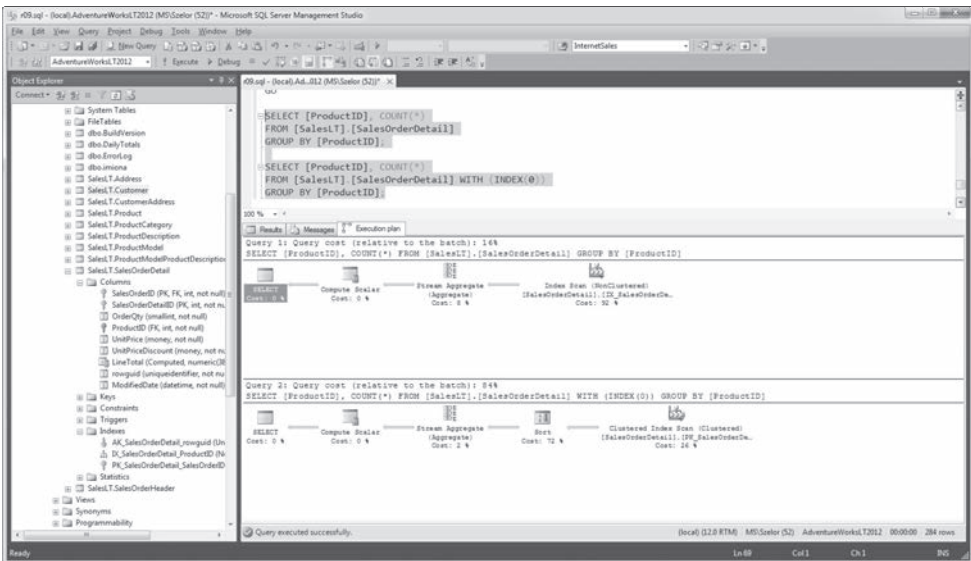
Większość serwerów bazodanowych, w tym SQL Server, automatycznie indeksuje kolumny klucza podstawowego. Oznacza to, że aby poprawić wydajność złączeń, wystarczy założyć indeksy na kolumnach kluczy obcych wszystkich tabel bazy danych.

# Wydajne grupowanie i partycjonowanie danych

Grupowanie, sortowanie i wyszukiwanie danych może być bardzo kosztowne. Najprostszym i najsukuteczniejszym sposobem na poprawę wydajności grupowania danych, tak samo jak sortowania czy wyszukiwania na podstawie argumentów SARG, jest użycie indeksów.

W przypadku grupowania zindeksowana powinna być każda lub co najmniej pierwsza kolumna wymieniona w klauzuli GROUP BY. Dzięki temu serwer bazodanowy będzie mógł odczytać odpowiednio posortowane dane, co znacznie uprości i przyspieszy ich pogrupowanie (grupowanie posortowanych danych wymaga wielokrotnie mniej czasu procesora i pamięci niż grupowanie nieposortowanych danych)<sup>5</sup>. Ponadto klucze indeksu są z reguły znacznie mniejsze niż wiersze tabeli, a więc zmniejszy się liczba odczytanych z dysku danych.

Żeby się o tym przekonać, wykonamy dwa zapytania zwracające dokładnie tak samo pogrupowane i posortowane dane, za drugim razem zabraniając serwerowi bazodanowemu skorzystania z indeksu<sup>6</sup> (rysunek 9.9).



**Rysunek 9.9.** Pogrupowanie danych nawet małej, liczącej mniej niż tysiąc wierszy, tabeli bez indeksu okazało się pięć razy bardziej kosztowne niż użycie w tym celu odpowiedniego indeksu

<sup>5</sup> Niektóre serwery bazodanowe potrafią grupować tylko posortowane dane. Jeżeli brakuje im przydatnego indeksu, przed grupowaniem dodatkowo sortują dane.

<sup>6</sup> Serwery bazodanowe umożliwiają określenie sposobu, w jaki zapytanie ma być wykonane — służą do tego specyficzne dla danego serwera dyrektywy optymalizatora. Dyrektywa `WITH (INDEX(0))` zabrania serwerowi SQL użycia jakiegokolwiek indeksu.

Zapytania partycjonujące dane (a więc zapytania, w których występuje klauzula `OVER`) mają większe wymagania co do indeksów. W ich przypadku najlepszymi indeksami są indeksy POC (ang. *Partitioning, Ordering, Covering*), czyli takie, w których pierwsze kolumny są kolumnami użytymi do partycjonowania danych (w klauzuli `PARTITION BY`), po nich występują kolumny użyte do ustalenia porządku wierszy (w klauzuli `ORDER BY`), a indeks zawiera też wszystkie pozostałe (wymienione w klauzuli `SELECT`) kolumny.

## Podsumowanie

- ♦ Kolejność, w jakiej wpisuje się poszczególne klauzule zapytania, nie odpowiada kolejności, w której są one wykonywane przez serwery bazodanowe.
- ♦ Serwery bazodanowe optymalizują sposoby wykonania zapytań.
- ♦ Sposobem na sprawdzenie, czemu dane zapytanie działa wolniej, niż się spodziewaliśmy, jest sprawdzenie planu jego wykonania.
- ♦ Indeksy są najprostszym i wyjątkowo skutecznym sposobem na poprawę wydajności zapytań.
- ♦ Samo istnienie indeksu nie wystarczy, żeby serwer bazodanowy mógł z niego efektywnie skorzystać — zapytanie musi być poprawnie napisane, np. do wybierania wierszy powinno się używać argumentów typu `SARG`, a zapytanie nie powinno odczytywać więcej kolumn, niż jest to wymagane.
- ♦ Uniwersalna strategia indeksowania polega na tworzeniu indeksów zawierających zapytania, a więc indeksów wielokolumnowych. Dla zapytań grupujących lub partycjonujących dane należy tworzyć indeksy typu POC.

## Zadania

1. Poniższe zapytanie zwracające nazwy produktów i kategorii działa zbyt wolno. Jak można poprawić jego wydajność?

```
SELECT [Name]
FROM [SalesLT].[Product]
UNION
SELECT [Name]
FROM [SalesLT].[ProductCategory];
```

2. Wykonanie poniższego zapytania wymaga przeskanowania (odczytania w całości) indeksu założonego na kolumnie `UnitPrice`. Przepisz to zapytanie tak, żeby używało argumentu typu `SARG`.

```
SELECT [SalesOrderID]
FROM [SalesLT].[SalesOrderDetail]
WHERE [UnitPrice]*.77 > 900;
```

**3. Znajdź optymalny indeks dla poniższego zapytania:**

```
SELECT [DueDate], [SalesOrderID], [TotalDue],  
       LAG([TotalDue]) OVER (PARTITION BY [DueDate] ORDER BY [DueDate]) as  
       PreviusTotalDue  
FROM [SalesLT].[SalesOrderHeader]  
ORDER BY [DueDate];
```

# Skorowidz

## A

Access, 10  
aktualizowanie danych, 223–226  
aliasy, 64, 95  
ANSI, 44  
argumenty SARG, 203

## B

baza danych, 24, 251  
  model jednorodny, 25  
  model obiektowy, 29  
  model relacyjny, 25  
blokady, 239  
  współdzielone, 239  
  wyłączne X, 239  
brudne odczyty, Dirty reads, 232

## C

CTE, Common Table  
  Expressions, 176  
  proste, 177  
  rekurencyjne, 179  
część wspólna zapytań, 112  
czwarta postać normalna, 35

## D

DB2, 10  
dialekty języka SQL, 43  
dostęp do tabel, 113  
druga postać normalna, 33  
duplikat, 57  
dziedziczenie uprawnień, 290

## E

eliminowanie duplikatów,  
  57, 107

## F

Firebird, 10  
formatowanie wyników, 64  
funkcja, 113  
  AVG(), 121  
  CHECKSUM\_AGG(), 123  
  CASE, 63  
  COUNT(), 120  
  COUNT\_BIG(), 123  
  GROUPING, 131  
  GROUPING\_ID, 131  
  MAX(), 122  
  MIN(), 122  
  STDEV(), 123  
  STDEVP(), 123  
  SUM(), 121  
  VAR(), 124  
  VARP(), 124

funkcje  
  analityczne, 156  
  arytmetyczne, 61  
  daty i czasu, 62  
  grupujące, 119, 123  
  okienkowe, 151, 154  
  rankingu, 149  
  systemowe, 60  
  użytkownika, 42  
  znakowe, 61

## G

generowanie kluczy  
  podstawowych, 258  
grupowanie  
  danych, 208, 272  
  wierszy, 119

## H

hierarchia operatorów, 82

## I

identyfikatory, 41  
iloczyn kartezjański, 100  
indeksy, 276  
  modyfikowanie, 278  
  opcje, 280  
  tworzenie, 278  
  uporządkowanie, 281  
  usuwanie, 278  
instalacja SQL Server, 12  
instrukcja  
  ALTER, 253  
  BEGIN TRAN, 237  
  CREATE, 251  
  CREATE SCHEMA:, 255  
  DELETE, 221  
  DROP, 254  
  GRANT, 283  
  INSERT, 213  
  INSERT INTO ... SELECT,  
    218  
  MERGE, 227  
  REVOKE, 283

instrukcja  
 ROLLBACK TRAN, 236, 237  
 SELECT, 51  
 SELECT ... INTO, 218  
 TRUNCATE TABLE, 223  
 UPDATE, 224

instrukcje  
 automatycznie rozszerzane,  
 270  
 Connection Statements, 46  
 Control Statements, 46  
 Data Statements, 46  
 Diagnostics Statements, 46  
 Schema Statements, 46  
 Session Statements, 46  
 Transaction Statements, 46  
 InterBase, 10  
 izolowanie transakcji, 241

**J**

jawne zatwierdzanie transakcji,  
 234  
 język  
 interpretowany, 39  
 kompilowany, 39  
 proceduralny, 39  
 SQL, 19, 37  
 strukturalny, 39

**K**

klasy instrukcji, 46  
 klauzula  
 FROM, 53  
 GROUP BY, 125, 128  
 HAVING, 138  
 ORDER BY, 268  
 OVER, 144  
 TOP, 85  
 WHERE, 76

klucz  
 kompozytowy, 259  
 obcy, 92, 108, 261  
 podstawowy, 214  
 kolejność  
 kolumn, 23  
 wierszy, 24  
 wykonywania klauzul, 128  
 wykonywania zapytań, 198  
 złączeń, 104  
 kolumny, 22, 55  
 komentarze, 43

kompozytowe klucze  
 podstawowe, 259  
 konstruktor wierszy, 217  
 konto użytkownika, 285, 286  
 konwersja typów, 62

**L**

literały, 42, 65  
 logika trójwartościowa, 73

**Ł**

łączenie  
 danych tekstowych, 60  
 tabel, 91  
 wierszy, 113  
 wyników zapytań, 109

**M**

model  
 optymistyczny, 246  
 pesymistyczny, 247  
 relacyjny, 21  
 modele baz danych, 24  
 modyfikowanie  
 danych, 213, 272  
 indeksów, 278  
 widoków, 270  
 MySQL, 10

**N**

nadawanie uprawnień, 285, 289  
 nazwy obiektów, 54  
 niepowtarzalne odczyty, Non-  
 repeatable reads, 232  
 niepowtarzalność, 259  
 normalizacja, 32  
 NOT NULL, 257

**O**

odbieranie uprawnień, 285, 289  
 odczytywanie  
 widma, Phantom reads, 232  
 danych, 53, 271  
 ograniczenia, 256, 264  
 okienka, 151  
 opcje indeksów, 280  
 operator, 42  
 ALL, 193

AND, 75  
 ANY, 189, 192  
 APPLY, 115  
 BETWEEN ... AND, 79  
 CUBE, 129  
 EXCEPT, 112  
 EXISTS, 186  
 GROUPING SETS, 132  
 IN, 78  
 INTERSECT, 112  
 IS NULL, 81  
 LIKE, 80  
 NOT, 75  
 OR, 75  
 PIVOT, 134  
 ROLLUP, 129  
 SOME, 189  
 UNION, 110  
 UNION ALL, 111  
 UNPIVOT, 137

operatory  
 arytmetyczne, 59  
 logiczne, 74  
 porównania, 77  
 SQL, 78  
 Oracle Database, 10

**P**

partycjonowanie  
 danych, 147, 208  
 wierszy, 143  
 pierwsza postać normalna, 33  
 PK, Primary Key, 257  
 PL/pgSQL, 44  
 PL/SQL, 44  
 pobieranie danych, 51  
 podzapytania, 161  
 a złączenia, 172  
 jako zmienne, 162  
 jako źródła danych, 173  
 niepowiązane, 162  
 niezwracające żadnych  
 wartości, 166  
 powiązane, 168  
 zwracające listę wartości, 165  
 porządkowanie danych, 149  
 postać Boyce'a-Codda, 34  
 PostgreSQL, 10  
 postulaty Codda  
 integralność danych, 32  
 przetwarzanie danych, 31  
 struktura danych, 31  
 poziomy zgodności, 48



procedura, 113  
 procedury użytkownika, 42  
 przekazywanie uprawnień, 292  
 przetwarzanie  
   pojedynczych danych, 38  
   zbiorów, 38  
 przykładowa baza danych, 16  
 przypisywanie ról, 287  
 punkty przywracania, 238

## R

Read Committed, 242  
 Read Uncommitted, 242  
 relacyjne bazy danych, 21, 30  
 Repeatable Read, 243  
 rola Public, 288  
 role, 287  
 rozpoczęcie transakcji, 234  
 różnica zapytań, 112

## S

SARG, 203  
 schemat, 255  
 Serializable, 245  
 serwery bazodanowe, 10, 197, 256  
 składnia języka SQL, 41  
 słowa kluczowe, 43  
 sortowanie  
   danych tekstowych, 69  
   wyników, 66  
 SQL, 19  
 SQL PL, 44  
 SQL Server, 10, 11  
 SQL3, 46, 49  
 stałe, 65  
 standardy ANSI, 44  
 stronicowanie wierszy, 87  
 struktura tabeli, 256  
 strukturalny język zapytań, 37  
 suma zapytań, 109

## T

tabele, 21, 251  
 ograniczenia, 256  
 pochodne, 174  
 tworzenie, 254  
 usuwanie, 254  
 złączenia, 91–109  
 zmiana struktury, 256

transakcje, 231  
   izolowane, Isolation, 232  
   niepodzielne, Atomicity, 232  
   poziomy izolowania, 241  
   rozpoczynanie, 234  
   spójne, Consistency, 232  
   trwale, Durability, 233  
   wycofywanie, 236  
   zagnieżdżanie, 237  
   zatwierdzanie, 234, 237  
 transakcyjne przetwarzanie  
   danych, 233  
 trendy, 182  
 tryb  
   niezatwierdzonego odczytu,  
     242  
   odczytu zatwierdzonego, 242  
   powtarzalnego odczytu, 243  
   szeregowania, 245  
 tryby blokad, 239  
 trzecia postać normalna, 33  
 T-SQL, 44  
 tworzenie  
   baz danych, 249, 251  
   indeksów, 278  
   ról, 287  
   schematu, 255  
   tabel, 254  
   widoków, 267  
 typy danych, 46

## U

uprawnienia, 285  
 dziedziczenie, 290  
 na serwerze SQL, 289  
 nadawanie, 289  
 obiektowe, 288  
 odbieranie, 289  
 przekazywanie, 292  
 systemowe, 288  
 zasady, 293  
 uprawnienia użytkowników, 283  
 usuwanie  
   baz danych, 251, 254  
   danych, 221  
   indeksów, 278  
   kaskadowe, 263  
   kont użytkowników, 286  
   ról, 287  
   tabel, 254  
   widoków, 267  
   wyników podzapytań, 222  
 utrata aktualizacji,  
 Lost update, 232

## W

wartości domyślne, 215, 260  
 wartość NULL, 47, 74, 216, 257  
 warunek logiczny, 260  
 widok, View, 42, 113, 267  
   grupujący dane, 272  
   modyfikowanie, 270  
   modyfikujący dane, 272  
   odczytywanie danych, 271  
   tworzenie, 267  
   usuwanie, 267  
   zagnieżdżony, 271  
   zalety, 275  
 wiersze, 23, 73, 119  
 właściwości transakcji, 231  
 współbieżność, 231, 239  
 wstawianie  
   danych, 213  
   wyników zapytań, 218  
 wybieranie  
   kolumn, 55  
   wierszy, 73  
 wycofywanie transakcji, 236  
 wydajność  
   instrukcji, 264  
   zapytań, 197  
   złączeń, 207  
 wyniki funkcji tabelarycznych,  
 113  
 wyniki zapytań, 91, 109  
 część wspólna, 112  
 różnica, 112  
 suma, 109  
 wyrażenia, 58, 124, 225  
 wyszukiwanie danych, 203  
 wyznaczanie trendów, 182  
 wyzwalacz, Trigger, 42


## Z

zagnieżdżanie  
   funkcji grupujących, 124  
   podzapytań, 167  
   transakcji, 237  
 zakleszczenie, DeadLock, 240  
 zakładanie kont użytkowników,  
 286  
 zakresy blokad, 239  
 zapytania, 197  
   kolejność wykonywania, 198  
   plany wykonania, 199

- zasada minimalnych uprawnień, 293
- zatwierdzanie transakcji, 234, 237
- zliczanie wierszy, 121
- złączenia, 207
  - krzyżowe, 100
  - lewostronne, 99
  - naturalne, 91
  - nienaturalne, 91
  - nierównościowe, 96
  - obustronne, 99
  - prawostronne, 99
  - równościowe, 96
  - wielokrotne, 102
  - zewnętrzne, 98
- złączenie tabeli z nią samą, 106
- złożone warunki logiczne, 82
- zmiana struktury tabeli, 256

# PROGRAM PARTNERSKI

— GRUPY HELION —

- 
1. ZAREJESTRUJ SIĘ
  2. PREZENTUJ KSIĄŻKI
  3. ZBIERAJ PROWIZJĘ

Zmień swoją stronę WWW w działający bankomat!

**Dowiedz się więcej i dołącz już dzisiaj!**

<http://program-partnerski.helion.pl>

GRUPA  
**Helion**



# PRAKTYCZNY KURS

**SQL to dziś właściwie jedyny poważny język** używany do tworzenia i obsługi relacyjnych baz danych, niezależnie od tego, czy są to bazy Microsoftu, Oracle czy Sun Microsystems. I choć nie wszędzie działa dokładnie tak samo, bez jego znajomości nie ma co marzyć o swobodnym korzystaniu z bazy, nie mówiąc już o jej stworzeniu. Jeśli więc taka baza jest Ci potrzebna, jeśli chcesz zorientować się, jak ułożyć dane w sposób najwygodniejszy dla siebie albo precyzyjnie wysegregować to, czego akurat szukasz, musisz opanować SQL — inaczej serwer bazodanowy nijak Cię nie zrozumie.

**Trzecie wydanie tej książki traktuje o języku SQL** w wersji dla SQL Server firmy Microsoft. Autorzy szybko przeprowadzą Cię od instalacji serwera bazodanowego, przez najróżniejsze operacje na przykładowej, niewielkiej bazie AdventureWorksLT, aż po kwestie związane z tworzeniem własnej bazy i nadawaniem uprawnień jej użytkownikom. Ponadto znajdziesz tu ważne (i nowe!) informacje o partycjonowaniu danych i wydajności zapytań. Bezcennym wsparciem w trakcie nauki będą dla Ciebie zadania — ich rozwiązanie pozwoli Ci poczuć się pewniej i sprawdzić swoje wiadomości w praktyce. Jeśli chcesz rozpocząć przygodę z bazami danych albo odświeżyć wiedzę, trafiłeś doskonale!

- Teoria baz danych i standardy języka SQL
- Odczytywanie danych z wybranej tabeli
- Wybieranie i grupowanie wierszy
- Łączenie tabel i wyników zapytań
- Partycjonowanie wierszy oraz funkcje rankingu, analityczne i okienkowe
- Podzapytania i wydajność zapytań
- Transakcje i współbieżność
- Bazy danych i tabele
- Widoki i indeksy
- Nadawanie i odbieranie uprawnień

## Stwórz bazę danych z językiem SQL!

 <b>Helion</b>	<i>Sprawdź nasze szkolenia!</i>  <b>SZKOLENIA</b> AKADEMIA IT & BUSINESS	<b>KOD KORZYŚCI</b> <i>Sięgnij po więcej!</i> 
 <b>helion.pl</b>		ISBN 978-83-283-9236-6
 <b>HELION SA</b> ul. Kościuszki 1c 44-100 Gliwice tel.: 32 250 98 63 helion@helion.pl	<b>HELIONSZKOLENIA.PL</b>	 9 788328 392366
<b>INFORMATYKA W NAJLEPSZYM WYDANIU</b>		<b>Cena: 59,90 zł</b>