# Indeksy, optymalizator Lab 5

#### Imię i nazwisko:

Mateusz Skowron, Bartłomiej Wiśniewski, Karol Wrona

Celem ćwiczenia jest zapoznanie się z planami wykonania zapytań (execution plans), oraz z budową i możliwością wykorzystaniem indeksów (cz. 2.)

Swoje odpowiedzi wpisuj w miejsca oznaczone jako:

Wyniki:

Ważne/wymagane są komentarze.

Zamieść kod rozwiązania oraz zrzuty ekranu pokazujące wyniki, (dołącz kod rozwiązania w formie tekstowej/ źródłowej)

Zwróć uwagę na formatowanie kodu

## Oprogramowanie - co jest potrzebne?

Do wykonania ćwiczenia potrzebne jest następujące oprogramowanie

- MS SQL Server,
- SSMS SQL Server Management Studio
- przykładowa baza danych AdventureWorks2017.

Oprogramowanie dostępne jest na przygotowanej maszynie wirtualnej

## Przygotowanie

Uruchom Microsoft SQL Managment Studio.

Stwórz swoją bazę danych o nazwie XYZ.

```
create database lab5
go
use lab5
go
```

## Dokumentacja/Literatura

#### Obowiązkowo:

- https://docs.microsoft.com/en-us/sql/relational-databases/indexes/indexes
- https://docs.microsoft.com/en-us/sql/relational-databases/sql-server-index-design-guide
- https://www.simple-talk.com/sql/performance/14-sql-server-indexing-questions-you-were-too-shy-to-ask/

#### Materiały rozszerzające:

• https://www.sqlshack.com/sql-server-query-execution-plans-examples-select-statement/

# Zadanie 1 - Indeksy klastrowane I nieklastrowane

Skopiuj tabelę Customer do swojej bazy danych:

```
select * into customer from adventureworks2017.sales.customer
```

Wykonaj analizy zapytań:

```
select * from customer where storeid = 594
select * from customer where storeid between 594 and 610
```

Zanotuj czas zapytania oraz jego koszt koszt:

Wyniki:

Zapytanie nr1: czas: 1/100 sekundy koszt: ~0.14

Zapytanie nr2: czas: 1/100 sekundy koszt: ~0.14

W każdym z zapytań wykonanu full table scan

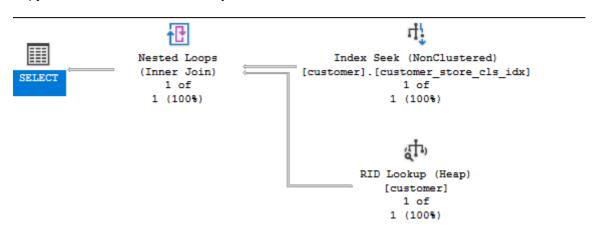
Dodaj indeks:

```
create index customer_store_cls_idx on customer(storeid)
```

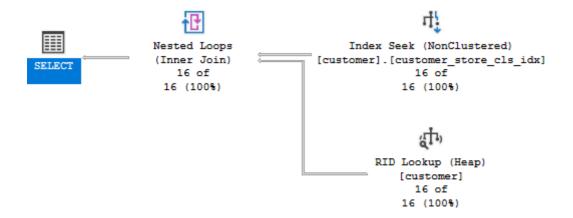
Jak zmienił się plan i czas? Czy jest możliwość optymalizacji?

Po dodaniu indeksu:

Zapytanie nr1: czas: 1/100 sekundy koszt: ~0.0065



Zapytanie nr2: czas: 1/100 sekundy cost: ~0.05



Jak widać zamiast full table scan, mamy index scan a następnie RID lookup

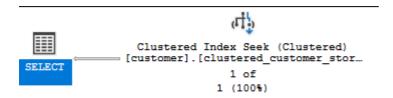
O ile czas wykonania znacząco się nie różni, to możemy zauważyć znaczące mniejszenie kosztu wykonania.

Dodaj indeks klastrowany:

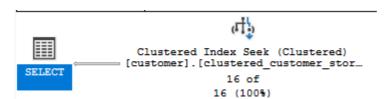
```
create clustered index clustered_customer_store_cls_idx on customer(storeid)
```

Czy zmienił się plan i czas? Skomentuj dwa podejścia w wyszukiwaniu krotek.

Zapytanie nr1: czas: 1/100 sekundy kosz: ~0.003



Zapytanie nr2: czas: 1/100 sekundy koszt: ~0.003



W planie mamy tylko clustered index seek. W przypadku zapytania nr1 nie widzimy dużej korzyści z zastosowania clustered index. Rożnice widać za to w przypadku wybieraniu zakresu. Ponieważ clustered index fizycznie sortuje dane na dysku, kolejne wiersze z zakresu są umieszczone blisko siebie.

# Zadanie 2 – Indeksy zawierające dodatkowe atrybuty (dane z kolumn)

Celem zadania jest poznanie indeksów z przechowujących dodatkowe atrybuty (dane z kolumn)

Skopiuj tabelę Person do swojej bazy danych:

```
select businessentityid
    ,persontype
    ,namestyle
    ,title
    ,firstname
    ,middlename
    ,lastname
    ,suffix
    ,emailpromotion
    ,rowguid
    ,modifieddate
into person
from adventureworks2017.person.person
```

Wykonaj analizę planu dla trzech zapytań:

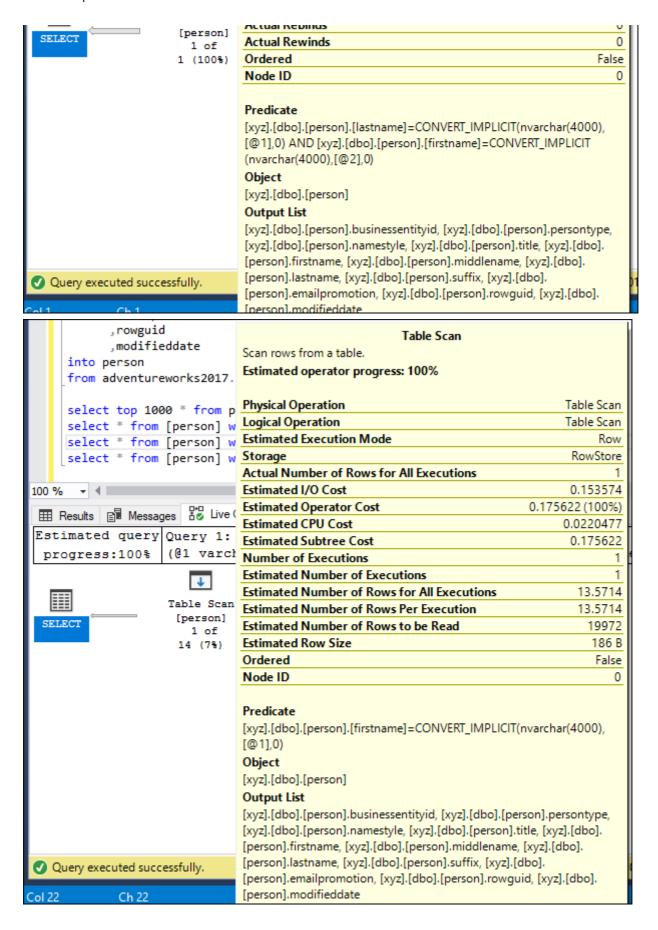
```
select * from [person] where lastname = 'Agbonile'
select * from [person] where lastname = 'Agbonile' and firstname = 'Osarumwense'
select * from [person] where firstname = 'Osarumwense'
```

Co można o nich powiedzieć?

Wyniki:

6 - 15	
,middlename	Table Scan
,lastname	Scan rows from a table.
,suffix	
,emailpromotion	Physical Operation Table Scan
, rowguid	Logical Operation Table Scan
,modifieddate	Actual Execution Mode Row
into person	Estimated Execution Mode Row
from adventureworks2017	Storage RowStore
1+ + 1000 * f	Actual Number of Rows Read 19972
select top 1000 * from select * from [person]	Actual Number of Rows for All Executions 1
select * from [person]	Actual Number of Batches 0
select * from [person]	Estimated I/O Cost 0.153574
[Sezeec From [person]	Estimated Operator Cost 0.175622 (100%)
100 % → ◀	Estimated Subtree Cost 0.175622
	Estimated CPU Cost 0.0220477
■ Results 🗐 Messages 🔡 Liv	Estimated Number of Executions 1
Query 1: Query cost (re	Number of Executions 1
SELECT * FROM [person]	Estimated Number of Rows for All Executions 1.86667
₽	Estimated Number of Rows Per Execution 1.86667
	Estimated Number of Rows to be Read 19972
Table Scar	Estimated Row Size 186 B
[person] SELECT Cost: 100	Actual Rebinds 0
Cost: 0 % 0.002s	Actual Rewinds 0
1 of	Ordered False
2 (50%)	Node ID 0
	Predicate  [xyz].[dbo].[person].[lastname]=CONVERT_IMPLICIT(nvarchar(4000), [@1],0)  Object [xyz].[dbo].[person]  Output List [xyz].[dbo].[person].businessentityid, [xyz].[dbo].[person].persontype, [xyz].[dbo].[person].namestyle, [xyz].[dbo].[person].title, [xyz].[dbo]. [person].firstname, [xyz].[dbo].[person].middlename, [xyz].[dbo]. [person].lastname, [xyz].[dbo].[person].suffix, [xyz].[dbo].
Query executed successfully.	[person].emailpromotion, [xyz].[dbo].[person].rowguid, [xyz].[dbo].
, maine 3 cy i e	the section of the se

	personj.emaiipromotion, [xyzj.[dboj.[personj.rowguic	, [xy2].[db0].
title	Table Scan	
,firstname	Scan rows from a table.	
,middlename	Estimated operator progress: 100%	
,lastname	Estimated operator progress: 100%	
,suffix	Physical Operation	Table Scan
,emailpromotion	Logical Operation	Table Scan
,rowguid	Actual Execution Mode	Row
,modifieddate	Estimated Execution Mode	Row
into person	Storage	RowStore
from adventureworks2017.p	Actual Number of Rows for All Executions	1
select top 1000 * from pe	Actual Number of Rows Read	19972
select * from [person] wh	A	0
select * from [person] wh		0.175622 (100%)
select * from [person] wh		0.153574
2	Estimated Subtree Cost	0.175622
100 % - 4	Estimated CPU Cost	0.0220477
Results Messages Live G	Estimated Number of Executions	1
	Number of Executions	1
Estimated query Query 1:	Estimated Number of Rows to be Read	19972
progress:100% SELECT *	Estimated Number of Rows for All Executions	1
<b>I</b>	Estimated Number of Rows Per Execution	1
	Estimated Row Size	147 B
Table Scan	Actual Pakinda	0



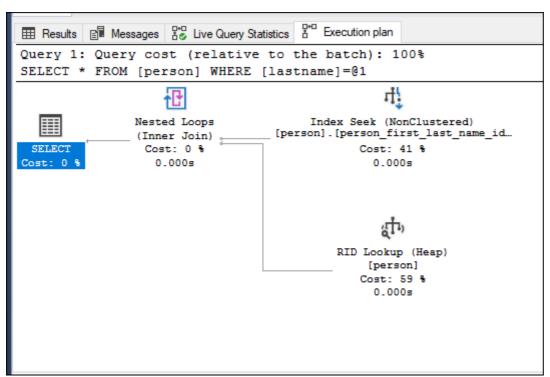
Dla query szukającym po imieniu zwrócone zostało 5 wierszy. W każdym z przypadków system bazy danych jest zmuszony do przeskanowania całej tabeli w celu znalezienia wierszy spełniających kryterium.

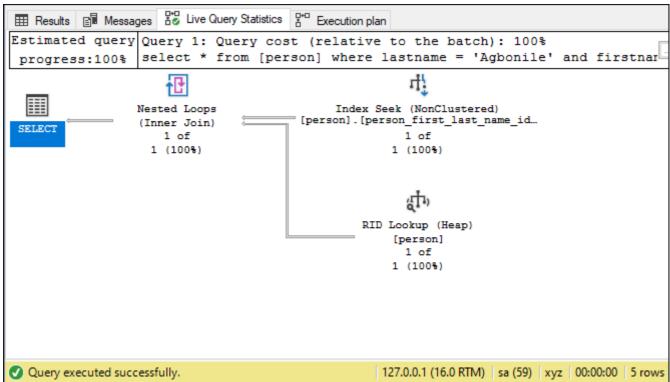
Przygotuj indeks obejmujący te zapytania:

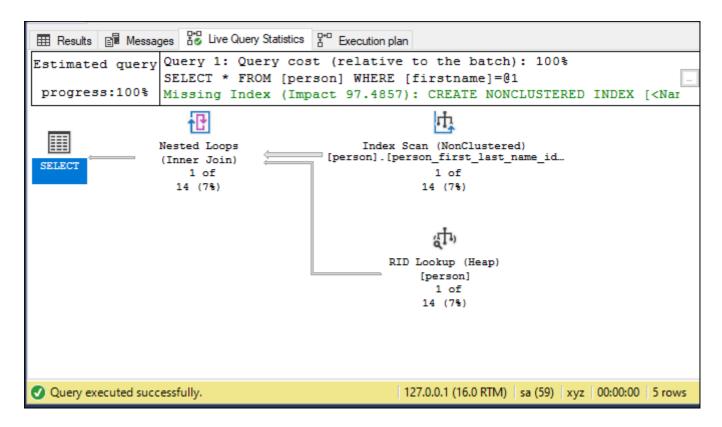
```
create index person_first_last_name_idx
on person(lastname, firstname)
```

Sprawdź plan zapytania. Co się zmieniło?

#### Wyniki:







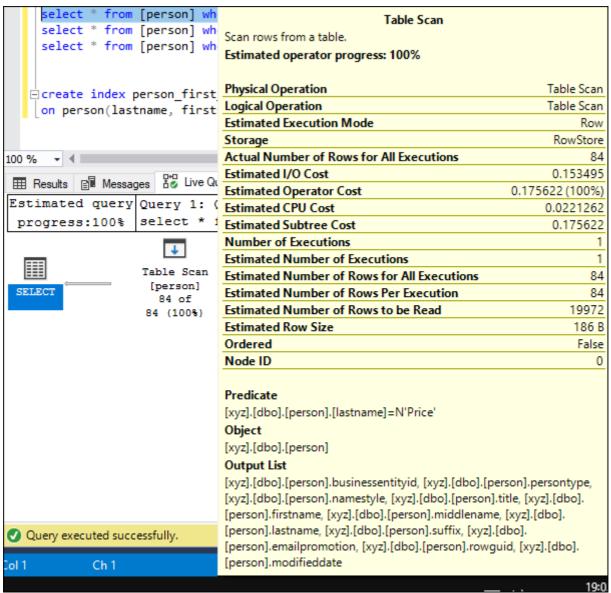
Jak widać teraz najpierw używany jest indeks a następnie RID lookup. RID lookup jest wykonywany w celu uzyskania dodatkowych informacji o wierszu, które nie są przechowywane w indeksie.

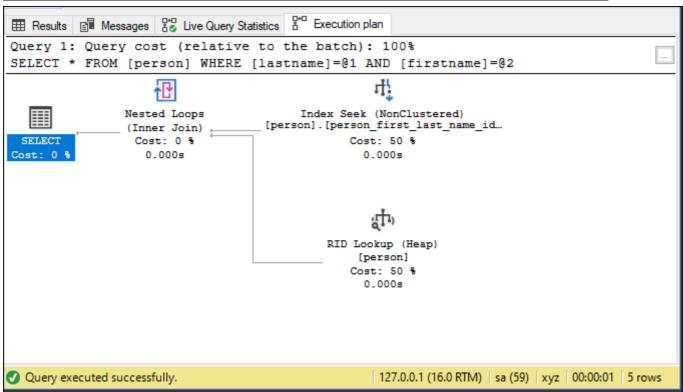
Przeprowadź ponownie analizę zapytań tym razem dla parametrów: FirstName = 'Angela' LastName = 'Price'. (Trzy zapytania, różna kombinacja parametrów).

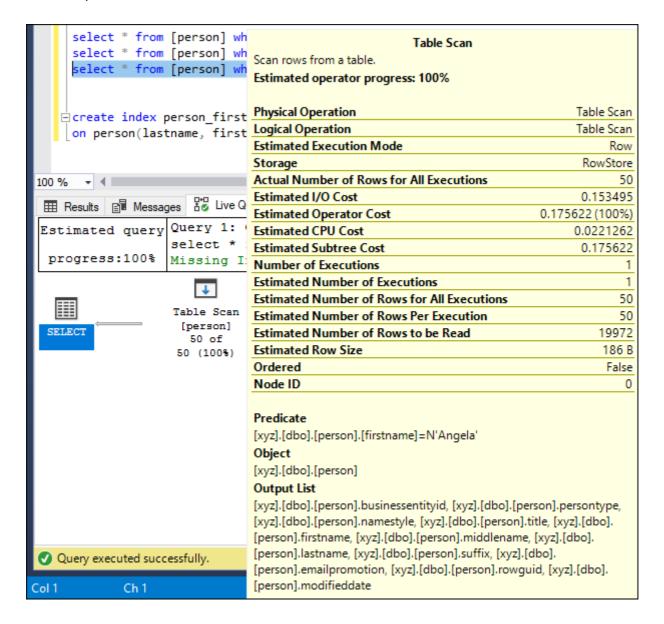
Czym różni się ten plan od zapytania o 'Osarumwense Agbonile'. Dlaczego tak jest?

```
Wyniki:
```

```
select * from [person] where lastname = 'Price';
select * from [person] where lastname = 'Price' and firstname = 'Angela' ;
select * from [person] where firstname = 'Angela';
```







Dla query szukającym po imieniu zwrócone zostało 86 wierszy.

Do realizacji zapytań używających tylko jednego pola w klauzuli WHERE indeks nie jest wykorzystywany. Prawdopodobnie optymalizator mając do dyspozycji statystyki tabeli i indeksu stwierdził, że znalezienie wszystkich wierszy spełniających klauzulę WHERE użycie dostępnego indeksu nie jest opłacalne. System baz danych musi utrzymywać statystyki rozkładu danych z których wynika, że Angele jest dużo popularniejszym imieniem od Osarumwense.

## Zadanie 3

Skopiuj tabelę PurchaseOrderDetail do swojej bazy danych:

```
select * into purchaseorderdetail from
adventureworks2017.purchasing.purchaseorderdetail
```

Wykonaj analizę zapytania:

```
select rejectedqty, ((rejectedqty/orderqty)*100) as rejectionrate, productid, duedate from purchaseorderdetail order by rejectedqty desc, productid asc
```

Która część zapytania ma największy koszt?

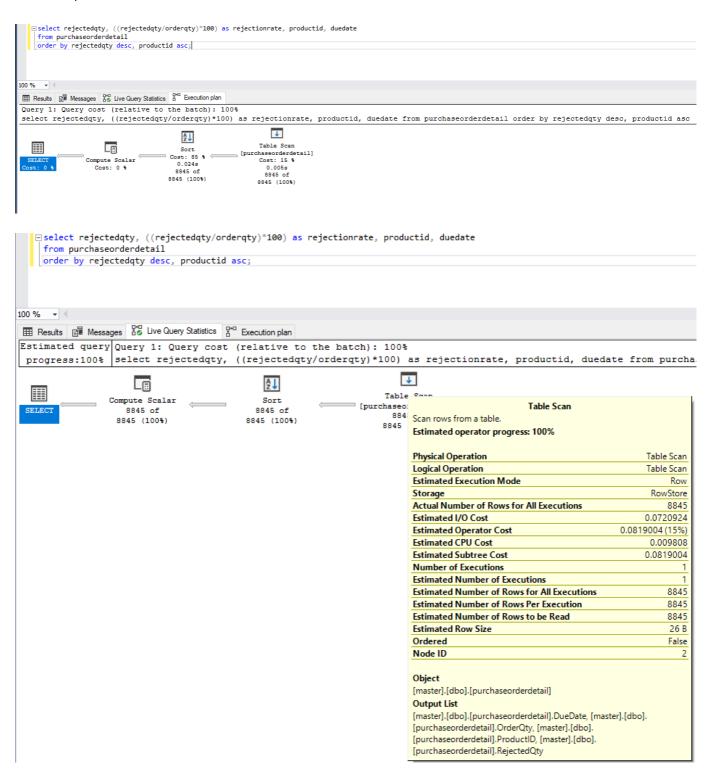
```
Wyniki:

□ select rejectedqty, ((rejectedqty/orderqty)*100) as rejectionrate, productid, duedate

      from purchaseorderdetail
     order by rejectedqty desc, productid asc;
100 % - <
             ■ Messages Live Query Statistics Execution plan

    ⊞ Results

                                  productid
                                             duedate
      rejectedaty
                   rejectionrate
       1250.00
                   100.00000000
                                   325
                                              2013-09-12 00:00:00.000
       1250.00
                   100.00000000
                                              2014-03-11 00:00:00.000
 2
                                   325
 3
       1250.00
                   100.00000000
                                   326
                                              2014-03-11 00:00:00.000
 4
       1250.00
                   100.00000000
                                   326
                                              2013-09-12 00:00:00.000
 5
                                              2012-05-16 00:00:00.000
       550.00
                   100.00000000
                                  317
 6
       550.00
                   100.00000000
                                  317
                                              2012-10-05 00:00:00.000
       550.00
                   100.00000000
                                              2014-02-06 00:00:00.000
 8
       550.00
                   100.00000000
                                              2014-04-18 00:00:00.000
                                  317
 9
       550.00
                   100.00000000
                                  318
                                              2014-04-18 00:00:00.000
 10
       550.00
                   100.00000000
                                              2014-02-06 00:00:00.000
 11
       550.00
                   100.00000000
                                   318
                                              2012-10-05 00:00:00.000
                                              2012-05-16 00:00:00.000
 12
       550.00
                   100.00000000
                                  318
                                              2013-05-08 00:00:00.000
 13
       550.00
                   100.00000000
                                  319
 14
       550.00
                    100.00000000
                                   332
                                              2013-06-12 00:00:00.000
 15
       550.00
                   100.00000000
                                  351
                                              2011-12-29 00:00:00.000
 16
       550.00
                   100.00000000
                                  351
                                              2013-10-02 00:00:00.000
 17
       550.00
                   100.00000000
                                              2013-10-02 00:00:00.000
 18
       550.00
                   100.00000000
                                   352
                                              2011-12-29 00:00:00.000
                                              2014-01-06 00:00:00.000
 19
       550.00
                   100.00000000
                                  355
 20
       550.00
                   100.00000000
                                              2013-09-09 00:00:00.000
                                  488
 21
       550.00
                   100.00000000
                                  489
                                              2013-09-09 00:00:00.000
 22
       550.00
                   100.00000000
                                   507
                                              2012-03-22 00:00:00.000
 23
       550.00
                   100.00000000
                                   507
                                              2014-06-04 00:00:00.000
 24
       550.00
                   100.00000000
                                   508
                                              2014-06-04 00:00:00.000
 25
                   100.00000000
                                              2012-03-22 00:00:00.000
       550.00
                                   508
 26
       550.00
                   100.00000000
                                  510
                                              2012-03-23 00:00:00.000
 27
       550.00
                                              2012-03-23 00:00:00.000
                   100.00000000
```



Największy koszt ma część zapytania obejmująca sortowanie. Stanowi ona 85% kosztu całości zapytania.

Jaki indeks można zastosować aby zoptymalizować koszt zapytania? Przygotuj polecenie tworzące index.

#### Wyniki:

Można dodać indeks na kolumny rejectedqty oraz productid wskazując kolejność sortowania tak jak w zapytaniu wraz z sekcją include, w której uwzględnimy kolumny, których dodatkowo potrzebujemy, czyli orderqty oraz duedate, aby nie trzeba było realizować dodatkowych operacji pobierających te wartości.

create index person\_firspurchaseorderdetail\_rejectedqty\_productid\_orderqty\_duedate
on purchaseorderdetail (rejectedqty desc, productid asc) include (orderqty,

duedate)

Ponownie wykonaj analizę zapytania:

Wyniki:

```
□ select rejectedqty, ((rejectedqty/orderqty)*100) as rejectionrate, productid, duedate

     from purchaseorderdetail
     order by rejectedqty desc, productid asc;
   create index person_firspurchaseorderdetail_rejectedqty_productid_orderqty_duedate
     on purchaseorderdetail (rejectedqty desc, productid asc) include (orderqty, duedate)
100 %
Results Results Messages Live Query Statistics Execution plan
Query 1: Query cost (relative to the batch): 100%
select rejectedqty, ((rejectedqty/orderqty)*100) as rejectionrate, productid, duedate
                                                                 ψ
                                                     Index Scan (NonClustered)
                                               [purchaseorderdetail].[person_firsp...
                                                             Cost: 98 %
                     Compute Scalar
                       Cost: 2 %
                                                               0.0059
   ⊡select rejectedqty, ((rejectedqty/orderqty)*100) as rejectionrate, productid, duedate
     from purchaseorderdetail
     order by rejectedqty desc, productid asc;
   create index person_firspurchaseorderdetail_rejectedqty_productid_orderqty_duedate
   on purchaseorderdetail (rejectedqty desc, productid asc) include (orderqty, duedate)
Results Results Messages Live Query Statistics Execution plan
Query 1: Query cost (relative to the batch): 100%
select rejectedqty, ((rejectedqty/orderqty)*100) as rejectionrate, productid, duedate from purchas
                                                         4
                                              Index Scan (NonClustered)
                       L
                                         [purchaseorderdetail
                                                                               Index Scan (NonClustered)
                  Compute Scalar
                                                     Cost: 9
                                                        0.005 Scan a nonclustered index, entirely or only a range.
                    Cost: 2 %
                                                              Physical Operation
                                                                                                              Index Scan
                                                              Logical Operation
                                                                                                              Index Scan
                                                              Actual Execution Mode
                                                                                                                   Row
                                                             Estimated Execution Mode
                                                                                                                   Row
                                                             Storage
                                                                                                               RowStore
                                                             Actual Number of Rows for All Executions
                                                                                                                  8845
                                                                                                                  8845
                                                             Actual Number of Rows Read
                                                              Actual Number of Batches
                                                                                                                     0
                                                             Estimated Operator Cost
                                                                                                         0.0396782 (98%)
                                                              Estimated I/O Cost
                                                                                                             0.0297917
                                                             Estimated CPU Cost
                                                                                                             0.0098865
                                                                                                             0.0396782
                                                             Estimated Subtree Cost
                                                             Number of Executions
                                                                                                                     1
                                                             Estimated Number of Executions
                                                             Estimated Number of Rows to be Read
                                                                                                                  8845
                                                             Estimated Number of Rows for All Executions
                                                                                                                  8845
                                                              Estimated Number of Rows Per Execution
                                                                                                                  8845
                                                              Estimated Row Size
                                                                                                                   26 B
                                                              Actual Rebinds
                                                                                                                     0
                                                              Actual Rewinds
                                                                                                                     0
                                                              Ordered
                                                                                                                   True
                                                             Node ID
                                                             [master].[dbo].[purchaseorderdetail].
                                                             [person\_firspurch as eorder detail\_rejected qty\_product id\_order qty\_due]
                                                             date]
                                                              Output List
                                                              [master].[dbo].[purchaseorderdetail].DueDate, [master].[dbo].
                                                             [purchaseorderdetail].OrderQty, [master].[dbo].
                                                             [purchaseorderdetail].ProductID, [master].[dbo].
                                                             [purchaseorderdetail].RejectedQty
```

Zniknęła najbardziej kosztowna część zapytania obejmująca sortowanie dzięki zastosowaniu indeksu na kolumny po których odbywało się sortowanie, gdyż nie jest ono już potrzebne, bo jest zapownione przez realizację indeksu. Teraz najbardziej kosztowną operacją jest odczyt wartości. Zmniejszył się także koszt operacji wejścia/wyjścia. Zmalał całkowity koszt i czas zapytania.

### Zadanie 4

Celem zadania jest porównanie indeksów zawierających wszystkie kolumny oraz indeksów przechowujących dodatkowe dane (dane z kolumn).

Skopiuj tabelę Address do swojej bazy danych:

```
select * into address from adventureworks2017.person.address
```

W tej części będziemy analizować następujące zapytanie:

```
select addressline1, addressline2, city, stateprovinceid, postalcode from address
where postalcode between n'98000' and n'99999'
```

```
create index address_postalcode_1
on address (postalcode)
include (addressline1, addressline2, city, stateprovinceid);
go

create index address_postalcode_2
on address (postalcode, addressline1, addressline2, city, stateprovinceid);
go
```

Czy jest widoczna różnica w zapytaniach? Jeśli tak to jaka? Aby wymusić użycie indeksu użyj WITH(INDEX(Address PostalCode 1)) po FROM:

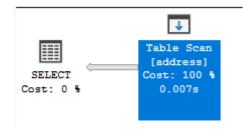
Wyniki:

#### **WYNIKI START**

Wynik zapytania:

	addressline1	addressline2	city	stateprovinceid	postalcode
1	1970 Napa Ct.	NULL	Bothell	79	98011
2	9833 Mt. Dias Blv.	NULL	Bothell	79	98011
3	7484 Roundtree Drive	NULL	Bothell	79	98011
4	9539 Glenside Dr	NULL	Bothell	79	98011
5	1226 Shoe St.	NULL	Bothell	79	98011
6	1399 Firestone Drive	NULL	Bothell	79	98011
7	5672 Hale Dr.	NULL	Bothell	79	98011
8	6387 Scenic Avenue	NULL	Bothell	79	98011
9	8713 Yosemite Ct.	NULL	Bothell	79	98011
10	250 Race Court	NULL	Bothell	79	98011
11	1318 Lasalle Street	NULL	Bothell	79	98011
12	5415 San Gabriel Dr.	NULL	Bothell	79	98011
13	9265 La Paz	NULL	Bothell	79	98011

#### Plan:



Koszt: ~0.27

Wykonujemy pełny skan tabeli

#### Zastosowanie indexu 1

```
select addressline1, addressline2, city, stateprovinceid, postalcode from address
WITH(INDEX(Address_PostalCode_1))
where postalcode between '98000' and '99999'
```

#### Wynik zapytania:

	addressline1	addressline2	city	stateprovinceid	postalcode
1	225 South 314th Street	NULL	Federal Way	79	98003
2	25915 140th Ave Ne	NULL	Bellevue	79	98004
3	2284 Azalea Avenue	NULL	Bellevue	79	98004
4	108 Lakeside Court	NULL	Bellevue	79	98004
5	5863 Sierra	NULL	Bellevue	79	98004
6	8684 Military East	NULL	Bellevue	79	98004
7	7270 Pepper Way	NULL	Bellevue	79	98004
8	6058 Hill Street	#4	Bellevue	79	98004
9	1648 Eastgate Lane	NULL	Bellevue	79	98004
10	3454 Bel Air Drive	NULL	Bellevue	79	98004
11	3067 Maya	NULL	Bellevue	79	98004
12	3197 Thomhill Place	NULL	Bellevue	79	98004
13	3919 Pinto Road	NULL	Bellevue	79	98004

#### Plan:



Koszt: ~0.028

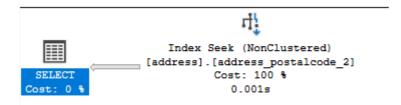
#### Zastosowanie indexu 2

```
select addressline1, addressline2, city, stateprovinceid, postalcode
from address
WITH(INDEX(Address_PostalCode_2))
where postalcode between '98000' and '99999'
```

#### Wynik zapytania:

	addressline1	addressline2	city	stateprovinceid	postalcode
1	225 South 314th Street	NULL	Federal Way	79	98003
2	108 Lakeside Court	NULL	Bellevue	79	98004
3	1343 Prospect St	NULL	Bellevue	79	98004
4	1648 Eastgate Lane	NULL	Bellevue	79	98004
5	2284 Azalea Avenue	NULL	Bellevue	79	98004
6	25915 140th Ave Ne	NULL	Bellevue	79	98004
7	2681 Eagle Peak	NULL	Bellevue	79	98004
8	2947 Vine Lane	NULL	Bellevue	79	98004
9	3067 Maya	NULL	Bellevue	79	98004
10	3197 Thomhill Place	NULL	Bellevue	79	98004
11	3284 S. Blank Avenue	NULL	Bellevue	79	98004
12	332 Laguna Niguel	NULL	Bellevue	79	98004
13	3454 Bel Air Drive	NULL	Bellevue	79	98004

#### Plan:



Koszt: ~0.028

Nie widać różnicy pomiędzy poszczególnymi zapytaniami, koszt i plan jest taki sam dla obu indeksów.

Różnica w indeksach polega na na sposbie przetrzymywania wartości w b-drzewie. Klucze w include() są przechowywane w liściach b-drzewa, w drugim przypadku wszystkie wartości są przechoywane w każdym z nodeów.

#### **WYNIKI END**

#### Sprawdź rozmiar Indeksów:

```
select i.name as indexname, sum(s.used_page_count) * 8 as indexsizekb
from sys.dm_db_partition_stats as s
inner join sys.indexes as i on s.object_id = i.object_id and s.index_id =
i.index_id
where i.name = 'address_postalcode_1' or i.name = 'address_postalcode_2'
group by i.name
go
```

Który jest większy? Jak można skomentować te dwa podejścia do indeksowania? Które kolumny na to wpływają?

#### **WYNIKI START**

#### Wyniki:

indexname	indexsizekb
1 address_postalcode_1	1784
2 address_postalcode_2	1808

Jak widać rozmiar indeksów jest bardzo podobny. Może za to wystąpić różnica w ilości poziomów drzewa. Ponieważ, w nie-liściach nie przechowujemy kolumn zawartych w include(), to jesteśmy w stanie zmieścić więcej kluczy w jednym nodzie. Skutkuje to bardziej płaskim drzewem ale o podobnym fizycznym rozmiarze.

#### WYNIKI END

## Zadanie 5 – Indeksy z filtrami

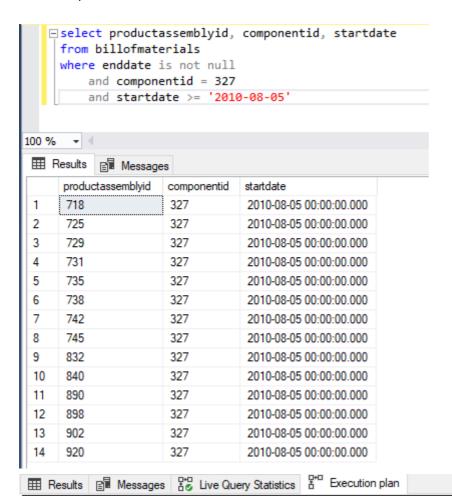
Celem zadania jest poznanie indeksów z filtrami.

Skopiuj tabelę BillofMaterials do swojej bazy danych:

```
select * into billofmaterials
from adventureworks2017.production.billofmaterials
```

W tej części analizujemy zapytanie:

```
select productassemblyid, componentid, startdate
from billofmaterials
where enddate is not null
   and componentid = 327
   and startdate >= '2010-08-05'
```



Query 1: Query cost (relative to the batch): 100% SELECT [productassemblyid],[componentid],[startdate] FROM [billofmateri

[billofmate Cost: 1

ofmati st: 10 0.000 Scan rows from a table.

> **Physical Operation** Table Scan **Logical Operation** Table Scan **Actual Execution Mode** Row Estimated Execution Mode Row RowStore Storage Actual Number of Rows for All Executions 14 2679 Actual Number of Rows Read **Actual Number of Batches** 0.020303 (100%) **Estimated Operator Cost** Estimated I/O Cost 0.0172776 **Estimated Subtree Cost** 0.020303 0.0030254 Estimated CPU Cost **Estimated Number of Executions** Number of Executions Estimated Number of Rows to be Read 2679 **Estimated Number of Rows for All Executions** 20.4719 Estimated Number of Rows Per Execution 20.4719 **Estimated Row Size** 31 B **Actual Rebinds** 0 **Actual Rewinds** 0 Ordered False Node ID 0

[AdventureWorks2017].[dho].[billofmaterials].[ComponentID]

=CONVERT\_IMPLICIT(int,[@1],0) AND [AdventureWorks2017].[dbo]. [billofmaterials].[StartDate] > = CONVERT\_IMPLICIT(datetime,[@2],0) AND [AdventureWorks2017].[dbo].[billofmaterials].[EndDate] IS NOT NULL

#### Object

[AdventureWorks2017].[dbo].[billofmaterials]

#### **Output List**

[AdventureWorks2017].[dbo].[billofmaterials].ProductAssemblyID, [AdventureWorks2017].[dbo].[billofmaterials].ComponentID, [AdventureWorks2017].[dbo].[billofmaterials].StartDate

#### Zastosuj indeks:

Query executed successfully.

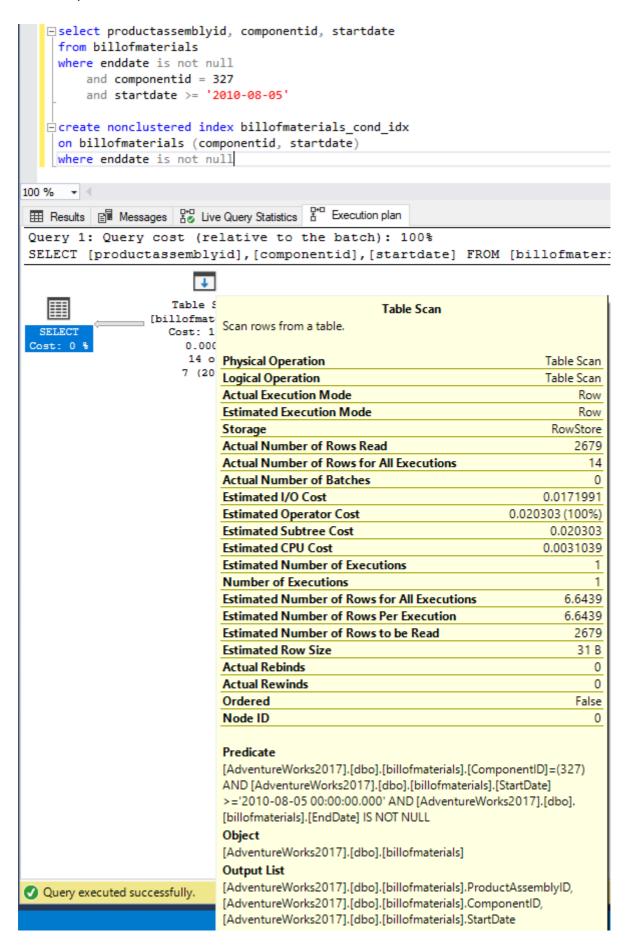
create nonclustered index billofmaterials\_cond\_idx
 on billofmaterials (componentid, startdate)
 where enddate is not null

Sprawdź czy działa.

Przeanalizuj plan dla poniższego zapytania:

Czy indeks został użyty? Dlaczego?

Wyniki:



Jak widać wynik analizy zapytania po utworzniu indeksu jest taki sam jak przed jego utworzeniem, a więc indekse nie został użyty.

Spróbuj wymusić indeks. Co się stało, dlaczego takie zachowanie?

Wyniki:

#### Wymuszenie indeksu

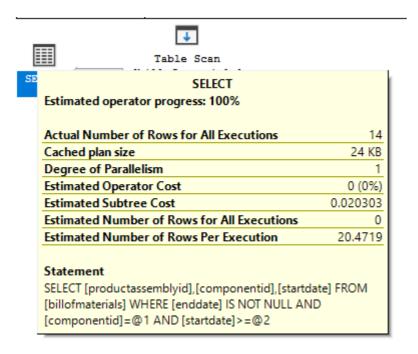
```
select productassemblyid, componentid, startdate
from billofmaterials with(index(billofmaterials_cond_idx))
where enddate is not null
   and componentid = 327
   and startdate >= '2010-08-05'
```

```
☐ select productassemblyid, componentid, startdate

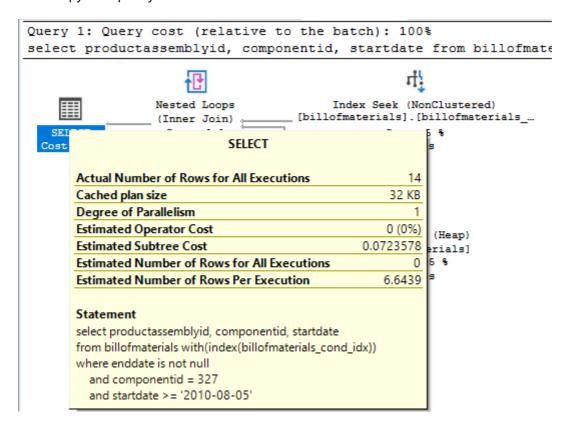
     from billofmaterials with(index(billofmaterials_cond_idx))
     where enddate is not null
         and componentid = 327
         and startdate >= '2010-08-05'
   □create nonclustered index billofmaterials_cond_idx
     on billofmaterials (componentid, startdate)
    where enddate is not null
100 % - <
Results B Messages Live Query Statistics Execution plan
Query 1: Query cost (relative to the batch): 100%
select productassemblyid, componentid, startdate from billofmat
                 Nested Loops
                                          Index Seek (NonClustered)
                                    [billofmaterials].[billofmaterials_...
                 (Inner Join) ⊱
                                                  Cost: 5 %
                  Cost: 0 %
                    0.000s
                                                   0.000s
                                              RID Lookup (Heap)
                                              [billofmaterials]
                                                 Cost: 95 %
                                                   0.000s
```

#### Porównanie

Koszt zapytania przed wymuszeniem indeksu:



Koszt zapytania po wymuszeniu indeksu:



Po wymuszeniu indeksu, widzimy, że został on wykorzystany, jednak koszt zapytania wzrósł z 0.02 do 0.07.

Bez wymuszania indeksu planer decyduje się na jego nie wykorzystanie, prawdopodobnie dlatego, że zapytanie korzystające z tego indeksu jest mniej wydajne.

#### Punktacja:

zadanie	pkt
1	2

2	2
3	2
4	2
5	2
razem	10