### SQL - Funkcje okna (Window functions) Lab 2

### Imiona i nazwiska: Magdalena Wilk, Wiktoria Zalińska

Celem ćwiczenia jest zapoznanie się z działaniem funkcji okna (window functions) w SQL, analiza wydajności zapytań i porównanie z rozwiązaniami przy wykorzystaniu "tradycyjnych" konstrukcji SQL

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 wersja 2019, 2022
- PostgreSQL wersja 15/16/17
- SQLite
- Narzędzia do komunikacji z bazą danych

- o SSMS Microsoft SQL Managment Studio
- DtataGrip lub DBeaver
- Przykładowa baza Northwind/Northwind3
  - W wersji dla każdego z wymienionych serwerów

Oprogramowanie dostępne jest na przygotowanej maszynie wirtualnej

## Dokumentacja/Literatura

- Kathi Kellenberger, Clayton Groom, Ed Pollack, Expert T-SQL Window Functions in SQL Server 2019, Apres 2019
- Itzik Ben-Gan, T-SQL Window Functions: For Data Analysis and Beyond, Microsoft 2020
- Kilka linków do materiałów które mogą być pomocne https://learn.microsoft.com/en-us/sql/t-sql/queries/select-over-clause-transact-sql?view=sql-server-ver16
  - https://www.sqlservertutorial.net/sql-server-window-functions/
  - https://www.sqlshack.com/use-window-functions-sql-server/
  - https://www.postgresql.org/docs/current/tutorial-window.html
  - https://www.postgresqltutorial.com/postgresql-window-function/
  - https://www.sqlite.org/windowfunctions.html
  - https://www.sqlitetutorial.net/sqlite-window-functions/
- W razie potrzeby opis Ikonek używanych w graficznej prezentacji planu zapytania w SSMS jest tutaj:
  - https://docs.microsoft.com/en-us/sql/relational-databases/showplan-logical-and-physical-operators-reference

# Przygotowanie

Uruchom SSMS - Skonfiguruj połączenie z bazą Northwind na lokalnym serwerze MS SQL

Uruchom DataGrip (lub Dbeaver)

- Skonfiguruj połączenia z bazą Northwind3
  - o na lokalnym serwerze MS SQL

- o na lokalnym serwerze PostgreSQL
- o z lokalną bazą SQLite

Można też skorzystać z innych narzędzi klienckich (wg własnego uznania)

Oryginalna baza Northwind jest bardzo mała. Warto zaobserwować działanie na nieco większym zbiorze danych.

Baza Northwind3 zawiera dodatkową tabelę product\_history

• 2,2 mln wierszy

Bazę Northwind3 można pobrać z moodle (zakładka - Backupy baz danych)

Można też wygenerować tabelę product\_history przy pomocy skryptu

Skrypt dla SQL Srerver

Stwórz tabelę o następującej strukturze:

```
create table product_history(
   id int identity(1,1) not null,
   productid int,
   productname varchar(40) not null,
   supplierid int null,
   categoryid int null,
   quantityperunit varchar(20) null,
   unitprice decimal(10,2) null,
   quantity int,
   value decimal(10,2),
   date date,
   constraint pk_product_history primary key clustered
      (id asc )
)
```

Wygeneruj przykładowe dane:

Dla 30000 iteracji, tabela będzie zawierała nieco ponad 2mln wierszy (dostostu ograniczenie do możliwości swojego komputera)

### Skrypt dla SQL Srerver

```
declare @i int
set @i = 1
while @i <= 30000
begin
    insert product_history
    select productid, ProductName, SupplierID, CategoryID,
        QuantityPerUnit,round(RAND()*unitprice + 10,2),
        cast(RAND() * productid + 10 as int), 0,
        dateadd(day, @i, '1940-01-01')
    from products
    set @i = @i + 1;
end;

update product_history
set value = unitprice * quantity
where 1=1;</pre>
```

### Skrypt dla Postgresql

```
quantity int,
value decimal(10,2),
date date
);
```

Wygeneruj przykładowe dane:

Skrypt dla Postgresql

```
do $$
begin
 for cnt in 1..30000 loop
    insert into product_history(productid, productname, supplierid,
           categoryid, quantityperunit,
           unitprice, quantity, value, date)
    select productid, productname, supplierid, categoryid,
           quantityperunit,
           round((random()*unitprice + 10)::numeric,2),
           cast(random() * productid + 10 as int), 0,
           cast('1940-01-01' as date) + cnt
    from products;
  end loop;
end; $$;
update product_history
set value = unitprice * quantity
where 1=1;
```

Wykonaj polecenia: select count(\*) from product\_history, potwierdzające wykonanie zadania

W bazie Postgres i SQL Server skrypt wygenerował 2310000 wierszy.

# Zadanie 1

Baza: Northwind, tabela product\_history

Napisz polecenie, które zwraca: id pozycji, id produktu, nazwę produktu, id\_kategorii, cenę produktu, średnią cenę produktów w kategorii do której należy dany produkt. Wyświetl tylko pozycje (produkty) których cena jest większa niż średnia cena.

W przypadku długiego czasu wykonania ogranicz zbiór wynikowy do kilkuset/kilku tysięcy wierszy

pomocna może być konstrukcja with

```
with t as (
....
)
select * from t
where id between ....
```

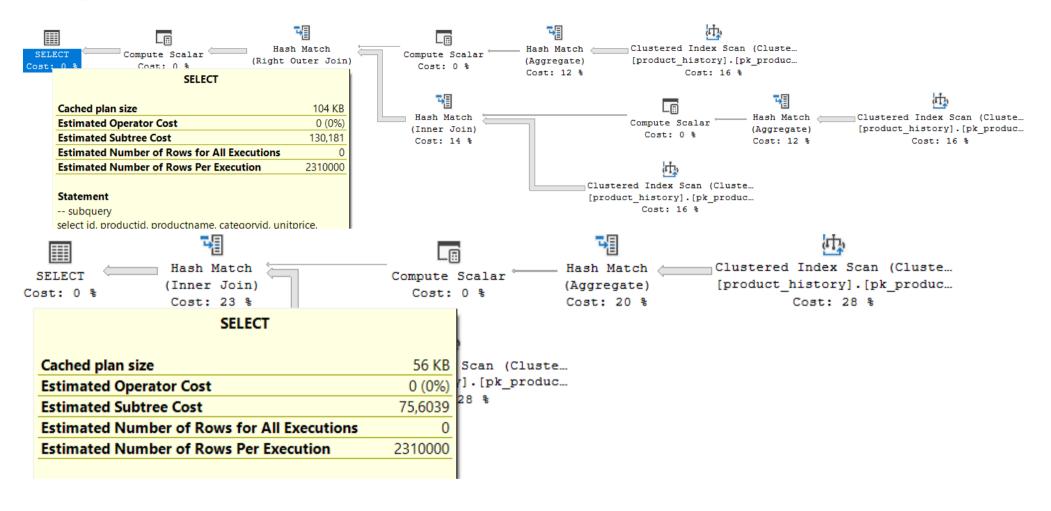
Napisz polecenie z wykorzystaniem podzapytania, join'a oraz funkcji okna. Porównaj zapytania. Porównaj czasy oraz plany wykonania zapytań.

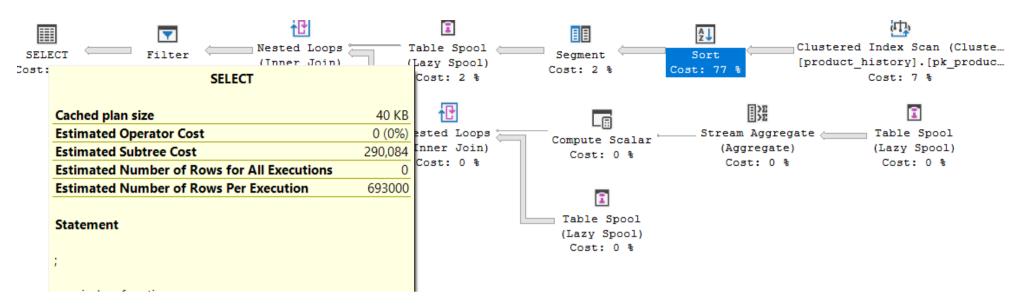
Przetestuj działanie w różnych SZBD (MS SQL Server, PostgreSql, SQLite)

```
-- subquery
select id, productid, productname, categoryid, unitprice,
  (select avg(unitprice) from product_history ph
  where ph.categoryid=product_history.categoryid) as avg_price
```

```
from product history
where unitprice > (select avg(unitprice) from product history ph
    where ph.categoryid=product history.categoryid);
-- join
 with avg cat as (
 select categoryid, avg(unitprice) as avg_price
 from product history
 group by categoryid
 select ph.id, ph.productid, ph.productname, ph.categoryid, ph.unitprice, ac.avg price
 from product history ph join avg cat ac
 on ph.categoryid=ac.categoryid
 where ph.unitprice > ac.avg price;
 -- window function
select id, productid, productname, categoryid, unitprice, avg price
from (
    select id, productid, productname, categoryid, unitprice,
        avg(unitprice) over(partition by categoryid) as avg price
    from product history
    ) as subquery
where unitprice > avg price;
```

Czas wykonywania zapytań w bazie SQL Server nie był długi, więc nie było potrzeby ograniczania się do wybranej liczby wierszy. W bazie Postgres i SQLite jest problem z wykonaniem pierwszego zapytania (z podzapytaniem), nawet kiedy ograniczamy liczbę wierszy. Czas oczekiwania jest bardzo długi. Pozostałe wykonują się bez problemów.





Najbardziej kosztownym zapytaniem jest zapytanie z funkcją okna. Zapytanie z podzapytaniem mimo, że ma mniejszy koszt wykonuje się zdecydowanie za długo w bazach Postgres i SQLite. Zdecydowanie najmniejszy koszt ma zapytanie z join'em i wykonuje sie też zdecydowanie najszybciej.

Poniżej porównanie kosztów i czasów wykonania zapytań dla SQL Server.

zapytanie	koszt	czas
subquery	130	5851
join	75.6	3505
window function	290	15707

# Zadanie 2

Baza: Northwind, tabela product\_history

Lekka modyfikacja poprzedniego zadania

Napisz polecenie, które zwraca: id pozycji, id produktu, datę, nazwę produktu, id\_kategorii, cenę produktu oraz

- średnią cenę produktów w kategorii do której należy dany produkt.
- łączną wartość sprzedaży produktów danej kategorii (suma dla pola value)
- średnią cenę danego produktu w roku którego dotyczy dana pozycja
- łączną wartość sprzedaży produktu w roku którego dotyczy dana pozycja (suma dla pola value)

Napisz polecenie z wykorzystaniem podzapytania, join'a oraz funkcji okna. Porównaj zapytania. W przypadku funkcji okna spróbuj użyć klauzuli WINDOW.

Podobnie jak poprzednio, w przypadku długiego czasu wykonania ogranicz zbiór wynikowy do kilkuset/kilku tysięcy wierszy

Porównaj czasy oraz plany wykonania zapytań.

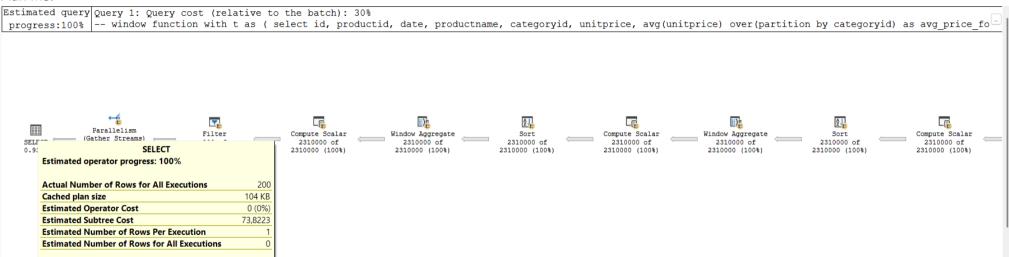
Przetestuj działanie w różnych SZBD (MS SQL Server, PostgreSql, SQLite)

```
-- window function
with t as (
    select id, productid, date, productname, categoryid, unitprice,
        avg(unitprice) over(partition by categoryid) as avg_price_for_cat,
        sum(value) over(partition by categoryid) as sum_val_for_cat,
        avg(unitprice) over(partition by YEAR(date)) as avg_for_year,
        sum(value) over(partition by YEAR(date)) as sum_for_year
        from product_history
    )
    select * from t
    where id between 1 and 200;

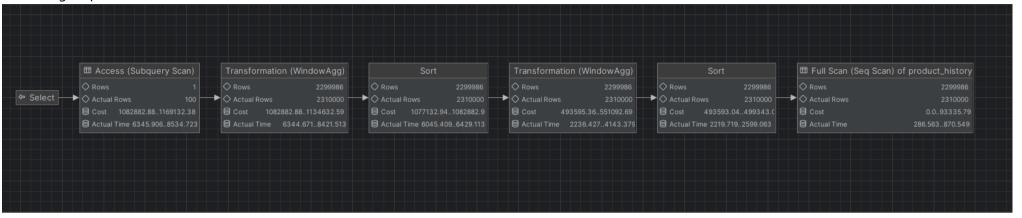
-- window function z użyciem window i datepart
    with t as (
        select id, productid, date, productname, categoryid, unitprice,
        avg(unitprice) over window_cat as avg_price_for_cat,
        sum(value) over window_cat as sum_val_for_cat,
```

```
avg(unitprice) over window_year as avg_for_year,
sum(value) over window_year as sum_for_year
from product_history
window
    window_cat as (partition by categoryid),
    window_year as (partition by date_part('year', date))
)
select * from t
where id between 1 and 100;
```

#### Plan MS:

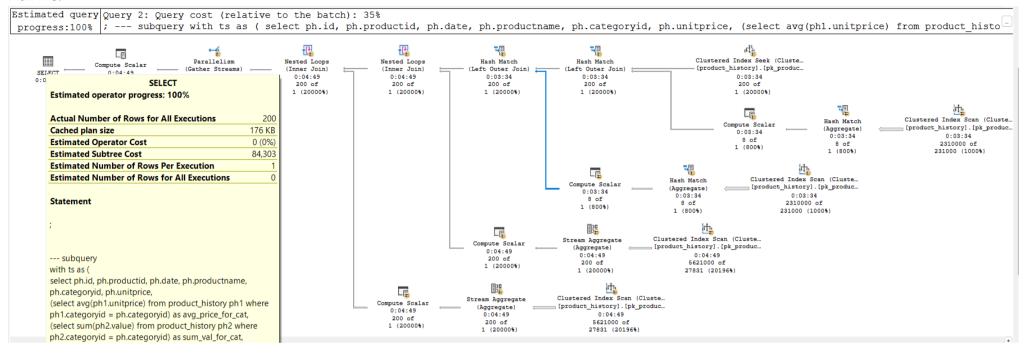


#### Plan Postgresql:

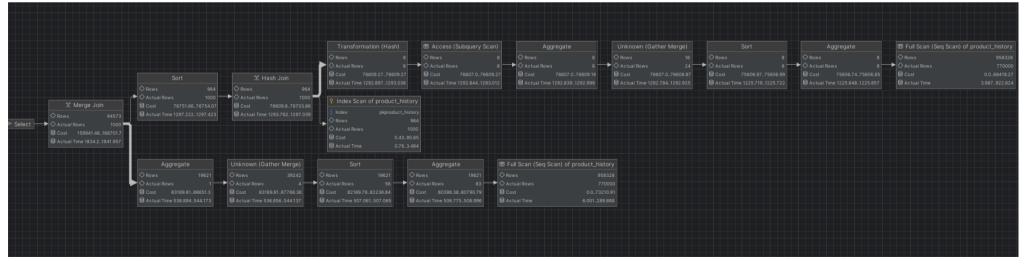


```
-- join
with avg sum per cat as (
    select categoryid, avg(unitprice) as avg price for cat, sum(value) as sum val for cat
    from product history
    group by categoryid
),
avg_sum_per_year as (
    select year(date) as year, avg(unitprice) as avg_for_year, sum(value) as sum for year
    from product history
    group by year(date)
),
t as (
    select ph.id, ph.productid, ph.date, ph.productname, ph.categoryid, ph.unitprice, ac.avg price for cat,
ac.sum_val_for_cat, ay.avg_for_year, ay.sum_for_year
    from product_history ph
    join avg sum per cat ac ON ph.categoryid = ac.categoryid
    join avg_sum_per_year ay ON year(ph.date) = ay.year
select * from t
where id between 1 and 200;
```

#### Plan MS:

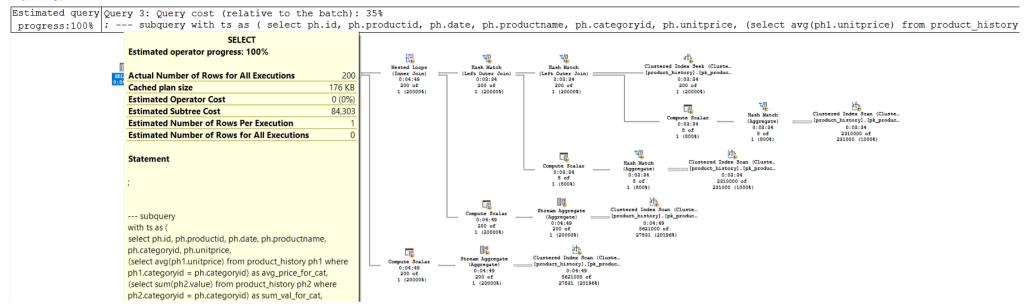


### Plan Postgresql:

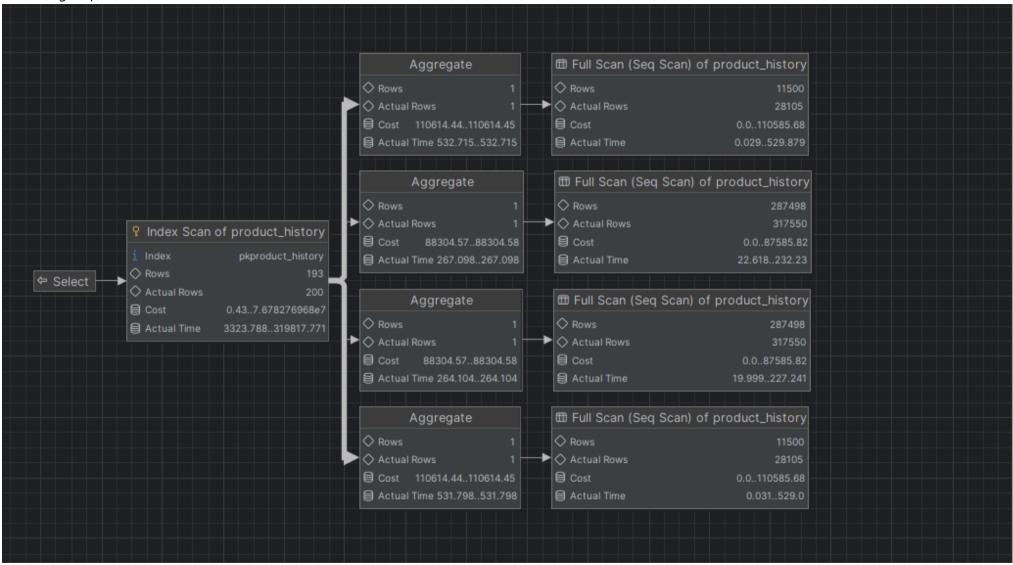


```
--subquery
WITH ts AS (
    SELECT
        ph.id,
        ph.productid,
        ph.date,
        ph.productname,
        ph.categoryid,
        ph.unitprice,
            SELECT AVG(ph1.unitprice)
            FROM product history ph1
            WHERE ph1.categoryid = ph.categoryid
        ) AS avg_price_for_cat,
            SELECT SUM(ph2.value)
            FROM product_history ph2
            WHERE ph2.categoryid = ph.categoryid
        ) AS sum_val_for_cat,
            SELECT AVG(ph3.unitprice)
            FROM product_history ph3
            WHERE YEAR(ph3.date) = YEAR(ph.date)
        ) AS avg_for_year,
            SELECT SUM(ph4.value)
            FROM product_history ph4
            WHERE YEAR(ph4.date) = YEAR(ph.date)
        ) AS sum_for_year
    FROM product_history ph
SELECT *
FROM ts
WHERE id BETWEEN 1 AND 200;
```

#### Plan MS:



Plan Postgresql:



Poniżej porównanie czasów rzeczywistych przy ograniczeniu id od 1 do 200. Dla MS SQL: elapsed time (set statistics time on/off). Dla Postgresql: execution time (explain analyze).

Operacja MS SQL[ms] Postgres czas [ms]

Operacja	MS SQL[ms]	Postgres czas [ms]
Window function	1419	8550.937
Join	222	1100.068
Subquery	201408	315267.447

Zapytanie z podzapytaniem zajmuje najwięcej czasu, zaś z joinem najmniej.

# Zadanie 3

Funkcje rankingu, row\_number(), rank(), dense\_rank()

Wykonaj polecenie, zaobserwuj wynik. Porównaj funkcje row\_number(), rank(), dense\_rank(). Skomentuj wyniki.

```
select productid, productname, unitprice, categoryid,
    row_number() over(partition by categoryid order by unitprice desc) as rowno,
    rank() over(partition by categoryid order by unitprice desc) as rankprice,
    dense_rank() over(partition by categoryid order by unitprice desc) as denserankprice
from products;
```

Wyniki: Produkty zostały posortowane według kategorii i wyświetlone od największej do najmniejszej ceny (w każdej kategorii). Funkcja row\_number() ponumerowała kolejno wiersze, zaczynając dla każdej kolejnej kategorii od 1. Funkcja rank() ponumerowała wiersze tworząc ranking, to znaczy wierszom o tej samej cenie w tej samej kategorii, przyporządkowała te same pozycje (numery) w rankingu, a następne wiersze są numerowane tak jakby nie było miejs remisowych, powstają luki w numeracji. Dla nowej kategorii również zaczyna numerowanie od początku. Funkcja dense\_rank() działa podobnie jak rank(), z tym że kolejnym pozycją po wierszach remisowych, którym przypisała te same numery, kontynuuje numerując następnymi liczbami - nie tworzy luk w numeracji. Tak samo jak poprzednie funkcje, nowe kategorie zaczyna numerować od nowa.

	productid	productname	unitprice	categoryid	rowno	rankprice	denserankprice
1	38	Côte de Blaye	263,50	1	1	1	1
2	43	Ipoh Coffee	46,00	1	2	2	2
3	2	Chang	19,00	1	3	3	3
4	1	Chai	18,00	1	4	4	4
5	39	Chartreuse	18,00	1	5	4	4
6	35	Steeleye St	18,00	1	6	4	4
7	76	Lakkalikööri	18,00	1	7	4	4
8	70	Outback La	15,00	1	8	8	5
9	67	Laughing L	14,00	1	9	9	6
10	34	Sasquatch	14,00	1	10	9	6
11	75	Rhönbräu K	7,75	1	11	11	7
12	24	Guaraná Fa	4,50	1	12	12	8
13	63	Vegie-spread	43,90	2	1	1	1
14	8	Northwoods	40,00	2	2	2	2
15	61	Sirop d'érab	28,50	2	3	3	3

#### Zadanie

Spróbuj uzyskać ten sam wynik bez użycia funkcji okna

```
select p1.productid, p1.productname, p1.unitprice, p1.categoryid,
   (select count(*) from products p2
   where p1.categoryid=p2.categoryid and
   (p1.unitprice < p2.unitprice or p1.unitprice=p2.unitprice
   and p1.productid > p2.productid)) + 1 as rowno,
   (select count(*) from products p2
   where p1.categoryid=p2.categoryid and
   p1.unitprice < p2.unitprice) + 1 as rankprice,
   (select count(distinct p2.unitprice) from products p2
   where p1.categoryid=p2.categoryid and</pre>
```

```
p1.unitprice < p2.unitprice) + 1 as denserankprice
from products p1
order by p1.categoryid, p1.unitprice desc, p1.productid;</pre>
```

# Zadanie 4

Baza: Northwind, tabela product\_history

Dla każdego produktu, podaj 4 najwyższe ceny tego produktu w danym roku. Zbiór wynikowy powinien zawierać:

- rok
- id produktu
- nazwę produktu
- cenę
- datę (datę uzyskania przez produkt takiej ceny)
- pozycję w rankingu

Uporządkuj wynik wg roku, nr produktu, pozycji w rankingu

### Wyniki:

```
with t as (
select year(date) as year, productid, productname, unitprice, date,
    rank() over(partition by year(date), productid order by unitprice desc) as rankprice
from product_history)
select * from t
where rankprice <= 4;</pre>
```

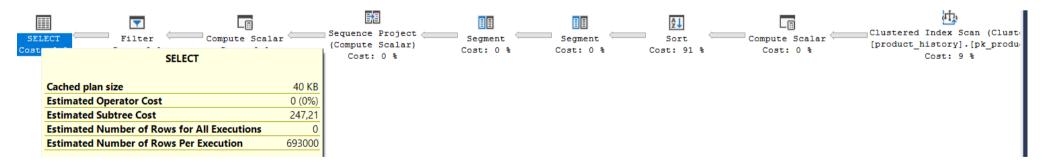
Zapytanie zwraca 4 najwyższe ceny licząc z remisami.

Spróbuj uzyskać ten sam wynik bez użycia funkcji okna, porównaj wyniki, czasy i plany zapytań. Przetestuj działanie w różnych SZBD (MS SQL Server, PostgreSql, SQLite)

### Wyniki:

```
with t as (
select year(p1.date) as year, p1.productid, p1.productname, p1.unitprice, p1.date,
    (select count(*) from product_history p2
    where p2.productid=p1.productid and year(p2.date)=year(p1.date)
    and p2.unitprice > p1.unitprice) as rankprice
from product_history p1)
select * from t
where rankprice <= 4
order by year, productid, unitprice desc;</pre>
```

Zapytanie z funkcją okna jest zdecydowanie szybsze i bardziej wydajne niż drugi sposób - wykonuje się w nieco ponad 2 sekundy w zależności od bazy. W przypadku drugiego zapytania - bez funkcji okna - jest problem, aby doczekać się jego wyniku w którejkolwiek z baz. Nawet po próbie ograniczenia liczby wierszy, productid<1000, czas wykonywania był zbyt długi - najdłuższa próba trwała ponad 8 minut. Poniżej plan wykonania zapytania z funkcją okna w bazie SQL Server.



## Zadanie 5

Funkcje lag(), lead()

Wykonaj polecenia, zaobserwuj wynik. Jak działają funkcje lag(), lead()

```
SELECT
    productid,
    productname,
    categoryid,
    date,
    unitprice,
    LAG(unitprice) OVER (
        PARTITION BY productid
        ORDER BY date
    ) AS previousprodprice,
    LEAD(unitprice) OVER (
        PARTITION BY productid
        ORDER BY date
    ) AS nextprodprice
FROM product_history
WHERE productid = 1
 AND YEAR(date) = 2022
ORDER BY date;
WITH t AS (
    SELECT
        productid,
        productname,
        categoryid,
        date,
        unitprice,
        LAG(unitprice) OVER (
```

```
PARTITION BY productid
ORDER BY date

) AS previousprodprice,

LEAD(unitprice) OVER (
PARTITION BY productid
ORDER BY date
) AS nextprodprice
FROM product_history
)

SELECT *
FROM t
WHERE productid = 1
AND YEAR(date) = 2022
ORDER BY date;
```

### Wyniki:

Funkcja 'lag()' -> zwraca poprzednią wartość według danej kolejności, zaś 'lead()' -> kolejną (tutaj: wartość ceny produktu poprzedniego/kolejnego zapisanego dnia).

W wyniku pierwszego zapytania te wartości są wybierane tylko dla productid = 1 i rok = 2022, zaś w drugim zapytaniu te funkcje wykonywane są dla wszystkich wierszy, a wyświetlane tylko dla productid = 1 i rok = 2022. Dlatego dla pierwszego zapytania pierwsza wartość zwracana przez 'lag' to null, a w wyniku drugiego zapytania zwracana jest wartość. Dla 'lead', w obu przypadkach dla ostatniej wartości jest null, ponieważ w bazie nie ma dat dalszych niż 2022.

⊞ Results							
	productid	productname	categoryid	date	unitprice	previousprodprice	nextprodprice
1	1	Chai	1	2022-01-01	25.31	NULL	20.69
2	1	Chai	1	2022-01-02	20.69	25.31	18.16
3	1	Chai	1	2022-01-03	18.16	20.69	23.93
4	1	Chai	1	2022-01-04	23.93	18.16	13.69
5	1	Chai	1	2022-01-05	13.69	23.93	25.34
6	1	Chai	1	2022-01-06	25.34	13.69	17.89
	productid	productname	categoryid	date	unitprice	previousprodprice	nextprodprice
1	1	Chai	1	2022-01-01	25.31	21.10	20.69
2	1	Chai	1	2022-01-02	20.69	25.31	18.16
3	1	Chai	1	2022-01-03	18.16	20.69	23.93
4	1	Chai	1	2022-01-04	23.93	18.16	13.69
5	1	Chai	1	2022-01-05	13.69	23.93	25.34
6	1	Chai	1	2022-01-06	25.34	13.69	17.89

### Zadanie

Spróbuj uzyskać ten sam wynik bez użycia funkcji okna, porównaj wyniki, czasy i plany zapytań. Przetestuj działanie w różnych SZBD (MS SQL Server, PostgreSql, SQLite)

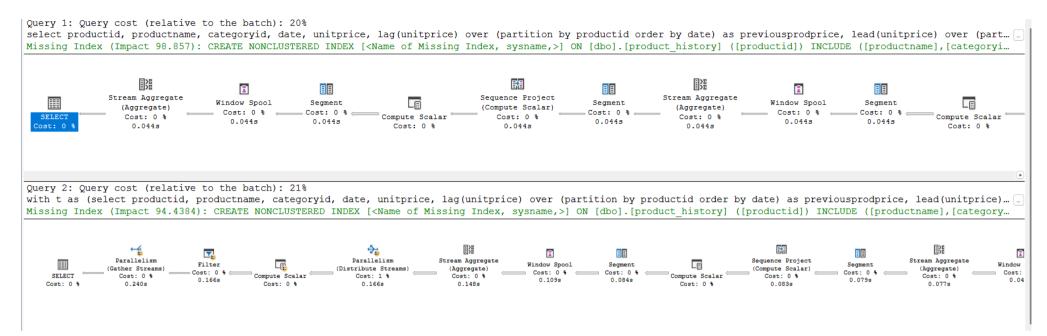
```
WITH t AS (
    SELECT *
    FROM product_history
    WHERE productid = 1
        AND date_part('year', date) = 2022
)

SELECT
    t.productid,
    t.productname,
```

```
t.categoryid,
   t.date,
   t.unitprice,
        SELECT unitprice
        FROM t t1
        WHERE t1.productid = t.productid
          AND t1.date < t.date
        ORDER BY t1.date DESC
        LIMIT 1
    ) AS previousprodprice,
        SELECT unitprice
        FROM t t2
        WHERE t2.productid = t.productid
         AND t2.date > t.date
        ORDER BY t2.date
        LIMIT 1
    ) AS nextprodprice
FROM t;
WITH t AS (
    SELECT
        ph.productid,
        ph.productname,
        ph.categoryid,
        ph.date,
        ph.unitprice,
            SELECT unitprice
            FROM product_history ph1
            WHERE ph1.productid = ph.productid
```

```
AND ph1.date < ph.date
            ORDER BY ph1.date DESC
            LIMIT 1
        ) AS previous prodprice,
            SELECT unitprice
            FROM product history ph2
            WHERE ph2.productid = ph.productid
              AND ph2.date > ph.date
            ORDER BY ph2.date
            LIMIT 1
        ) AS nextprodprice
    FROM product_history ph
SELECT *
FROM t
WHERE productid = 1
 AND date_part('year', date) = 2022
ORDER BY date;
-- dla MS SQL: zamiast limit 1, przy select top 1, zamiast date_part('year', date), year(date)
```

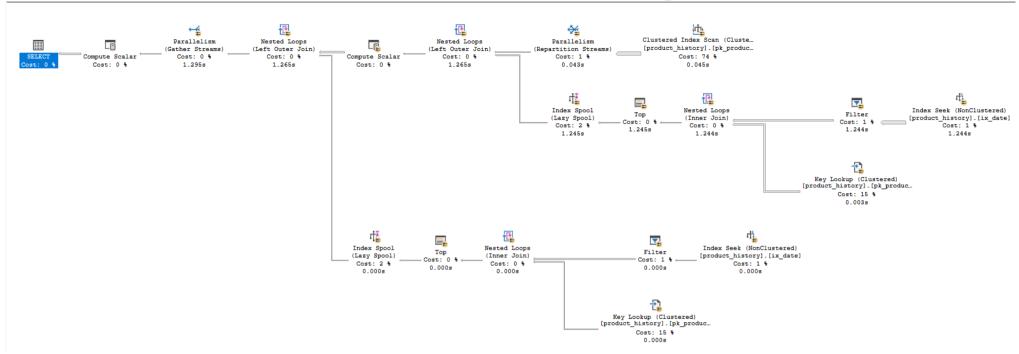
Plany obu zapytań z oknami:



Plan pierwszego zapytania bez korzystania z funkcji okna:

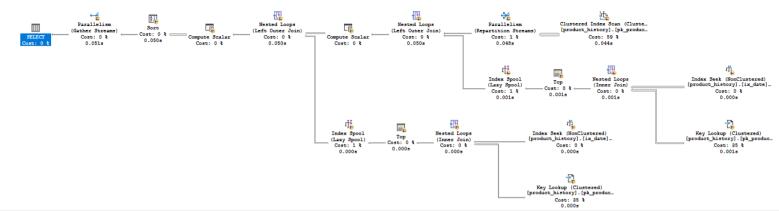
lab2-window\_dobre.md

Query 3: Query cost (relative to the batch): 27% with t as( select \* from product\_history where productid=1 and year(date) = 2022) select t.productid, t.productname, t.categoryid, t.date, t.unitprice, (select top 1... Missing Index (Impact 74.043): CREATE NONCLUSTERED INDEX [<Name of Missing Index, sysname,>] ON [dbo].[product history] ([productid]) INCLUDE ([productname],[categoryi...



Plan drugiego zapytania bez korzystania z funkcji okna:

Query 4: Query cost (relative to the batch): 33%
with t as ( select ph.productid, ph.productname, ph.categoryid, ph.date, ph.unitprice, (select top 1 unitprice from product\_history ph1 where ph1.productid = ph.producti...
Missing Index (Impact 59.6652): CREATE NONCLUSTERED INDEX [<Name of Missing Index, sysname,>] ON [dbo].[product\_history] ([productid]) INCLUDE ([productname],[categoryid...



Poniżej porównanie czasów rzeczywistych. Dla MS SQL: elapsed time (set statistics time on/off). Dla Postgresql: execution time (explain analyze).

Zapytanie	Operacja	MS SQL [ms]	Postgres [ms]
Pierwsze zapytanie	z window	230	210.091
	bez window	1276	152.932
<b>Drugie zapytanie</b> z window		205	800.154
	bez window	47	20244.705

# Zadanie 6

Baza: Northwind, tabele customers, orders, order details

Napisz polecenie które wyświetla inf. o zamówieniach

Zbiór wynikowy powinien zawierać:

• nazwę klienta, nr zamówienia,

- datę zamówienia,
- wartość zamówienia (wraz z opłatą za przesyłkę),
- nr poprzedniego zamówienia danego klienta,
- datę poprzedniego zamówienia danego klienta,
- wartość poprzedniego zamówienia danego klienta.

### Wyniki:

```
with sum of order as(
    select od.orderid, o.orderdate, o.customerid, sum(unitprice * quantity * (1 - discount)) + o.freight as total order
    from orderdetails od
    join orders o ON o.orderid = od.orderid
    group by od.orderid, o.orderdate, o.customerid, o.freight
),
orders with prev as(
    select orderid, customerid, orderdate,
           lag(orderid) over(partition by customerid order by orderdate) as prev_order_id,
           lag(orderdate) over(partition by customerid order by orderdate) as prev order date
    from orders o
select c.companyname, so.orderid, so.orderdate, so.total order as order value, op.prev order id,
       (select total_order from sum_of_order where orderid=op.prev_order_id) as prev_order_value,
       op.prev_order_date
from sum of order so
join orders with prev op ON so.orderid = op.orderid
join customers c ON so.customerid = c.customerid;
```

# Zadanie 7

```
Funkcje first_value(), last_value()
```

Baza: Northwind, tabele customers, orders, order details

Wykonaj polecenia, zaobserwuj wynik. Jak działają funkcje first\_value(), last\_value(). Skomentuj uzyskane wyniki. Czy funkcja first\_value pokazuje w tym przypadku najdroższy produkt w danej kategorii, czy funkcja last\_value() pokazuje najtańszy produkt? Co jest przyczyną takiego działania funkcji last\_value. Co trzeba zmienić żeby funkcja last\_value pokazywała najtańszy produkt w danej kategorii

```
select productid, productname, unitprice, categoryid,
    first_value(productname) over (partition by categoryid
order by unitprice desc) first,
    last_value(productname) over (partition by categoryid
order by unitprice desc) last
from products
order by categoryid, unitprice desc;
```

### Wyniki:

Funkcja 'first\_value()' w tym przypadku pokazuje najdroższy produkt w danej kategorii, ponieważ w funkcji okna sortujemy według ceny od największej do najmniejszej.

Funkcja 'last\_value()' nie pokazuje najtańszego produktu dla danej kategorii, ponieważ domyślnie sortownie jest dla:

```
range between unbounded preceding and current row
```

a więc brane są pod uwagę tylko produkty od największej ceny do obecnej.

Aby funkcja 'last\_value()' pokazywała najtańszy produkt w danej kategorii, należy ustawić ograniczenie od początku do końca jak poniżej:

```
select productid, productname, unitprice, categoryid,
first_value(productname) over (partition by categoryid order by unitprice desc) first,
last_value(productname) over (partition by categoryid order by unitprice desc
```

```
range between unbounded preceding and unbounded following) last
from products
order by categoryid, unitprice desc;
```

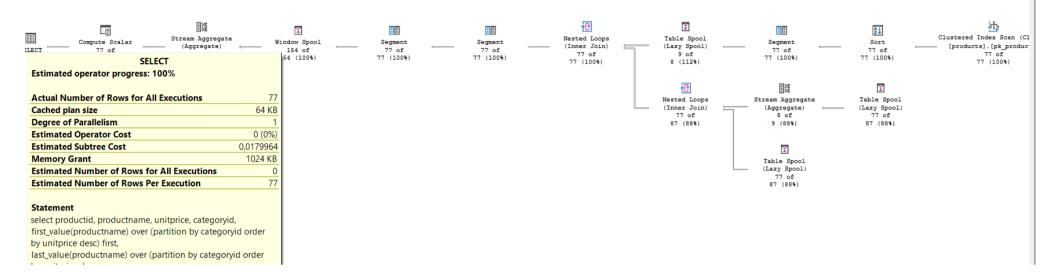
#### Zadanie

Spróbuj uzyskać ten sam wynik bez użycia funkcji okna, porównaj wyniki, czasy i plany zapytań. Przetestuj działanie w różnych SZBD (MS SQL Server, PostgreSql, SQLite)

```
select p.productid, p.productname, p.unitprice, p.categoryid,
    (select top 1 p1.productname from products p1 where p1.categoryid=p.categoryid order by unitprice desc) as first,
    (select top 1 p2.productname from products p2 where p2.categoryid=p.categoryid order by unitprice asc) as last
from products p
order by p.categoryid, p.unitprice desc;
```

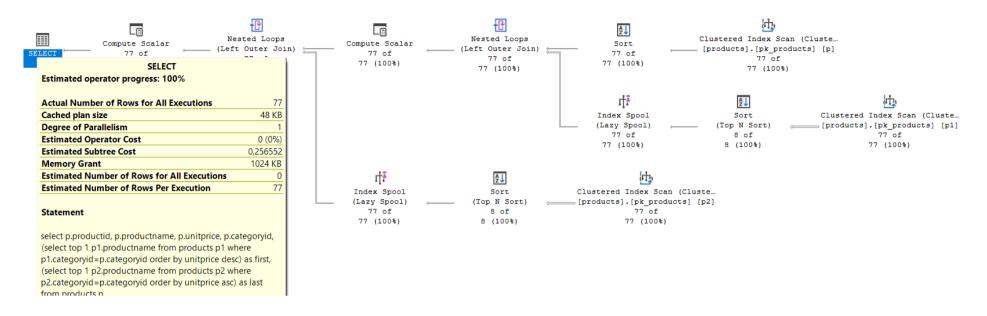
#### Plan zapytania z funkcją okna:

Estimated query | Query 1: Query cost (relative to the batch): 7% | progress:100% | select productid, productname, unitprice, categoryid, first\_value(productname) over (partition by categoryid order by unitprice desc) first, last\_value



Plan zapytania bez korzystania z funkcji okna:

Estimated query Query 2: Query cost (relative to the batch): 93% progress:100% select p.productid, p.productname, p.unitprice, p.categoryid, (select top 1 p1.productname from products p1 where p1.categoryid=p.categoryid order by un



Poniżej porównanie czasów rzeczywistych. Dla MS SQL: elapsed time (set statistics time on/off). Dla Postgresql: execution time (explain analyze).

Operacja	MS SQL[ms]	Postgres czas [ms]
z window	4	5.215
bez window	3	3.481

# Zadanie 8

Baza: Northwind, tabele orders, order details

Napisz polecenie które wyświetla inf. o zamówieniach

Zbiór wynikowy powinien zawierać:

- Id klienta.
- nr zamówienia,
- datę zamówienia,
- wartość zamówienia (wraz z opłatą za przesyłkę),
- dane zamówienia klienta o najniższej wartości w danym miesiącu
  - o nr zamówienia o najniższej wartości w danym miesiącu
  - o datę tego zamówienia
  - o wartość tego zamówienia
- dane zamówienia klienta o najwyższej wartości w danym miesiącu
  - o nr zamówienia o najniższej wartości w danym miesiącu
  - o datę tego zamówienia
  - o wartość tego zamówienia

```
with sum of order as(
    select od.orderid, o.orderdate, o.customerid, sum(unitprice * quantity * (1 - discount)) + o.freight as total order
    from orderdetails od
    join orders o ON o.orderid = od.orderid
    group by od.orderid, o.orderdate, o.customerid, o.freight
    select customerid, orderid, orderdate, total order,
    first value(orderid) over window year month as min orderid,
   first value(orderdate) over window year month as min orderdate,
   first_value(total_order) over window_year_month as min_order_value,
   last_value(orderid) over window_year_month as max_orderid,
    last value(orderdate) over window year month as max orderdate,
    last_value(total_order) over window_year_month as max_order_value
    from sum_of_order so
    window
        window year month as (partition by so.customerid, year(so.orderdate), month(so.orderdate) order by so.total order
range between unbounded preceding and unbounded following);
```

# Zadanie 9

Baza: Northwind, tabela product\_history

Napisz polecenie które pokaże wartość sprzedaży każdego produktu narastająco od początku każdego miesiąca. Użyj funkcji okna

Zbiór wynikowy powinien zawierać:

- id pozycji
- id produktu
- date
- wartość sprzedaży produktu w danym dniu
- wartość sprzedaży produktu narastające od początku miesiąca

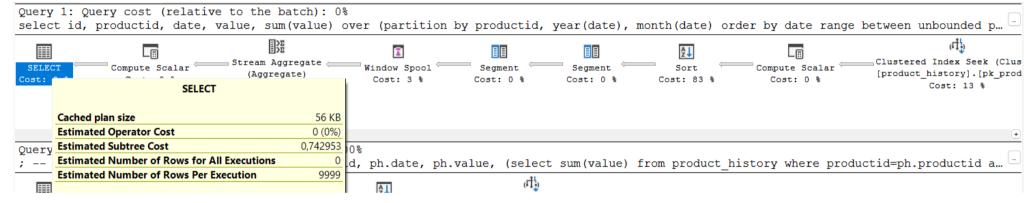
W przypadku długiego czasu wykonania ogranicz zbiór wynikowy do kilkuset/kilku tysięcy wierszy

```
select id, productid, date, value,
    sum(value) over (partition by productid, year(date), month(date)
        order by date range between unbounded preceding and current row) as monthly_value
from product_history
where id<10000;</pre>
```

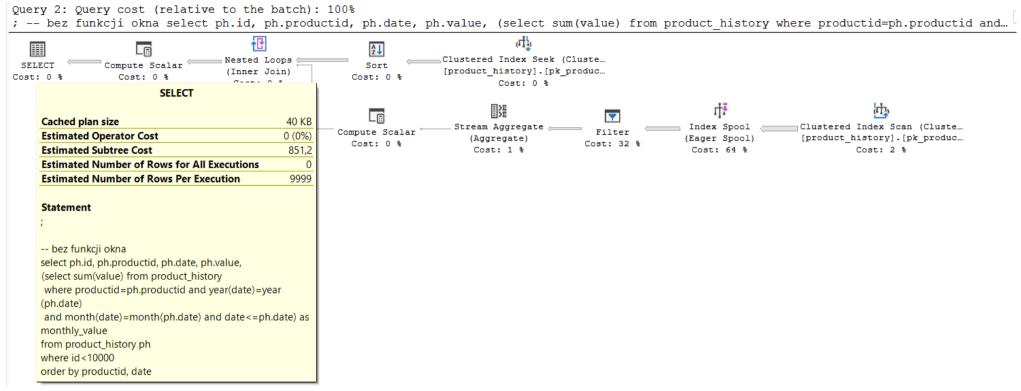
Spróbuj wykonać zadanie bez użycia funkcji okna. Spróbuj uzyskać ten sam wynik bez użycia funkcji okna, porównaj wyniki, czasy i plany zapytań. Przetestuj działanie w różnych SZBD (MS SQL Server, PostgreSql, SQLite)

```
select ph.id, ph.productid, ph.date, ph.value,
    (select sum(value) from product_history
    where productid=ph.productid and year(date)=year(ph.date)
    and month(date)=month(ph.date) and date<=ph.date) as monthly_value
from product_history ph
where id<10000
order by productid, date;</pre>
```

#### Plan zapytania z funkcją okna



### Plan zapytania bez funkcji okna



Porównanie czasów zapytań:

Operacja	MS SQL[ms]	Postgres czas [ms]
z window	4000	836
bez window	11000	-

Dla zapytania bez funkcji okna w Postgres należałoby jeszcze bardziej ograniczyć liczbę wierszy - po 8 minutach zapytanie dalej się nie wykonało.

## Zadanie 10

Wykonaj kilka "własnych" przykładowych analiz. Czy są jeszcze jakieś ciekawe/przydatne funkcje okna (z których nie korzystałeś w ćwiczeniu)? Spróbuj ich użyć w zaprezentowanych przykładach.

### Wyniki:

### Punktacja

pkt
2
2
2
2
2
2

7	2
8	2
9	2
10	2
razem	20