تکلیف سری سوم پایگاه داده ها ۱ دانشگاه صنعتی اصفهان ترم اول سال تحصیلی ۹۸ – ۹۹

مريم سعيدمهر

ش.د. :۹۶۲۹۳۷۳

استاد مربوطه: دکتر قدیری

<mark>بخش اول</mark>

۱. در مورد transaction ها تحقیق کنید و به سوالات زیر پاسخ دهید:

I. خواص ACID را برای transaction نام برده و مختصراً توضیح دهید.

- Atomicity: Either all operations of the transaction are reflected properly in the database, or none are.
- <u>Consistency</u>: Execution of a transaction in isolation (that is, with no other transaction executing concurrently) preserves the consistency of the database.
- Isolation: Even though multiple transactions may execute concurrently, the system guarantees that, for every pair of transactions  $T_i$  and  $T_j$ , it appears to  $T_i$  that either  $T_j$  finished execution before  $T_i$  started or  $T_j$  started execution after  $T_i$  finished. Thus, each transaction is unaware of other transactions executing concurrently in the system.
- <u>Durability</u>: After a transaction completes successfully, the changes it has made to the database persist, even if there are system failures.

II. چرا اجرای همزمان transaction های طولانی یا transaction هایی که با I/O یا storage کار میکنند ، مهم تر از بقیه است ؟

Multiple transactions are allowed to run concurrently in the system.

Advantages are:

• Increased processor and disk utilization, leading to better transaction throughput
e.g., one transaction can be using the CPU while another is reading
from or writing to the disk

Reduced average response time for transactions
 short transactions need not wait behind long ones.

به دو دلیل فوق اجرای همزمان transaction های طولانی یا transaction هایی که با I/O یا storage کار میکنند ، مهم تر از بقیه است

Serial توضيح دهيد. serial توضيح دهيد. serial توضيح دهيد. Serial Schedules : Schedules in which the transactions are executed non-interleaved. a serial schedule is one in which no transaction starts until a running transaction has ended are called serial schedules.

<u>Serializable</u>: This is used to maintain the consistency of the database. It is mainly used in the Non-Serial scheduling to verify whether the scheduling will lead to any inconsistency or not.

 $\underline{\underline{Note}}$ : a serial schedule does not need the serializability because it follows a transaction only when the previous transaction is complete.

: باشد اولیه A=0 , B=0 است و شرط Consistency بایگاه A=0 , A=0 , A=0

```
T_2: read(B);
read(A);
if B = 0 then A := A + 1;
write(A).
```

```
T_1: read(A);
read(B);
if A = 0 then B := B + 1;
write(B).
```

آیا اجرای سریال این دو شرط Consistency را حفظ میکند؟

 $\underline{Yes}:$  if first T1 then T2: (T1) B==0 $\rightarrow$ A=1 (T2) A!=0  $\rightarrow$  B=0 if first T2 then T1: (T2) A==0 $\rightarrow$ B=1 (T1) B!=0  $\rightarrow$  A=0 as you can see in both of them Consistency condition is true.

۲. برای گزینه های A و B در مورد Materialized View تحقیق کنید.

Materialized Views: Certain database systems allow view relations to be physically stored. Physical copy created when the view is defined. Such views are called Materialized view. If relations used in the query are updated, the materialized view result becomes out of date. Need to maintain the view, by updating the view whenever the underlying relations are updated.

access will be faster so if you have a fairly large set of data that you often will need access to but doesn't often change, it may be a good place for a mat view.

View Updates in SQL: Most SQL implementations allow updates only on simple views.

- 1-The from clause has only one database relation.
- 2-The select clause contains only attribute names of the relation, and does not have any expressions, aggregates, or distinct specification.
- 3-Any attribute not listed in the select clause can be set to null.
- 4-The query does not have a group by or having clause.

## D) یکی از معایب استفاده از View ؟

<u>Performance</u>: Views create the appearance of a table, but the DBMS must still translate queries against the view into queries against the underlying source tables. If the view is defined by a complex, multi-table query then simple queries on the views may take considerable time.

<u>Update restrictions</u>: When a user tries to update rows of a view, the DBMS must translate the request into an update on rows of the underlying source tables. This is possible for simple views, but more complex views are often restricted to read-only. Note that if we have materializes view, integrity will be also a problem.

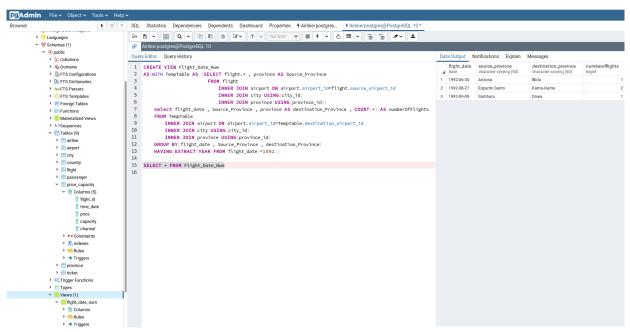
# m ? stored procedure و function m ?

- 1-The function must return a value but in Stored Procedure it is optional. Even a procedure can return zero or n values.
- 2-Functions can have only input parameters for it whereas Procedures can have input or output parameters.
- 3-Functions can be called from Procedure whereas Procedures cannot be called from a Function.
- 4-The procedure allows SELECT as well as DML(INSERT/UPDATE/DELETE) statement in it whereas Function allows only SELECT statement in it.

### ۴. سامانه نرم افزاری فروش بلیط هواپیما:

A) اسکرییت ها در فایل قرار گرفته است

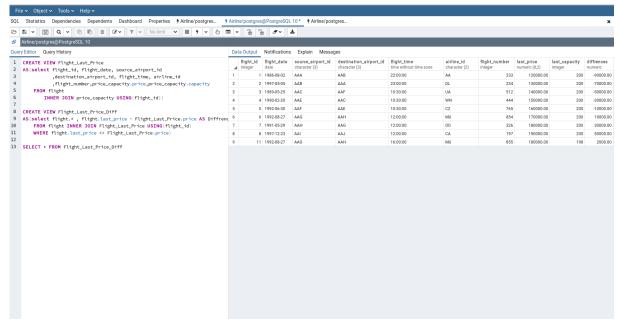
(B



این ویو نباید قابل آپدیت شدن باشد زیرا:

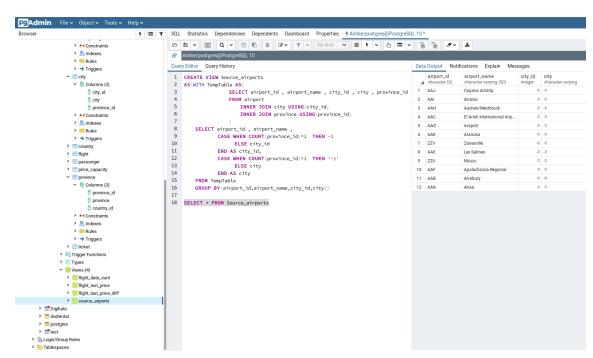
چون در این صورت برای هر آپدیت جدول ظرفیت قیمت اینم باید تریگر براش بخوره و اینم آپدیت شه و سربار خیلی زیادی پیش میاد

## **(**C



چون شاید بعدا ازش خواسته میشه که بگه کی این تغییرات رو انجام داده

(D

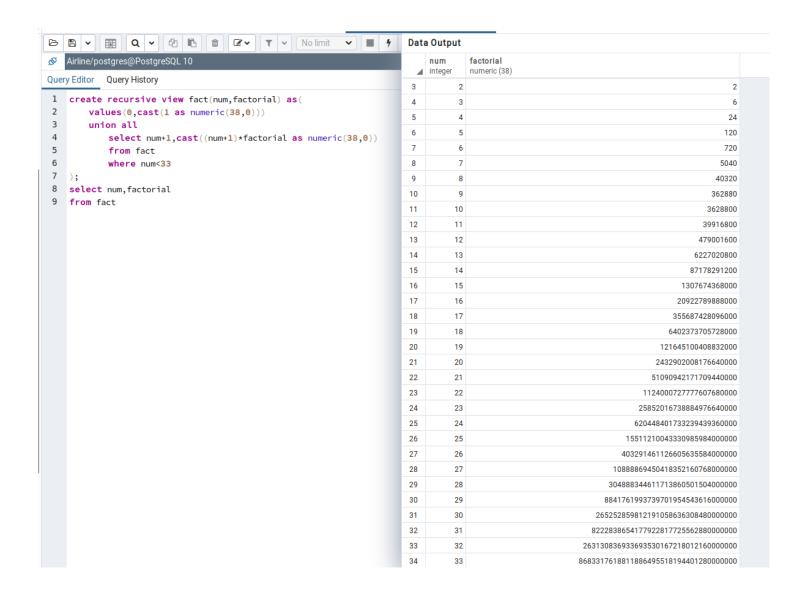


توجه شود که در این حالت که دیتایی که در تیبل ها موجود بوده ، شرایطی که در یک استان بیش از یک فرودگاه باشد ، رخ نداده از همین جهت برای هیچ یک در خروجی ، نام شهر VALID نبوده

- E) اسكريپت ها در فايل قرار گرفته است
- F) اسکرییت ها در فایل قرار گرفته است
- G) سوال ۳-الف چیه :( ، صورت سوال خیلی نا واضحه ؟!!!!!!!!!!!!!!!!!!!!!!!!!!!!!! اگر منظور سوال این باشه که یک تریگر رو این طور تعریف کنیم که BEFORE انجام عملیات مورد نظر باشد ، و در ابتدا ما لاگ اینکه دیتایی تغییر کرده را ثبت کنیم و در ادامه ی بدنه ی تریگر ، دیتاهای جدید را در تیبل مورد نظر اعمال کنیم
  - H) اسکریپت ها در فایل قرار گرفته است و همچنین چون قرار نیست که این کاربر این کار رو انجام بده دلیلی نداره بهش دسترسی بدیم چون ممکنه خراب کاری کنه

۵. دستورات مربوط به recursive view را در Postgres مطالعه کنید و یک recursive view بنویسید که فاکتوریل اعداد کوچکتر از ۳۴ را در هر رکورد نمایش دهد. این مقدار برای ۳۴! چقدر است ؟چرا ؟

For bigger numbers, their factorials has more than 38 digits and SQL data types can only hold up to 38 digits so it overflows a NUMERIC(38,0) field



۶. برای اینکه حجم پایگاه داده همیشه در بهینه ترین حالت ممکن قرار گیرد ، متخصصین پایگاه داده معمولاً روش هایی را مورد استفاده قرار میدهند که یکی از آنها حذف داده های منقضی شده و نگهداری اطلاعات آنها در جداول دیگر است. در این مورد تحقیق کنید و دو روند انجام این کار را مختصراً شرح دهید.

#### 1-using Event scheduler:

It's good when we want to expire records that have some condition with a period like every day/month/....

```
CREATE EVENT archive_claims

ON SCHEDULE EVERY 1 DAY //or the time we want

COMMENT 'expired'

DO

BEGIN

INSERT INTO old SELECT .... FROM now WHERE ....

DELETE FROM now WHERE ....

END
```

#### **2-using Expiry Date:**

It's good for when sometime and once we want to expire records with some condition and older than some expiry date.

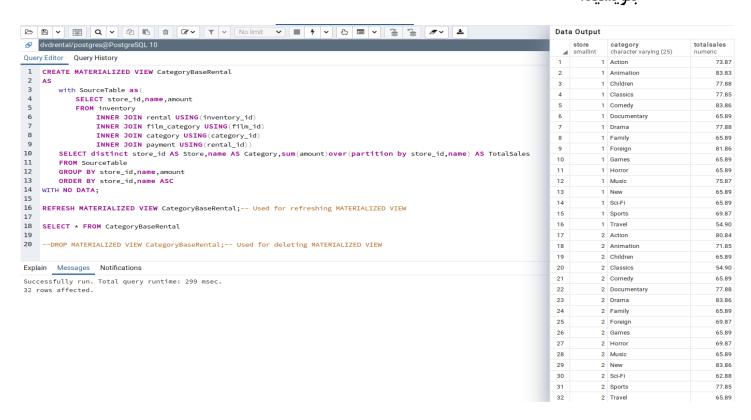
```
INSERT INTO old SELECT .... FROM now

WHERE .... and ExpiryDate>GETDATE()

DELETE FROM now WHERE .... and ExpiryDate<GETDATE()
```

#### ۷. اسکرییت بنویسید:

A) یک materialized view ایجاد کنید که میزان فروش هر فروشگاه را به تفکیک category های مختلف نشان دهد. دستورات لازم برای به روز رسانی و حذف این materialized view را بنویسید.



ال مدیریت فروشگاه تصمیم میگیرد با توجه به افزایش علاقه مندی به فیلم های انگلیسی زبان ، طول مدت اجاره ی فیلم را یک روز کم کند تا فیلم به دست همه مشتریان برسد. برای انجام این خواسته یک روش با استفاده از view ها و یک روش بدون استفاده از آنها قابل انجام است . نحوه انجام بدون استفاده از view ها را در پاسخنامه ی تشریحی وارد نموده و اسکریپت مربوط به ساخت یک view را در HW3.sql وارد کنید.

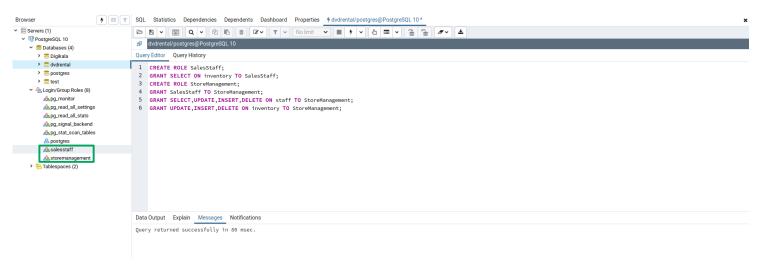
\* روش عدم استفاده از view

```
CREATE TABLE NewFilmTable(
       film_id integer NOT NULL DEFAULT nextval('film_film_id_seq'::regclass),
  title character varying(255) NOT NULL,
  description text,
  release_year year,
  language id smallint NOT NULL,
  rental_duration smallint NOT NULL DEFAULT 3,
  rental_rate numeric(4,2) NOT NULL DEFAULT 4.99,
  length smallint,
  replacement_cost numeric(5,2) NOT NULL DEFAULT 19.99,
  rating mpaa rating DEFAULT 'G'::mpaa rating,
  special_features text[],
  fulltext tsvector NOT NULL,
       name character(20) NOT NULL
);
INSERT INTO NewFilmTable
       SELECT film_id, title, description,
              release vear, language id,
              rental duration -1 as rental duration,
              rental rate, length, replacement cost,
              rating, special features, fulltext, name
       FROM film INNER JOIN language USING(language id)
       WHERE name = 'English';
```

#### \* خروجی روش استفاده از view

Messages		Explain Notifications											
Successfully run. Total query runtime: 463 msec.	film_ intege		description text	release_year integer	language_Id integer	rental_duration integer	rental_rate numeric (4,2)	length smallint	replacement_cost numeric (5,2)	rating mpaa_rating	special_features text[]	fulltext tsvector	name character (20
	1	133 Chamber Italian	A Fateful Refl	2006	1		4.99	117	14.99	NC-17	{Trailers}	'chamber':	English
	2	384 Grosse Wonderful	A Epic Drama	2006	1	4	4.99	49	19.99	R	{"Behind the Scenes"}	'australia':	English
	3	8 Airport Pollock	A Epic Tale of	2006	1		4.99	54	15.99	R	{Trailers}	'airport':1 '	English
	4	98 Bright Encounters	A Fateful Yar	2006	1	1	4.99	73	12.99	PG-13	{Trailers}	'boat':20 '	English
	5	1 Academy Dinosaur	A Epic Drama	2006	1		0.99	86	20.99	PG	{"Deleted Scenes","B	'academí':	English
uery Editor Ouery History	6	2 Ace Goldfinger	A Astounding	2006	1		4.99	48	12.99	G	{Trailers,"Deleted Sc	'ace':1 'ad	English
Jery Editor Query History	7	3 Adaptation Holes	A Astounding	2006	1		2.99	50	18.99	NC-17	{Trailers,"Deleted Sc	'adapt':1 '	English
1 CREATE VIEW NewFilm	8	4 Affair Prejudice	A Fanciful Do	2006	1	4	2.99	117	26.99	G	(Commentaries, Be	'affair':1 'c	English
AS SELECT film_id, title, description,	9	5 African Egg	A Fast-Paced	2006	1		2.99	130	22.99	G	("Deleted Scenes")	'african':1 '	English
release year, language id.	10	6 Agent Truman	A Intrepid Pa	2006	1		2.99	169	17.99	PG	{"Deleted Scenes"}	'agent':1 '	English
5 rental duration -1 as rental duration.	11	7 Airplane Sierra	A Touching S	2006	1		5 4.99	62	28.99	PG-13	{Trailers,"Deleted Sc	'airplan':1 '	English
rental_rate,length, replacement_cost,	12	9 Alabama Devil	A Thoughtful	2006	1		2.99	114	21.99	PG-13	{Trailers,"Deleted Sc	'administr'	English
rating,special_features, fulltext,name	13	10 Aladdin Calendar	A Action-Pac	2006	1		5 4.99	63	24.99	NC-17	{Trailers,"Deleted Sc	'action':5 '	English
FROM film INNER JOIN language USING(language_id) WHERE name='English';	14	11 Alamo Videotape	A Boring Epis	2006	1		0.99	126	16.99	G	(Commentaries, Be	'alamo':1 '	English
WHERE name='English';	15	12 Alaska Phantom	A Fanciful Sa	2006	1		0.99	136	22.99	PG	(Commentaries, Del	'alaska':1 '	English
SELECT * FROM NewFilm	16	213 Date Speed	A Touching S	2006	1	3	0.99	104	19.99	R	(Commentaries)	'compos':	English
	17	13 Ali Forever	A Action-Pac	2006	1	1	3 4.99	150	21.99	PG	("Deleted Scenes","B	'action':5 '	English
	18	14 Alice Fantasia	A Emotional	2006	1		0.99	94	23.99	NC-17	{Trailers,"Deleted Sc	'administr'	English
	19	15 Alien Center	A Brilliant Dra	2006	1		1 2.99	46	10.99	NC-17	{Trailers,Comment	'alien':1 'b	English
	20	16 Alley Evolution	A Fast-Paced	2006	1		2.99	180	23.99	NC-17	(Trailers,Comment	'alley':1 'a	English
	21	17 Alone Trip	A Fast-Paced	2006	1		2 0.99	82	14.99	R	{Trailers,"Behind the	'abandon':	English
	22	18 Alter Victory	A Thoughtful	2006	1		0.99	0.99 57 27.99 PG-13 {Trailers,"Behind the	'agent':17	English			
	23	19 Amadeus Holy	A Emotional	2006	1		0.99	113	20.99	PG	(Commentaries, Del	'amadeus'	English
	24	20 Amelie Hellfighters	A Boring Dra	2006	1		3 4.99	79	23.99	R	(Commentaries, Del	'ameli':1 'b	English
	25	21 American Circus	A Insightful D	2006	1		2 4.99	129	17.99	R	(Commentaries, Be	'administr'	English
	26	22 Amistad Midsummer	A Emotional	2006	1		5 2.99	85	10.99	G	(Commentaries, Be	'amistad':	English
	27	23 Anaconda Confessions	A Lacklusture	2006	1		0.99	92	9.99	R	{Trailers, Deleted Sc	'anacond	English
	28	24 Analyze Hoosiers	A Thoughtful	2006	1		2.99	181	19.99	R	{Trailers,"Behind the	'analyz':1 '	English
	29	25 Angels Life	A Thoughtful	2006	1		2.99	74	15.99	G	{Trailers}	'angel':1 'a	English

دو نقش در پایگاه داده ی dvdrental اضافه کنید که یکی از آنها به عنوان کارمند بخش فروش فقط قادر به مشاهده ی اطلاعات موجودی فروشگاه باشد و دیگری به عنوان مسئول فروشگاه علاوه بر قابلیت های یک کارمند بخش فروش قادر به مشاهده ، حذف ،افزودن و به روزرسانی در اطلاعات کارمندان و موجودی فروشگاه باشد. اگر بخواهیم هر فرد در نقش های مذکور تنها قادر به مشاهده ی اطلاعات مربوط به فروشگاه محل کار خود باشد، به چه ترتیبی باید عمل کنیم؟ مختصرا در پاسخنامه تشریحی پاسخ دهید.



در ادامه ، برای اینکه هر فرد فقط به اطلاعات فروشگاه محل کار خودش دسترسی داشته باشد باید از Row Security Policies استفاده کنیم به صورت زیر:

```
ALTER TABLE staff ENABLE ROW LEVEL SECURITY:
ALTER TABLE inventory ENABLE ROW LEVEL SECURITY;
-- a row should be visible to/updatable by users whose store id is equal to the row's store id
CREATE POLICY fp_s ON staff FOR SELECT
USING (store_id = (SELECT store_id FROM staff WHERE store_id = current_user_store_id));
CREATE POLICY fp_u ON staff FOR UPDATE
USING (group id = (SELECT store id FROM staff WHERE store id = current user store id));
CREATE POLICY fp_s ON staff FOR INSERT
USING (store id = (SELECT store id FROM staff WHERE store id = current user store id));
CREATE POLICY fp_s ON staff FOR DELETE
USING (store_id = (SELECT store_id FROM staff WHERE store_id = current_user_store_id));
CREATE POLICY fp_s ON inventory FOR SELECT
USING (store id = (SELECT store id FROM inventory WHERE store id = current user store id));
CREATE POLICY fp_u ON inventory FOR UPDATE
USING (group_id = (SELECT store_id FROM inventory WHERE store_id = current_user_store_id));
CREATE POLICY fp_s ON inventory FOR INSERT
USING (store_id = (SELECT store_id FROM inventory WHERE store_id = current_user_store_id));
CREATE POLICY fp_s ON inventory FOR DELETE
USING (store_id = (SELECT store_id FROM inventory WHERE store_id = current_user_store_id));
```

۸. یکی از امکاناتی که postgres در اختیار توسعه دهندگان قرار میدهد دستورات EXPLAIN و EXPLAIN میدهد
 ۸. یکی از امکاناتی که postgres در اختیار توسعه دهندگان قرار میدهد دستورات ANALYZE است . در مورد کاربرد این امکان و نحوه استفاده از آن تحقیق کنید و به سوالات زیر پاسخ دهید.

# (A) پرس و جوی زیر را عیناً در اجرا کنید و خروجی را تفسیر کنید.

EXPLAIN ANALYZE
SELECT \* FROM payment WHERE staff\_id = 2

Dat	a Output Explain Notifications Messages
4	QUERY PLAN text
	Seq Scan on payment (cost=0.00290.45 rows=7304 width=26) (actual time=0.3331.624 rows=7304 loops=1
2	Filter: (staff_id = 2)
3	Rows Removed by Filter: 7292
4	Planning time: 12.315 ms
5	Execution time: 1.854 ms

یعنی Postgre انتظار داشته که برای پیدا کردن این مقادیر ۵.۰۴ از یک اوردر محاسباتی دلخواه باید هزینه شود .

rows : تعداد سطرهای خروجی تخمین زده شده توسط

width : تعداد بایت موجود در هر سطر

loop=1 : یعنی index scan فقط یک بار بررسی شده

filter : در حقیقت همان شرطی است که خودمان در قسمت WHERE کوئری گذاشتیم.

Rows removed by filter : هم به تعداد سطوری که از جدول پایه ای مان (payment) حذف شده اند تا سطور باقیمانده ، همان پاسخ درست کوئری بشود.

Postgre زمان اجرای کوئری که تخمین زده شده توسط Postgre : زمان اجرای کوئری

Execution time : زمان اجرای واقعی کوئری

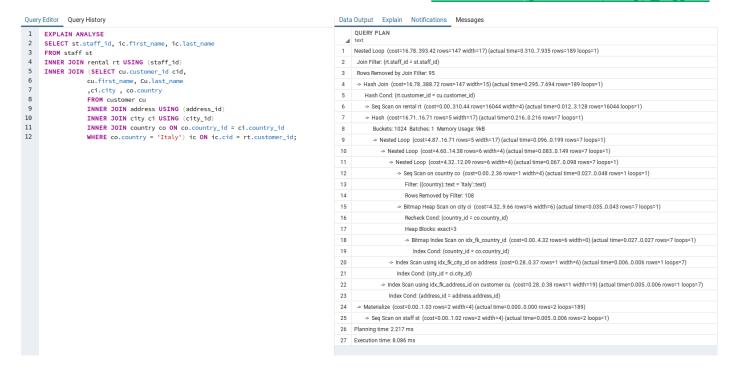
# B) دستور زیر را یک بار عیناً و بار دیگر با استفاده از Nested Query بدون استفاده از عبارت WITH بازنویسی و سپس توسط EXPLAIN ANALYZE روی dvdrental اجرا کنید و خروجی ها را از نظر Query Plan و میانگین زمان اجرا بررسی کنید. چه نتیجه ای میگیرید؟

```
WITH italian_customers AS (
SELECT cu.customer_id cid, cu.first_name, Cu.last_name ,ci.city , co.country
FROM customer cu
INNER JOIN address USING (address_id)
INNER JOIN city ci USING (city_id)
INNER JOIN country co ON co.country_id = ci.country_id
WHERE co.country = 'Italy'
)
SELECT st.staff_id, ic.first_name, ic.last_name
FROM staff st
INNER JOIN rental rt USING (staff_id)
INNER JOIN italian_customers ic ON ic.cid = rt.customer_id;
```

# \* خروجی برنامه با استفاده از WITH

EXPLAIN ANALYSE	QUERY PLAN  text
WITH italian_customers AS ( SELECT cu.customer id cid, cu.first name, Cu.last name, ci.city, co.country	1 Nested Loop (cost=16.88393.20 rows=134 width=220) (actual time=0.2603.419 rows=189 loops=1)
FROM customer cu	2 Join Filter: (rt.staff_id = st.staff_id)
INNER JOIN address USING (address_id)	3 Rows Removed by Join Filter: 95
INNER JOIN city ci USING (city_id)	4 CTE italian_customers
<pre>INNER JOIN country co ON co.country_id = ci.country_id</pre>	5 -> Nested Loop (cost=4.8716.71 rows=5 width=35) (actual time=0.0770.163 rows=7 loops=1)
WHERE co.country = 'Italy'	6 -> Nested Loop (cost=4.6014.38 rows=6 width=22) (actual time=0.0660.122 rows=7 loops=1)
SELECT st.staff_id, ic.first_name, ic.last_name	7 -> Nested Loop (cost=4.3212.09 rows=6 width=22) (actual time=0.0530.078 rows=7 loops=1)
FROM staff st	8 > Seg Scan on country co (cost=0.002.36 rows=1 width=13) (actual time=0.0220.038 rows=1 loops=1)
INNER JOIN rental rt USING (staff_id)	9 Filter: ((country)::text = 'italy'::text)
<pre>INNER JOIN italian_customers ic ON ic.cid = rt.customer_id;</pre>	10 Rows Removed by Filter: 108
	Bitmap Heap Scan on city ci (cost=4.329.66 rows=6 width=15) (actual time=0.0260.033 rows=7 loops=1)
	12 Recheck Cond: (country_id = co.country_id)
	13 Heap Blocks: exact=3
	-> Bitmap Index Scan on idx_fk_country_id (cost=0.004.32 rows=6 width=0) (actual time=0.0190.019 rows=7 loops=
	15 Index Cond: (country_id = co.country_id)
	> Index Scan using idx_fk_city_id on address (cost=0.280.37 rows=1 width=6) (actual time=0.0050.005 rows=1 loops=7)
	17 Index Cond: (city_id = ci.city_id)
	18 -> Index Scan using idx_fk_address_id on customer cu (cost=0.280.38 rows=1 width=19) (actual time=0.0040.005 rows=1 loop
	19 Index Cond: (address_id = address.address_id)
	20 -> Hash Join (cost=0.16372.11 rows=134 width=218) (actual time=0.2443.329 rows=189 loops=1)
	21 Hash Cond: (rt.customer_id = ic.cid)
	22 -> Seq Scan on rental rt (cost=0.00310.44 rows=16044 width=4) (actual time=0.0091.434 rows=16044 loops=1)
	23 -> Hash (cost=0.100.10 rows=5 width=220) (actual time=0.1900.190 rows=7 loops=1)
	24 Buckets: 1024 Batches: 1 Memory Usage: 9kB
	> CTE Scan on italian_customers ic (cost=0.000.10 rows=5 width=220) (actual time=0.0810.177 rows=7 loops=1)
	26 -> Materialize (cost=0.001.03 rows=2 width=4) (actual time=0.0000.000 rows=2 loops=189)
	27 > Seq Scan on staff st (cost=0.001.02 rows=2 width=4) (actual time=0.0040.004 rows=2 loops=1)
	28 Planning time: 1.557 ms
	29 Execution time: 3.531 ms

#### \* خروجي برنامه با استفاده از Nested Query



#### نتيجه اينكه:

Nested Query برای زمانی که کوئری را با  $\frac{\text{WITH}}{\text{WITH}}$  نوشته بودیم کمتر از وقتی شد که از Execution time استفاده کرده بودیم. در نهایت ، استفاده از  $\frac{\text{WITH}}{\text{WITH}}$  به جای  $\frac{\text{Nested Query}}{\text{Nested Query}}$  توصیه میشود چراکه بهینه تر است هم از لحاظ سرعت اجرا هم از لحاظ خوانا بودن کدها :)

C با توجه به Query Plan درخروجی سوال (۸-ب) عملگر Hash به چه منظور توسط DBMS مورد (C

In DBMS, hashing is a technique to directly search the location of desired data on the disk without using index structure. Data is stored in the form of data blocks whose address is generated by applying a hash function in the memory location where these records are stored known as a data block or data bucket.