## طراحی پایگاه داده ها

دانشکده مهندسی کامپیوتر

مریم رمضانی بهار ۱۴۰۴



تاریخ انتشار: ۰۳ اردیبهشت ۱۴۰۴

## تمرین سوم - بخش تئوری

۱. پرسشهای خود درمورد این تمرین را در سامانه کوئرا مطرح کنید.

۲. سیاست ارسال با تاخیر: شما در مجموع در طول نیمسال میتوانید از ۹ روز تاخیر استفاده کنید. همچنین هر تمرین را میتوانید تا حداکثر ۴ روز با تاخیر
تحویل دهید. تاخیرها با مقیاس ساعت محاسبه شده و به بالا گرد میشوند.

۳. سیاست مشارکت دانشجویان در حل کردن تمارین: دانشجویان میتوانند در حل تمارین برای رفع ابهام و یا بهدست آوردن ایده ی کلی با یک دیگر مشورت و همفکری کنند. این کار مورد تایید و تشویق تیم ارائه ی درس میباشد؛ چرا که همفکری و کار گروهی میتواند موجب تقویت یادگیری شود. اما بهدست آوردن جزئیات راه حل و نگارش پاسخ باید تماما توسط خود دانشجو انجام شود. حتما در انتهای پاسخهای ارسالی خود نام افرادی که با آنها همفکری کردید را ذکر کنید.

۴. این تمرین (بخش تئوری و عملی) مجموعا ۱ نمره دارد.

تاریخ تحویل:۱۷ اردیبهشت ۱۴۰۴

سوالات تئورى (۵۰ نمره)

پرسش ۱ (۱۲ نمره) در پایگاه داده یک شرکت دو جدول زیر را داریم:

Employees(employee\_id, name VARCHAR(100), department\_id INT, salary NUMERIC, hire\_date DATE) Departments(department\_id, name VARCHAR(100))

- (آ) یک VIEW ایجاد کنید که نام کارمند، نام دپارتمان و حقوق را نمایش دهد. این VIEW در چه سناریو هایی میتواند کاربردی و مفید باشد؟
  - (ب) در VIEW فوق اگر یک دپارتمان حذف شود، چه اتفاقی برای دادههای VIEW خواهد افتاد؟ (سناریو های مختلف را شرح دهید.)
    - (ج) یک VIEW مشابه ایجاد کنید که فقط کارمندانی را نمایش دهد که حقوقشان از ۵۰ میلیون بیشتر است.
    - (د) استفاده از WITH CHECK OPTION در ساخت این VIEW چه تاثیری دارد؟ آیا استفاده از آن الزامی است؟

پرسش ۲ (۱۰ نمره) سه جدول زیر در اختیار دارید:

 $Student(\underline{student\_id}, student\_name, has\_outstanding\_fee BOOLEAN)\\ Course(\underline{course\_id}, course\_name, \underline{prerequisite\_course\_id}, max\_seats INT)\\ Enrollment(student\_id , course\_id, enrollment\_date)$ 

- (آ) در این محیط کدام قیود یکپارچگی ممکن است نقض شوند؟ بهخصوص به دو قید «تکمیل prerequisite پیش از ثبتنام» و «رعایت محدودیت max\_seats برای هر Course» توجه کنید و شرح دهید در صورت نقض هر یک، چه پیامدهای عملی و آموزشی به وجود می آید.
- (ب) یکی از این قیود را به دلخواه خود انتخاب کنید و یک ASSERTION در SQL بنویسید که نقض آن قید را جلوگیری کند. سپس توضیح دهید اگر در حین اجرای یک تراکنش این ASSERTION نقض شود، هنگام ثبت داده چه اتفاقی برای تراکنش و عملیات COMMIT رخ میدهد.
- (ج) می دانیم که امکان تعریف ASSERTION در عمل وجود ندارد. نشان دهید با استفاده از TRIGGER در PostgreSQL چگونه میتوان همان قید انتخابشده در بخش «ب» را بهطور کامل در سطح پایگاه داده اعمال کرد.

پرسش ۳ (۱۸ نمره) سه جدول زیر را در نظر بگیرید:

orders(order\_id, customer\_id, order\_date) order\_items(order\_id, product\_id, quantity, price) products(product\_id, product\_name, unit\_price)

- (اً) یک view برای order\_summary طراحی کنید که order\_id ، order\_id ، order\_id و total\_amount (محاسبه شده با SUM روی (order\_items) را نمایش دهد.
- (ب) یک تابع trigger از نوع INSTEAD OF روی order\_summary view بنویسید که بهروزرسانی مقدار total\_amount را مدیریت کند. این تابع باید:
  - total\_amount فعلى هر سفارش را محاسبه كند.

- اگر مقدار جدید بزرگتر باشد، یک رکورد «bonus» در جدول order\_items (با product\_id دلخواه و quantity مناسب) درج کند.
- اگر مقدار جدید کوچکتر باشد، مقدار یکی از رکوردهای order\_items را بهصورت نسبی کاهش دهد (به گونهای که هیچ quantity منفی نشه د).
- اگر یک رکورد در order\_items حذف شود یا مقدار quantity آن تغییر کند، view بهطور خودکار بهروزرسانی شود و total\_amount جدید محاسبه گردد.
  - (ج) چالشهای طراحی هنگام بهروزرسانی ستونهای محاسبه شده که به چند جدول وابستهاند (از جمله همگامسازی حذف یا تغییر دادهها) را تحلیل کنید.

**پرسش ۴** (۱۰ نمره) یک پایگاه داده برای ذخیره اطلاعات فیلمهای سینمایی به همراه بازیگران و تولیدکنندگان آن شامل جداول زیر است:

Movie(<u>title</u>, year, <u>producerID</u>) Producer(pID, pName, netWorth)

با توجه به نیاز مکرر به دسترسی به نام تولیدکننده یک فیلم، یک دید ذخیره شده با دستور SQL زیر ساخته شده است:

## CREATE MATERIALIZED VIEW MovieProd $\mathbf{AS}$

SELECT title, year, pName FROM Movie, Producer

 $\mathbf{WHERE}$  producerID = pID

در ابتدای کار، برای ساخت دید ذخیره شده، کل دستور ساخت آن اجرا می شود. برای حفظ سازگاری دید با جدول مبنا نیز مُی توان بعد از هر تغییر جدول مبنا، دید را از نو ساخت اما این کار سربار زیادی دارد. در عوض می توان با اجرای دستورات ساده تر، سازگاری را در هر گام حفظ کرد. برای هر کدام از تغییرات زیر، کمترین دستورات لازم برای حفظ سازگاری دید با جدول مبنا را ارائه دهید.

- INSERT INTO Movie VALUES ('New DB', 1404, 123) (1)
- DELETE FROM Movie WHERE title = 'Old DB' AND year = 1403 ()
  - INSERT INTO Producer VALUES (456, 'Rox', 100) (7)
  - DELETE FROM Producer WHERE pName = 'Bob' (د)
- **UPDATE** Producer **SET** netWorth = netWorth \* 5 **WHERE** netWorth < 10 (a)