

## سوال دوم)

قسمت الف) اگر دو یا چند جدول از طریق **foreign key** ها به هم متصل شده باشند، می توان با استفاده از دستور **join**، به عنوان مثالی اطلاعاتی از جدول دوم که در جدول اول نیامده است را نیز مشاهده کرد. حال اگر جدول سوم نیز وجود داشته باشد که محتوی یک **foreign key** از جدول اول باشد، می توان این اطلاعات اضافی را هم به جدول مجازی که ایجاد می شود و در دیتا بیس ما ذخیره نمی شود اضافه کرد. برای درک بهتر این مفهوم می توان به طور کلی مفهوم **foreign key** را برای لحظه ای فراموش کرد و شکل ساده ای که در لینک آموزشی آمده بود را بررسی کرد.

```
Select
A,
Fruit_a,
B,
Fruit_b
From
Basket_a
Inner join basket_b
On fruit_a = fruit_b;
```

برای درک بهتر دستور را از پایین می خوانیم، شرط ما این است که **fruit\_a** با **fruit\_b** برابر باشد. در صورتی که این شرط برآورده شود، اطلاعاتی از **basket\_b** که در قسمت **select** خواسته شده، در کنار اطلاعاتی از **basket\_a** که در قسمت **Select** خواسته شده نمایش داده می شود. حال وقتی از **inner join** استفاده می کنیم، در واقع اشتراک دو جدول بر روی ستون میوه ها را نمایش می دهیم. اگر از **left join** استفاده کنیم، کل داده های **basket\_a** نمایش داده می شود و قسمت هایی که در ستون **fruit\_b** جدول دیگر، معادل دارند، در ستون های اضافی جدول مجازی ما قرار می گیرند و سایر جاها خالی می مانند. **Right\_join** طبیعتاً بر عکس است.

قسمت ب) براساس چیزی که از توضیحات استاد به خاطر دارم، **index** آخر جدول قرار است که کار جستجو را برای دیتا بیس را راحت کند و پرفرمنس آن را بالا برد. ساده ترین برداشت هم این است که برای این منظور از ستون هایی که تنها ارزش های منحصر به فرد در جدول می پذیرند برای این کار استفاده می کند.

قسمت ج) به طور کلی **subquery** حالتی است که از یک کوئری در کوئری دیگر استفاده می شود. دوباره توضیح یکی از مثال های لینک تدریس می تواند کمک کند.

```
Select
```

```

Film_id,
Title
From
Film
Where
film_id in(
select
inventory.film_id
from
rental
inner join inventory on inventory.inventory_id=rental.inventory_id
where
return_date between "2005-05-29" and "2005-05-30"

```

اول جدول دورنی تشکیل می‌شود، بین جداول rental و inventory یک join زده می‌شود و فیلم‌هایی که تاریخ آن در بازه خاصی قرار می‌گیرد، فیلتر می‌شوند، حال به ازای film\_id هایی که در این جدول قرار دارند، ستون‌های film\_id و title از جدول film استخراج می‌شوند.

قسمت د) در حالت کلی و ساده نرمال کردن به معنای تنظیم ساختار داده‌ها به گونه‌ای است که از تکرار غیرضروری اطلاعات جلوگیری شود. مثال قابل لمس آن همان چیزی است که سر کلاس مطرح شد. مثلاً اگر دو جدول رابطه چند به چند داشته باشند، و بخواهیم آن‌ها را در یک جدول نمایش دهیم، ناچاریم که داده‌های تکراری زیادی نگه داریم، یکی از مسائلی که این رویکرد ایجاد می‌کند ناپایدار کردن دیتا بیس، سخت شدن به روزرسانی و اشغال کردن فضای اضافی است.

در طرف دیگر دینرمال کردن، به معنای آن است که عمداً برای بالا بردن کارایی در مواردی که مثلاً یک دسته خاص از محاسبات نیاز است داده‌های تکراری را نگه داریم.

قسمت ه) یک جدول 1nf است اگر هر خانه آن فقط یک مقدار بگیرد.

یک جدول 2nf است اگر 1nf باشد و اصطلاحاً هبستگی جزئی بین ستون‌های جدول و primary key وجود نداشته باشد. دقیقاً مشابه همان مثالی که در کلاس مطرح شد. (مشکلی که وقتی تمام اطلاعات دو جدول با رابطه چند به چند را می‌خواستیم در یک جدول نگه داریم بروز می‌کرد)

یک جدول 3nf است، اگر 2nf باشد و هیچ رابطه تراگذاری نیز در آن وجود نداشته باشد. اگر مثال‌های کلاس را در نظر بگیریم، جدولی که یک رابطه یک به چند درشان خلاصه می‌شد، این ویژگی را نداشتند.

یک جدول bcnf است، اگر همه ستون‌های آن معرف رابطه باشند، مثلاً جدولی میانی که برای رابطه چند به چند تعریف شده بود، اگر هیچ ستون دیگری نداشته باشد، یک جدول bcnf است.

قسمت و) دستور drop کل جدول با همه روابطی که برای آن تعریف شده و محتویاتش را پاک می‌کند، در حالی که truncate تنها محتویات جدول را پاک می‌کند.