

سوال اول- الف)

رابطه فقط یک جدول است که به صورت فیزیکی وجود دارد و در پایگاه داده ذخیره می‌شود که این موضوع با دید در تضاد است به این معنی که دید در واقع از مشتقات رابطه است ولی خود به صورت فیزیکی در پایگاه داده وجود ندارد. دید تنها به صورت یک تعریف ساختاری است و داده‌های خود را می‌تواند از تعدادی رابطه استخراج کند.

رابطه در واقع جدولی است که دارای مقادیری است، این در صورتی است که دید زیرمجموعه‌ای از پایگاه داده است.

اما به نظر می‌رسد که تفاوت اساسی دید و رابطه این است که یک رابطه حاوی داده (Data) است اما این در حالی است که دید یک کوئری است که روی یک یا چند رابطه قرار می‌گیرد و خود حاوی هیچ داده‌ای (Data) نیست.

ب)

- هنگامی که سیستم تک کاربره باشد.
- هنگامی که به تشخیص ادمین (admin) برای افزایش کارایی سیستم، برخی برنامه‌ها را مستقیماً روی شمای ادراکی (جدول مبنایی) بنویسیم.
- هنگامی که کاربر نیازمند انجام عملیات ذخیره‌سازی باشد و از طریق دید امکان آن وجود نداشته باشد.

ج)

- Super Key یک صفت (یا مجموعه‌ای از صفات) است که برای شناسایی منحصر به فرد همه صفات در یک رابطه استفاده می‌شود اما کلید اصلی یک مجموعه حداقلی از صفات (یا مجموعه‌ای از صفات) است که برای شناسایی منحصر به فرد همگی صفات در یک رابطه استفاده می‌شود.
 - همه Super Key ها نمی‌توانند کلیدهای اصلی باشند ولی کلید اصلی یک Super Key حداقلی است.
 - Super Key های مختلف با هم معیارهای انتخاب کلیدهای کاندید را ایجاد می‌کنند این در صورتی است که ما می‌توانیم کمترین کلید کاندید را به عنوان کلید اصلی انتخاب کنیم.
 - در یک رابطه، تعداد Super Key ها بیشتر از تعداد کلیدهای اصلی است.
 - صفت‌های Super key می‌تواند حاوی مقدار NULL باشد این در حالی است که صفت‌های کلید اصلی نمی‌توانند حاوی مقادیر NULL باشند.
- و همچنین برای Super key در SQL با استفاده از دستور UNIQUE می‌توانیم محدودیت یکتایی مقدار را اعمال کنیم.

(د)

اگر در یک جدول n ستون داشته باشیم که k ستون آن کلید کاندید باشد، به صورتی که $k \leq n$ باشد تعداد Super key های این جدول $2^{(n-k)}$ است.

سوال دوم-

تمامی کُد های مربوط به این سوال به زبان SQL همراه با کامنت مشخص شده و همراه همین گزارش با نام question2.sql آپلود شده است.

سوال سوم- قسمت اول- الف)

Student (ST_ID, Name, National_ID, Semester, Major, Phone_Num)

CK CK CK

Course (CO_ID, Title, Credit, Type, Professor)
CK

ST_CO (ST_ID, CO_ID, Term, Year, Semester)
.....,
 CK

(ب) در این قسمت برای انتخاب کلیدهای کاندید به عنوان کلید اصلی برای جدول Student مناسب‌ترین گزینه

ST_ID است و برای جدول Course تنها کلیدی که کاندید است کلید اصلی نیز می‌باشد و برای جدول ST_CO کلید اصلی‌ای نداریم.

سوال سوم- قسمت دوم- الف)

1.

```
CREATE VIEW V1 AS
```

```
SELECT ST.ST_ID, ST.Name, ST_CO.CO_ID, ST_CO. Semester FROM  
Student AS ST JOIN ST_CO
```

این دید در عمل ناپذیرا است بدلیل اینکه عباراتی که انتخاب (SELECT) شده اند از جدول Student ساده نیستند و عملگر JOIN مشاهده می شود ولی در تئوری پذیرا می باشد.

2.

```
CREATE VIEW V2 AS
```

```
SELECT ST_ID, Name, Semester, Major FROM Student  
WHERE Major = 'COMP'
```

این دید هم در عمل و هم در تئوری پذیرا است و مشکلی ندارد و جدولی که در کلاز FROM نیز قید شده است یک جدول مبنا است و دید قابل بهنگام سازی می باشد.

3.

```
CREATE VIEW V3 AS
```

```
SELECT Title, Credit  
FROM Course
```

این دید هم در عمل و هم در تئوری ناپذیرا است چون در کلاز SELECT ستون کلید نداریم و به همین دلیل پذیرا نیست.

4.

```
CREATE VIEW V4 AS
```

```
SELECT ST_ID, AVG(Semester) FROM ST_CO GROUP BY ST_ID
```

این دید در عمل ناپذیرا است بدلیل اینکه در کلاز SELECT کلا GROUP BY نباید داشته باشیم و به همین دلیل پذیرا نیست ولی در تئوری پذیرا است.

(ب)

```
UPDATE V2  
SET Major ='math'  
WHERE ST_ID = 98543210
```

از نظر تئوریک به دلیل عدم رعایت محدودیت دید رد می‌شود اما در عمل اگر option چک نشود،
[with check option] درخواست انجام می‌شود.

(ج)

```
INSERT INTO V1  
VALUES (98543210, 'Ali', 40638, 4)
```



```
INSERT INTO ST  
VALUES (98543210, 'Ali', ?, ?)
```

```
INSERT INTO ST_CO  
VALUES (98543210, 40438, 4)
```

سوال چهارم-

دو جدول نماد و سهامدار از سامانه بورس اوراق بهادار با نام های shareholder و symbol تعریف شده اند که برای هر دو جدول قوانین جامعیتی عام ناوابسته به داده های محیط هستند که دو نوع قاعده جامعیت موجودیتی و جامعیت ارجاعی را دارا می باشد و برای جدول سهامدار و نماد اگر قاعده جامعیت موجودی (Entity IR) را اعمال کنیم هیچ جزء تشکیل دهنده ی کلید های اصلی نباید هیچ مقدار (NULL) باشد دلیل آن هم این است که کلید اصلی عامل تمیز نمونه موجودیت ها و تاپل ها است و تضمین کننده دست یابی به تک موجودیت است که به این معنی است که عامل تمیز خود نمیتواند ناشناخته باشد و همچنین مکانیزم اعمال قاعده جامعیت موجودی در DBMS به این صورت است که محدودیت یکتایی مقدار (با UNIQUE فقط این محدودیت کنترل میشود) که برای id جدول نماد تنها UNIQUE آمده که نشان می دهد محدودیت هیچ مقدار ناپذیری را کنترل نمی کند این در صورتی است که باید محدودیت هیچ مقدار ناپذیری کنترل شود.

برای قاعده دوم که قاعده جامعیت ارجاعی (Referential IR) است ناظر است بر کلید خارجی که جدول سهامدار اصلا کلید خارجی ندارد و برای جدول نماد باید مقادیر id جدول سازمان در جدول نماد قابل انطباق باشد. دلیل نیاز به قاعده نیز هم این است که کلید خارجی عامل ارجاع است؛ ارجاع به نمونه موجودیت (ارجاع مقداری و نه ارجاع از طریق اشاره گر) و در واقعیت نمی توان به نمونه موجودیت ناموجود ارجاع داد و همچنین مکانیزم اعمال قاعده جامعیت ارجاعی در DBMS به این صورت است که در مرحله اول کلیدهای خارجی به سیستم معرفی می شوند و حتما بعد از تعریف کلید خارجی، ارجاع آن نیز باید نوشته شود و در آخر هم برای بهنگام سازی مشخص کردن روش اعمال در عملیات حذف و بهنگام سازی مقدار کلید اصلی مشخص شود. (در درج روش خاصی لازم نیست و در صورت عدم وجود تاپل مرجع، درخواست رد می شود).

دو مورد از قوانین جامعیتی خاص به عنوان مثال محدودیت پایگاهی و محدودیت صفتی است که محدودیت صفتی به این نحو بر دو جدول سهامدار و نماد اعمال شده است که مثلا id یک سهامدار، ۱۰ رقمی است و یک شماره تلفن حداکثر ۱۱ رقمی است و یا مثلا در جدول نماد، نام نماد می تواند تا ۴۰ کاراکتر داشته باشد و یا بیشینه و کمینه قیمت نماد باید به صورت عدد نوشته شود و محدودیت پایگاهی نیز ناظر است به تاپل های بیش از یک رابطه که به نحوی با هم ارتباط معنایی [منطقی] دارند که در جدول نماد رابطه بین جداول سازمان و نماد به این صورت است.

سوال پنجم-

تمامی کُد های مربوط به این سوال به زبان SQL همراه با کامنت مشخص شده و همراه همین گزارش با نام question5.sql آپلود شده است.

(الف)

```
CREATE ASSERTION TOT_TRANSACTION_CHECK
CHECK (NOT EXISTS (SELECT COUNT(deposit.time)
AS number_deposit, deposit.depositor AS depositor
FROM deposit
GROUP BY depositor
HAVING time > time0)
FULL OUTER JOIN
SELECT COUNT(withdraw.time) AS number_withdraw,
withdraw.withdrawer AS withdraw
FROM withdraw
GROUP BY withdrawer
HAVING time > time0
ON withdrawer = depositor
WHERE (number_deposit+number_withdraw>10)
```

(ب)

```
CREATE ASSERTION TOTPLAYER-CHECK
CHECK (NOT EXISTS (SELECT COUNT(PAYER_ID)
AS PAYER, TEAM_ID)
FROM CONTRACT
GROUP BY (TEAM_ID)
HAVING (PAYER>15)
```

سوال ششم-

تمامی کد های مربوط به این سوال به زبان SQL همراه با کامنت مشخص شده و همراه همین گزارش با نام question6.sql آپلود شده است.

(الف)

```
CREATE TRIGGER PRICE-TRIG
    BEFORE UPDATE OF price
    ON transaction
    REFERENCING NEW AS NPRICE
    FOR EACH ROW
    (UPDATE transaction
        SET transaction.price = NPRICE.price
        WHERE NPRICE.price < 10 and 1 < NPRICE.price)
```

(ب)

```
CREATE TRIGGER PLYR-PAY-TRIG
    AFTER UPDATE ON contract
    REFERENCING NEW AS NPLYR
    FOR EACH ROW
    (UPDATE contract
        SET contract.price = contract.price + 10 WHERE contract.id != NPLYR.id)
```

```
CREATE TRIGGER PLYR-PAY-TRIG
    AFTER INSERT ON contract
    REFERENCING NEW AS NPLYR
    FOR EACH ROWs
    (UPDATE contract
        SET contract.price = contract.price + 10 WHERE contract.id != NPLYR.id)
```