به نام خداوند بخشنده مهربان

تمرین اول درس اصول و طراحی پایگاه داده دکتر سعیده ممتازی

ترم بهار 1400 – دانشکده مهندسی کامپیوتر، دانشگاه صنعتی امیرکبیر زمان تحویل: 71 فرور دین 1400



لطفا قبل از شروع به حل کردن تمرین به نکات زیر توجه فرمایید:

- 1. در صورت وجود هرگونه سوال یا ابهام میتوانید با تدریسیار از طریق ایمیل farbod.rsi@gmail.com
- 2. مهلت تحویل تمرین تا تاریخ ₁₇ فروردین ماه میباشد. بعد از این تاریخ تمرین به هیچ عنوان تحویل گرفته نمی شود.
- 3. تمامی فایلهای خواسته شده را در قالب یک فایل فشرده با نام HW1-StudentNumber در مودل بارگذاری کنید. به عنوان مثال: 0631032-HW1.

١- به سوالات زير ياسخ دهيد:

- A. وجه شباهت و تمایز محدودیتهای Unique و Primary key را شرح دهید.
- B. برای هر یک از دستورات (Data Manipulation Language(DML) و Data Data یک نمونه پرسوجو بنویسید. (Language(DDL)
 - C. وجه شباهت و تمايز دستورات drop و truncate وdelete را شرح دهيد.
- D. سیستم مدیریت پایگاه داده (Database Management System) هنگام شاخصگذاری (indexing) چه تغییر یا تغییراتی بر روی داده ایجاد میکند و چه تاثیری دارد؟
 - E. ۳ مورد از مزایای استفاده از دیتابیس نسبت به فایل سیستم را نام ببرید.

۲- جداول زیر را برای لیست انتخاب واحد دانشجویان در نظر بگیرید:

STUDENTS (id, name, enterance_year, field, cellphone, gender)
COURSES (id, name, unit)
PROFESSORS (id, name, national_id, gender)
AVAILABLE_COURSES (id, course_id, professor_id, time, year, semester)
TAKEN COURSE (id, student id, available course id)

توضيحات:

رشته تحصيلي :field

تعداد واحد درس مربوطه :unit

availlable courses: دروس ارائه شده

wear: سال ارائه واحد

ترم ارائه واحد (برای ترم یاییز عدد ۱ و ترم زمستان عدد ۲) semester:

با استفاده از جبر رابطهای پرس و جوهای خواسته شده را بنویسید.

- A. لیست تمامی دروس ارائه شده در ترم های فرد بین سال های ۱۳۹۰ تا ۱۳۹۴.
- B. لیست دانشجویان ورودی ۱۳۹۸ که در انتخاب واحد ترم پاییز سال ۱۳۹۹ کمتر از ۱۲ واحد اخذ کردهاند.
 - C. لیست دانشجویان پسر که هیچ درسی با استادی با نام Ali اخذ نکرده اند.

- D. لیست تمامی دانشجویان دختر که تاکنون کمتر از ۸۰ واحد اخذ کرده اند.
- E. لیست نام تمامی اساتیدی که در ترم فرد درس 3 و احدی یا در ترم زوج درس 2 و احدی ارائه کرده اند.

۳- فرض کنید که مدیریت پایگاه داده یک شرکت ارسال بسته اینترنتی (مانند اسنپ باکس) را بر عهده دارید. این شرکت تعدادی کاربر و پیک موتوری دارد که هر سفارش توسط یک کاربر ایجاد می شود و یک پیک آن را قبول میکند.

در ابتدا لازم است که پایگاه داده را با جداولی که در ادامه شرح داده میشوند بسازید و پرسوجوهای مربوطه را در فایلی با نام 3.sql بنویسید.

جدول کاربران (user)

- Id: شناسه یکتا عددی برای هر کاربر
 - name: نام کاربری
 - cellphone: شماره تلفن
- referred_by: شناسه یکتا کاربری که ایشان را دعوت کرده (میتواند خالی باشد)
 - credit: مقدار اعتبار کاربر به تومان (نمی تواند کمتر از باشد)

جدول پیک ها (driver)

- شناسه یکتا عددی هر پیک
 - name: نام کاربری
 - cellphone: شماره تلفن
- address: آدرس محل سکونت
- is_active: (٠ به معنای غیر فعال و ١ به معنای فعال)
 - score: میانگین امتیاز پیک

جدول سفارشات (order)

- ld: شناسه یکتا هر سفارش
- user_id: شناسه کاربری که سفارش را ایجاد کرده
- driver_id شناسه پیکی که سفارش را قبول کرده (اگر هیچ پیکی سفارش را قبول نکرده باشد این فیلد خالی است)
 - estimated_value: ارزش تخمینی بسته ارسالی به تومان.

- price: هزينه سفارش
- is round trip: سفارش رفت و برگشتی
- start_time: تاریخ و زمان آغاز سفارش
- finish_time: تاریخ و زمان پایان سفارش
- score: امتیاز کاربر به پیک (بین ۱ تا ۵)

جدول افزایش اعتبار کاربران (payment)

- Id: شناسه یکتا هر پرداخت
 - user id: شناسه کاربر
- amount: مبلغ افزایش اعتبار به تومان (باید مضربی از ۵۰۰ باشد)
- bank: نام بانک (باید یکی از بانک های [saderat, saman, sina, melli] باشد
 - time: تاریخ و زمان

وارد كردن اطلاعات

لازم است که برای هر یک از جداول ساخته شده ۴یا۵ سطر نمونه وارد کنید و پرسوجوهای مربوطه را در فایل مربوط به همین سوال بنویسید.

گزارش گیری

برای موارد خواسته شده، پرسوجو های SQL بنویسید (در فایل مربوط)

- A. نام کاربر در رکورد اول جدول کاربر را به farbod تغییر دهید.
- B. نام کاربری کاربرانی که هیچ سفارشی ثبت نکرده اند را برگردانید.
- C. کاربری که هیچ سفارشی نداشته است را از لیست جدول کاربران حذف کنید.
 - D. آیدی تمامی کاربران با نام کاربری farbod را برگردانید.
- E. تمامی شماره تلفن هایی که هم به عنوان کاربر و هم به عنوان پیک ثبت شده اند را برگردانید.
- F. نام کاربری کاربرانی که حداقل ۲سفارشی ثبت کرده اند که هیچ پیکی آن هارا قبول نکرده را برگردانید. (فیلد پیک در جدول سفارش خالی است).
 - G. سفارش هایی که روز پایان سفارش فردای روز شروع سفارش بوده است را برگردانید.
 - H. کاربرانی که پیک تکراری داشته اند.
 - میانگین زمان سفارش هایی که امتیاز آن ها از ۳ بیشتر است را برگردانید.
 - J. کاربری که بیشترین میانگین امتیازات را به سفارشها دادهاند را به ترتیب نزولی برگردانید.
 - K. پیکی که در هفته اخیر بیشترین در آمد را داشته است را برگردانید.
- L. میانگین امتیازی که کاربرانی که حداقل یک بار از بانک سینا استفاده کرده اند به پیک ها دادهاند را برگردانید.

M. مجموع قیمت سفارش هایی که توسط کاربر هایی که توسط کاربری با نام کاربری farbod معرفی (refer) شده اند را برگردانید.

۴- برای هرکدام از سوالات زیر پرسوجو مربوطه را در فایلی با نام 4.sql بنویسید. (توجه داشته باشید که سوالات مجزا هستند)

.A

جدولی از شماره دانشجویی دانشجویان و نمرات درسهای آن ها به شکل زیر داریم.

GRADES (id, student_id, course_id, grade)

یرس وجویی بنویسید که میانگین نمرات هر درس موجود در جدول را برگرداند.

.B

جداولی از نمرههای دروس پایگاه داده و سیستمعامل دانشجویان داریم. (نمرات از ۲۰ هستند)

DB_GRADES (id, student_id, grade)

OS_GRADES (id, student_id, grade)

توجه داشته باشید که لزوما دانشجویان دو کلاس یکسان نیستند و ممکن است دانشجویی فقط یکی از این دو در س را داشته باشد.

پرسوجویی بنویسید که شماره دانشجویی دانشجویانی که در درس پایگاه داده نمره قبولی کسب کردهاند در حالی که در درس سیستم عامل را اخذ نکرده باشند هم مشمول می شوند).

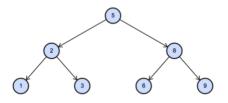
.C

جدولی به نام BST داریم که نماینگر یک درخت جستوجوی باینری میباشد و به از ای هر گره، والد آن گره را مشخص میکند.

برای نمونه داریم

N	P
1	2
3	2
6	8
9	8
2	5
8	5
5	null

سطر اول نشان میدهد که گره ۲، والد گره ۱ است. درخت متناظر جدول بالا به صورت زیر است.



پرسوجویی بنویسید که نقش هر گره را از بین نقشهای Inner ، Leaf مشخص کند. برای نمونه داده شده خروجی به صورت زیرخواهد بود.

1 Leaf
2 Inner
3 Leaf
5 Root
6 Leaf
8 Inner
9 Leaf

. D

جدولی شامل ۲ستون به نامهای X و Y داریم X و Y هردو عدد صحیح هستند)

Table1 (x, y)

دوسطر (X_1, Y_1) و (X_2, Y_2) نسبت به هم متقارن هستند اگر و تنها اگر رابطه $X_1 = Y_2$ و $X_1 = Y_2$ بین آنها برقرار باشد.

پرسوجویی بنویسید که تمامی سطرهایی که متقارن آن ها نیز درجدول موجود است را برگرداند.

موفق باشيد

به نام خداوند بخشنده مهربان

تمرین اول درس اصول و طراحی پایگاه داده دکتر سعیده ممتازی

ترم بهار 1400 – دانشکده مهندسی کامپیوتر، دانشگاه صنعتی امیرکبیر زمان تحویل: 71 فرور دین 1400



لطفا قبل از شروع به حل کردن تمرین به نکات زیر توجه فرمایید:

- 1. در صورت وجود هرگونه سوال یا ابهام میتوانید با تدریسیار از طریق ایمیل farbod.rsi@gmail.com در ارتباط باشید.
- 2. مهلت تحویل تمرین تا تاریخ ₁₇ فروردین ماه میباشد. بعد از این تاریخ تمرین به هیچ عنوان تحویل گرفته نمی شود.
- 3. تمامی فایلهای خواسته شده را در قالب یک فایل فشرده با نام HW1-StudentNumber در مودل بارگذاری کنید. به عنوان مثال: 0631032-HW1.

۱- به سوالات زیر یاسخ دهید:

- A. وجه شباهت و تمایز محدودیتهای Unique و Primary key را شرح دهید.
- B. برای هر یک از دستورات (Data Manipulation Language DML) و Data Manipulation Language یک نمونه پرسوجو بنویسید.
 - C. وجه شباهت و تمايز دستورات drop و truncate وdelete را شرح دهيد.
- D. سیستم مدیریت پایگاه داده (Database Management System) هنگام شاخصگذاری (indexing) چه تغییر یا تغییراتی بر روی داده ایجاد میکند و چه تاثیری دارد؟
 - E. ۳ مورد از مزایای استفاده از دیتابیس نسبت به فایل سیستم را نام ببرید.

Δ

Primary key	Unique key
مشخص کننده یکتا هر سطر از جدول	مشخص کننده هر سطر جدول در صورتی که کلید اصلی موجود نباشد
نمی تو اند مقدار null داشته باشد	میتواند مقدار null داشته باشد
حداکثر یک کلید اصلی میتواند در هر جدول حاضر باشد	محدودیتی روی تعداد ندارد

В

DML:

```
INSERT INTO students (first_name, last_name, age) VALUES ('farbod',
'rasaei', 22);
```

DDL:

```
CREATE TABLE students (
   id     BIGINT     PRIMARY KEY,
   first_name    VARCHAR (50)     not null,
   last_name     VARCHAR (75)     not null,
   age     INTEGER (50)
);
```

C

هر ۳ دستور برای پاک کردن داده های جدول یا خود جدول هستند اما:

drop یک دستور DDL میباشد که باعث پاک شدن تمامی سطرهای ذخیره شده و همچنین دسترسیها، ایندکس ها، محدودیتها و تمامی مواردی که برای آن جدول ساخته شده اند می شود.

truncate نیر یک دستور DDL میباشد که تمامی سطرهای ذخیره شده در جدول را پاک میکند اما schema جدول باقی میماند، در mysql اجازه truncate هنگامی که کلیدهای خارجی به سطرهایی از جدول اشاره میکنند وجود ندارد.

delete یک دستور DML میباشد که تنها سطرهای انتخاب شده در پرسمان (نه لزوما تمامی سطرها) را پاک میکند. و برخلاف ۲مورد بالا به راحتی قابل بازگردانی است.

D

شاخص گذاری یا ایندکسینگ برای افز ایش سرعت دسترسی به داده های ذخیره شده صورت میگیرد، به این صورت که تمامی داده ها در ساختمان داده هایی که عملی داده ها در ساختمان داده هایی که order پایین تری هنگام دسترسی (مانند b-trees) نیز ذخیره می شوند.

شاخص گذاری باعث افزایش هزینه عمل insert نیز می شود زیرا هر داده جدید باید هم به صورت عادی و هم در ساختمان داده هایی برای دسترسی سریع ذخیره شود.

Ε

قابلیت جستوجو برای دادهای خاص با استفاده از query language (مانند sql).

قابلیت انجام چند عمل به صورت atomic.

رابطهای بودن جداول و استفاده همزمان از چند جدول با توجه به نیاز.

۲- جداول زیر را برای لیست انتخاب واحد دانشجویان در نظر بگیرید:

STUDENTS (id, name, enterance_year, field, cellphone, gender)
COURSES (id, name, unit)
PROFESSORS (id, name, national_id, gender)
AVAILABLE_COURSES (id, course_id, professor_id, time, year, semester)
TAKEN COURSE (id, student id, available course id)

توضيحات:

رشته تحصیلی:field

تعداد واحد درس مربوطه: unit

availlable_courses: دروس ارائه شده

year: سال ارائه واحد

ترم ارائه واحد (برای ترم پاییز عدد ۱ و ترم زمستان عدد ۲) semester:

با استفاده از جبر رابطهای پرس و جوهای خواسته شده را بنویسید.

- A. لیست تمامی دروس ارائه شده در ترم های فرد بین سال های ۱۳۹۰ تا ۱۳۹۴.
- B. لیست دانشجویان ورودی ۱۳۹۸ که در انتخاب واحد ترم پاییز سال ۱۳۹۹ کمتر از ۱۲ واحد اخذ کردهاند.
 - C. لیست دانشجویان پسر که هیچ درسی با استادی با نام Ali اخذ نکرده اند.
 - D. لیست تمامی دانشجویان دختر که تاکنون کمتر از ۸۰ واحد اخذ کرده اند.
- E. لیست نام تمامی اساتیدی که در ترم فرد درس 3 واحدی یا در ترم زوج درس 2 واحدی ارائه کرده اند.

با توجه نبودن group by در مطالب این ترم جبر رابطهای، موارد B و D امتیازی هستند.

A-

 $\sigma_{\text{year}>1390} \Lambda_{\text{year}<1394} \Lambda_{\text{semester}=1} (AVAILABLE_COURSES)$

C-

(π_{STUDENT.gender=1} (STUDENTS ⋈ AVAILABLE COURSES ⋈ TAKEN COURSE ⋈ PROFESSORS)) −

 $(\pi_{STUDENT.gender=1} \land PROFESSORS.name='Ali' (STUDENTS <math>\bowtie$ AVAILABLE_COURSES \bowtie TAKEN_COURSE \bowtie PROFESSORS))

E-

 π Professors.name (σUnit=3 Λ semester=0 (Courses \bowtie AVAILABLE_COURSES \bowtie Professors) U σUnit=2 Λ semester=1 (Courses \bowtie AVAILABLE_COURSES \bowtie Professors))

۳- فرض کنید که مدیریت پایگاه داده یک شرکت ارسال بسته اینترنتی (مانند اسنپ باکس) را بر عهده دارید. این شرکت تعدادی کاربر و پیک موتوری دارد که هر سفارش توسط یک کاربر ایجاد می شود و یک پیک آن را قبول میکند.

در ابتدا لازم است که پایگاه داده را با جداولی که در ادامه شرح داده میشوند بسازید و پرسوجوهای مربوطه را در فایلی با نام 3.sql بنویسید.

جدول کاربران (user)

- Id: شناسه یکتا عددی برای هر کاربر
 - name: نام کاربری
 - cellphone: شماره تلفن
- referred_by: شناسه یکتا کاربری که ایشان را دعوت کرده (میتواند خالی باشد)
 - credit: مقدار اعتبار کاربر به تومان (نمی تواند کمتر از باشد)

جدول پیک ها (driver)

- Id: شناسه یکتا عددی هر پیک
 - name: نام کاربری
 - cellphone: شماره تلفن
- address: آدرس محل سکونت
- is_active: (٠ به معنای غیر فعال و ١ به معنای فعال)
 - score: میانگین امتیاز پیک

جدول سفارشات (order)

- شناسه یکتا هر سفارش
- user_id: شناسه کاربری که سفارش را ایجاد کرده
- driver_id شناسه پیکی که سفارش را قبول کرده (اگر هیچ پیکی سفارش را قبول نکرده باشد این فیلد خالی است)
 - estimated_value: ارزش تخمینی بسته ارسالی به تومان.
 - price: هزينه سفارش
 - is_round_trip: سفارش رفت و برگشتی
 - start_time: تاریخ و زمان آغاز سفارش
 - finish_time: تاریخ و زمان پایان سفارش
 - score: امتیاز کاربر به پیک (بین ۱ تا ۵)

جدول افزایش اعتبار کاربران (payment)

- Id: شناسه یکتا هر پرداخت
 - user id: شناسه کاربر
- amount: مبلغ افزایش اعتبار به تومان (باید مضربی از ۵۰۰ باشد)
- bank: نام بانک (باید یکی از بانک های [saderat, saman, sina, melli] باشد)
 - time: تاریخ و زمان

وارد كردن اطلاعات

لازم است که برای هر یک از جداول ساخته شده ۴یا۵ سطر نمونه وارد کنید و پرسوجوهای مربوطه را در فایل مربوطه و ادر فایل مربوط به همین سوال بنویسید.

گزارش گیری

برای موارد خواسته شده، پرسوجو های SQL بنویسید (در فایل مربوط)

- A. نام کاربر در رکورد اول جدول کاربر را به farbod تغییر دهید.
- B. نام کاربری کاربرانی که هیچ سفارشی ثبت نکرده اند را برگردانید.
- C. کاربری که هیچ سفارشی نداشته است را از لیست جدول کاربران حذف کنید.
 - D. آیدی تمامی کاربران با نام کاربری farbod را برگردانید.
- E. تمامی شماره تلفن هایی که هم به عنوان کاربر و هم به عنوان پیک ثبت شده اند را برگردانید.
- F. نام کاربری کاربرانی که حداقل ۲سفارشی ثبت کرده اند که هیچ پیکی آن هارا قبول نکرده را برگردانید. (فیلد پیک در جدول سفارش خالی است).
 - G. سفارش هایی که روز پایان سفارش فردای روز شروع سفارش بوده است را برگردانید.
 - H. کاربرانی که پیک تکراری داشته اند.
 - میانگین زمان سفارش هایی که امتیاز آن ها از ۳ بیشتر است را برگردانید.
 - ا. Δ کاربری که بیشترین میانگین امتیازات را به سفارشها دادهاند را به ترتیب نزولی برگردانید.
 - K. پیکی که در هفته اخیر بیشترین در آمد را داشته است را برگردانید.
- ا. میانگین امتیازی که کاربرانی که حداقل یک بار از بانک سینا استفاده کرده اند به پیک ها دادهاند را برگردانید.
- M. مجموع قیمت سفارش هایی که توسط کاربر هایی که توسط کاربری با نام کاربری farbod معرفی
 (refer) شدهاند را برگردانید.

جواب ها در فایل 3.sql

۴- برای هرکدام از سوالات زیر پرسوجو مربوطه را در فایلی با نام 4.sql بنویسید. (توجه داشته باشید که سوالات مجزا هستند)

.A

جدولی از شماره دانشجویی دانشجویان و نمرات درسهای آن ها به شکل زیر داریم.

GRADES (id, student_id, course_id, grade)

پرس وجویی بنویسید که میانگین نمرات هر درس موجود در جدول را برگرداند.

.B

جداولی از نمرههای دروس پایگاه داده و سیستمعامل دانشجویان داریم. (نمرات از ۲۰ هستند)

DB_GRADES (id, student_id, grade)

OS_GRADES (id, student_id, grade)

توجه داشته باشید که لزوما دانشجویان دو کلاس یکسان نیستند و ممکن است دانشجویی فقط یکی از این دو درس را داشته باشد.

پرسوجویی بنویسید که شماره دانشجویی دانشجویانی که در درس پایگاه داده نمره قبولی کسب کردهاند در حالی که در درس سیستم عامل را اخذ نکرده باشند هم مشمول میشوند).

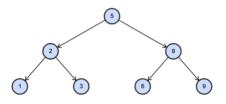
.C

جدولی به نام BST داریم که نماینگر یک درخت جستوجوی باینری میباشد و به از ای هر گره، والد آن گره را مشخص میکند.

برای نمونه داریم

N	P
1	2
3	2
6	8
9	8
2	5
8	5
5	null

سطر اول نشان میدهد که گره ۲، والد گره ۱ است. درخت متناظر جدول بالا به صورت زیر است.



پرس وجویی بنویسید که نقش هر گره را از بین نقشهای Inner ، Leaf و یا Root مشخص کند. برای نمونه داده شده خروجی به صورت زیرخواهد بود.

1 Leaf
2 Inner
3 Leaf
5 Root
6 Leaf
8 Inner
9 Leaf

. D

جدولی شامل ۲ستون به نامهای X و Y داریم (x و y هردو عدد صحیح هستند)

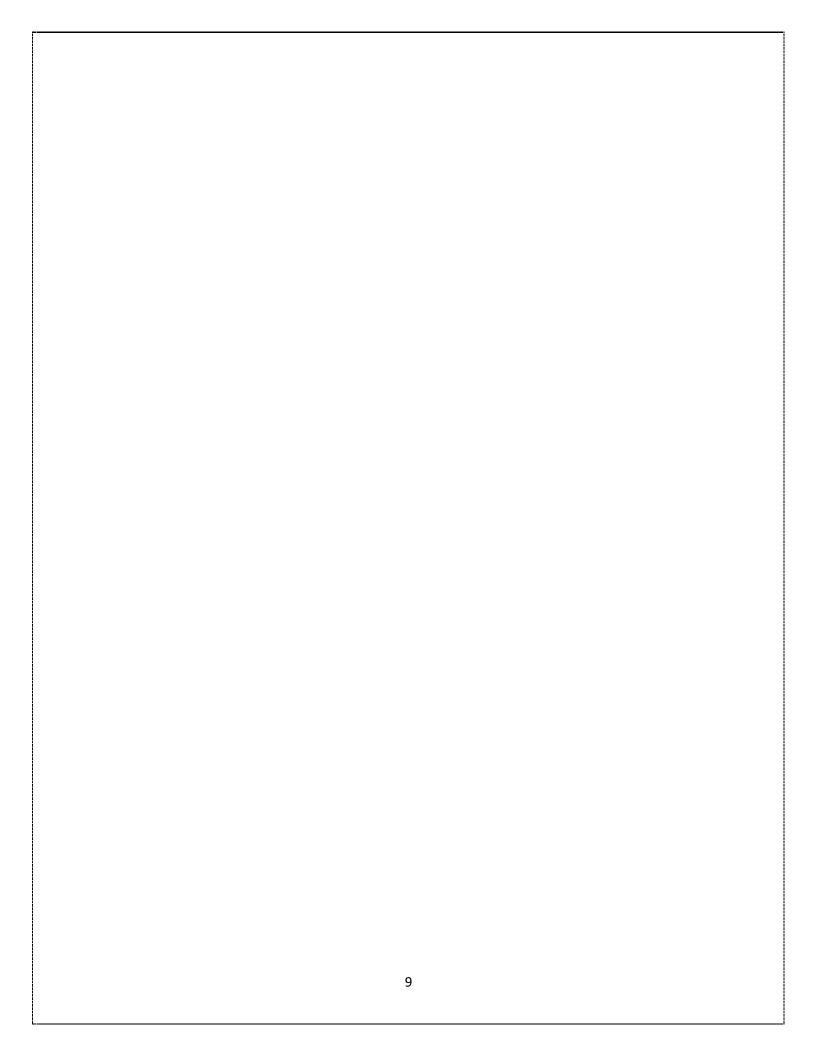
Table1 (x, y)

دوسطر (X_1, Y_1) و (X_2, Y_2) نسبت به هم متقارن هستند اگر و تنها اگر رابطه $X_1 = Y_2$ و $X_1 = Y_2$ بین آنها برقرار باشد.

پرس وجویی بنویسید که تمامی سطرهایی که متقارن آن ها نیز در جدول موجود است را برگرداند.

جواب ها در فایل 4.sql

موفق باشيد



```
CREATE TABLE `users`
                   int primary key auto_increment,
    `name`
                   varchar(255) NOT NULL,
    `cellphone`
                   varchar(11) NOT NULL,
    foreign key (referred_by) references users (id)
);
INSERT INTO `users` (`name`, `cellphone`, `referred_by`, `credit`)
VALUES ('Farbod', '09123960515', null, 15000), ('Alireza', '0919111111', 1, 0), ('Arian', '0912943121', null, 1000),
        ('Mohadeshe', '09353131313', 2, 0),
        ('Sara', '09367512596', null, 50000), ('Sosan', '09123579546', null, 5000);
#drivers
CREATE TABLE `drivers`
                 int primary key auto_increment,
    `name`
                 varchar(255) NOT NULL,
    `cellphone` varchar(11) NOT NULL,
    `address` varchar(255) NOT NULL,
    `is_active` bool
                              NOT NULL,
    `score`
                 double CHECK (`score` >= 0 and `score` <= 5)</pre>
);
CREATE TABLE `orders`
    `id`
                       int primary key auto_increment,
    `user_id`
                       int not null,
     `driver_id`
                       int
                                            default null,
    `estimated_value` int
                                  not null,
                                 not null,
     price`
                       int
    `is_round_trip`
                       bool
                                           default 0,
    `start_time`
                      timestamp NOT NULL DEFAULT current_timestamp(),
    `finish_time`
                      timestamp NOT NULL DEFAULT current_timestamp(),
                       int CHECK (`score` >= 0 and `score` <= 5),</pre>
    foreign key (user_id) references users (id),
    foreign key (driver_id) references drivers (id)
);
INSERT INTO `orders` (`user_id`, `driver_id`, `estimated_value`, `price`, `is_round_tr
ip`, `start_time`, `finish_time`,
                        `score`)
VALUES (1, 2, 150000, 25000, 0, '2021-04-09 06:22:58', '2021-04-09 06:23:58', 5),
        (1, null, 2000000, 35000, 1, '2021-04-09 06:23:33', '2021-04-09 06:23:35', 4),
        (2, 1, 80000, 9500, 0, '2021-04-09 06:24:36', '2021-04-09 06:24:36', 1), (3, 4, 35000, 800000, 1, '2021-04-09 06:26:53', '2021-04-09 06:26:53', 2),
        (1, null, 50000, 12000, 0, '2021-04-09 06:27:26', '2021-04-09 06:27:26', 2);
# payment
```

```
CREATE TABLE `payment`
    , ID,
               int primary key auto_increment,
    `user_id` int
               int     not null,
int CHECK (`amount` MOD 500 = 0),
    `amount`
    `bank`
               varchar(127) CHECK (`bank` in ('melli', 'sina', 'saman', 'saderat')),
    `time`
              timestamp NOT NULL DEFAULT current_timestamp(),
    foreign key (user_id) references users (id)
);
(3, 15000, 'sina', '2021-04-09 06:56:35'), (4, 11500, 'saman', '2021-04-09 06:56:58'), (2, 500, 'melli', '2021-04-09 06:57:22');
#A
update users
set name = 'Farbod'
where id = 1;
#B
SELECT name
FROM users
where id not in (SELECT DISTINCT user_id FROM orders);
#C
DELETE
from users
WHERE ID IN (SELECT id
             FROM users
              where id not in (SELECT DISTINCT user_id FROM orders));
#D
SELECT name
FROM users
WHERE name = 'farbod';
#E
(SELECT cellphone
 FROM users
          NATURAL JOIN drivers
 WHERE users.cellphone = drivers.cellphone);
#F
select name
from users
where id in (select user_id from (SELECT COUNT(id) as count, user_id FROM orders whe
re driver_id is null GROUP BY user_id having count > 1))
#G
#1
SELECT *
FROM orders
where finish_time - start_time < 1000000;</pre>
#2
select *
from orders
where TIMESTAMPDIFF (DAY, start_time, finish_time) = 1;
#H
select user_id
from (select count(id) as cnt, user_id, driver_id
      from orders
      where driver_id is not null
      group by user_id, driver_id) as i
where cnt > 1;
```

```
# I
select avg(Finish_time - start_time)
from orders
where score > 3;
select user_id
from (select avg(score) as sc, user_id
      from orders
      group by user_id
      order by sc desc limit 5) as s;
#K
select sum(price) as income, driver_id
from orders
where driver_id is not null
  and TIMESTAMPDIFF(DAY, start_time, now()) < 7
group by driver_id
order by income desc
limit 1;
select avg(score)
from orders
where user_id in (select distinct (user_id) from payment where bank = 'sina');
#M
select sum(price)
from orders
where user_id in (select id from users where referred_by in (select id from users whe
re name = 'farbod'))
```

```
-- a
select avg(grade),id from grades group by course_id;
-- b
select id from DB_grades where grade>10 except select id from OS_GRADES where grade <1
0;
--c
--1
select n,if (1=(select count(*) from bst as b where b.n = a.n and b.p is null),'Root',
if (0=(select count(*) from bst as c where c.p = a.n),'Leaf','Inner')) from bst as a
group by n;
-- 2
-- for root
SELECT n FROM bst where p is null;
-- for leaf
select n from bst where n not in(select p from bst) and p is not null;
-- for inner
select distinct(p) from bst except SELECT n from bst where p is null;
--d
select * from Table1 as t1 join Table1 as t2 where (t1.x1 = t2.y2) and (t1.x2 = t2.y1);</pre>
```

بسمه تعالى



تمرین دوم درس اصول و طراحی پایگاه داده دکتر ممتازی ترم بهار ۱۴۰۰ – دانشکده مهندسی کامپیوتر، دانشگاه صنعتی امیر کبیر

لطفا قبل از شروع به حل کردن تمرین به نکات زیر توجه فرمایید:

زمان تحویل: ۱۱ اردیبهشت ۱۴۰۰

- ۱. در صورت وجود هرگونه سوال یا ابهام میتوانید با تدریسیار از طریق ایمیل <u>aref78.m@gmail.com</u> در ارتباط باشید.
- مهلت تحویل تمرین تا تاریخ ۱۱ اردیبهشت ماه میباشد. بعد از این تاریخ تمرین به هیچ عنوان تحویل گرفته نمی شود.
- ۳. تمامی فایلهای خواسته شده را در قالب یک فایل فشرده با نام HW2-StudentNumber در مودل بارگذاری کنید. به عنوان مثال: 9631070-984.

نمایشکده

به شما وظیفه توسعه پلتفرم نمایشکده سپرده شده است. این برنامه، یک سرویس پخش و استریم فیلم به صورت آنلاین میباشد. در پایین به ترتیب بخش های این پروژه را به طور کامل توضیح خواهیم داد.

در این سیستم، هر فردی میتواند با ارائه یک نام کاربری یکتا و رمز عبور مناسب، به رایگان عضویت "کاربر ساده" را کسب کند. همچنین برخی از مشخصات فردی هر کاربر مانند نام و نام خانوادگی، ایمیل، شماره همراه و کد ملی برای ثبت نام نیاز است. در ابتدای ثبت نام، حساب هر فرد خالی است. کاربران میتوانند در پنل کاربری اقدام به افزایش موجودی کیف پول حساب خود کنند. هر کاربر در ازای پرداخت مبلغی مشخص، میتواند حساب خود را به مدت یک ماه، به "کاربر ویژه" ارتقا دهد.

این سیستم یک ادمین (یک نام کاربری و کلمه عبور یکتا و مشخص) دارد که این فرد میتواند هر مقداری فیلم و یا ویدیو به سرویس اضافه کند. برای هر فیلم به غیر از فایل ۱، اسم آن، سازندگان، سال ساخت، توضیحات و تعداد تماشای آن فیلم نیاز است. هر فیلم میتواند به یک یا چند دسته بندی و یا تگ تعلق داشته باشد. به این صورت که به طور مثال کاربران بتوانند لیست فیلمهای "کمدی" درون سرویس را مشاهده کنند.

هر کاربر میتواند در سیستم با گشتن فیلمهای یک دسته بندی خاص و یا جستجو در نام فیلمها و یا سازندگان آنها، فیلم را پیدا کند و در صورت تمایل، آن را به رایگان مشاهده کند. هر کاربر باید بتواند به فیلمها نظر و امتیاز دهد (از ۵) و در پایگاه داده این امتیاز ثبت شده و حین مشاهده مشخصات فیلم، میانگین امتیازات کاربران و پنلی برای مشاهده نظرات باید قابل مشاهده باشد.

موسس این پلتفرم با اضافه کردن ایده اکرانهای خصوصی، قصد اضافه کردن اکران فیلمهای روز در این سیستم را دارد ولی برخلاف فیلمهای عادی، این فیلمها تنها برای کاربران ویژه قابل مشاهده هستند و کاربران عادی، دسترسی به این فیلمها را ندارند. البته هر کاربر ویژه نیز برای مشاهده این فیلمهای اکران خصوصی، باید جدای اشتراک، هزینه فیلم را نیز بپردازد. به عبارتی هر فیلم در اکران ویژه یک صفت قیمت دارد.

هر کاربر جدای کیف پول، یک صفت دیگر به اسم "امتیاز" نیز دارد. تمامی کاربران میتوانند یک کاربر دیگر را "معرف" خود بنامند و با هر معرفی، برای کاربر معرف یک امتیاز ثبت میشود. در انتها کاربران میتوانند با

۱ برای این پروژه نیازی به ذخیره فایل و ویدیو در دیتابیس نیست. صرفا یک متن کافیست.

مصرف ۳ امتیاز، به روش دیگری یک ماه اکانت ویژه خود را تمدید کنند. در صورت کاربر ویژه بودن، با مصرف ۳ امتیاز می توانند یک فیلم اکران خصوصی را به رایگان تماشا کنند. در انتها کاربران ویژه می توانند از مجموعه فیلمهای محبوب خود لیستهایی درست کنند و این لیستها را همه ی کاربران می توانند مشاهده کنند و از درون لیست، فیلمی را انتخاب کنند و به پنل آن فیلم بروند.

سوالات:

- ۱. موجودیت ٔهای استخراج شده این مجموعه با صفات ٔ هرکدام را تعیین کنید. در صورت وجود موجودیتهای ضعیف ٔ، آنها را مشخص کنید و دلیل این انتخاب را شرح دهید. کلیدهای اصلی هم موجودیت را نیز تعیین کنید.
- ۲. تمام ارتباط بین موجودیتها و چندی ارتباط آنها را با ذکر دلیل مشخص کنید و همچنین در صورت وجود، کلیدهای هریک را نام ببرید.
 - $^{\Lambda}$. نمودار ارتباط موجودیت $^{\Lambda}$ این مجموعه را ترسم کنید.
- ۴. طبق کاردینالیتیهای کشف شده، تمامی جداول این پروژه را با نام صفات و کلیدهای اصلی و خارجی نام ببرید.

³ Attribute

² Entity

⁴ Weak entity

⁵ Primary key

⁶ Relations

⁷ Cardinality

⁸ ER Diagram

بسمه تعالى

پاسخ تمرین دوم درس اصول و طراحی پایگاه داده دکتر ممتازی ترم بهار ۱۴۰۰ – دانشکده مهندسی کامپیوتر، دانشگاه صنعتی امیرکبیر



توجه: با توجه به پیاده سازیهای متفاوت، جوابهای بسیار متنوعی برای این تمرین می توان نوشت. تمام موجودیتها و روابط و مخصوصا انتخاب موجودیتهای ضعیف می تواند سلیقهای و به علت طراحی و پیاده سازی ذهنی فرد نویسنده باشد. پس الزامی بر درستی مطلق این پاسخها نیست.

۱. موجودیت های استخراج شده این مجموعه با صفات هرکدام را تعیین کنید. در صورت وجود موجودیتهای ضعیف آنها را مشخص کنید و دلیل این انتخاب را شرح دهید. کلیدهای اصلی هم موجودیت را نیز تعیین کنید.

ليست موجوديت ها :

- کاربر
- کاربر ویژه ((موجودیت ضعیف)): زیرا به طور کلی این یک کاربر است و هنگام ویژه شدن هر کاربر یک ID کاربر ویژه سطری مخصوص خود در جدول کاربران نداشته باشد، ویژه بودن این کاربر معنا ندارد زیرا عملا کاربری وجود ندارد.)
 - فيلم
- فیلم های ویژه ((موجودیت ضعیف)): زیرا به طور کلی این دسته از فیلم ها همان فیلم عادی هستند ولی یک یا چند مشخصه متمایز کننده دارند.
 - ادمین
 - تگ (دسته بندی)
 - ليست

** لیست صفات هر کدام طبق صورت پروژه قابل استخراج است. کلیدهای اصلی نیز طبق طراحی شما میتواند متفاوت باشد. در ER Diagram همه این اطلاعات کامل کشیده شده است.

² Attribute

¹ Entity

³ Weak entity

⁴ Primary key

۲. تمام ارتباط بین موجودیتها^۵ و چندی ارتباط^۶ آنها را با ذکر دلیل مشخص کنید و همچنین در صورت وجود، کلیدهای هریک را نام ببرید.

ليست روابط:

- نظر (بین فیلم و کاربر)
- رابطه چند به چند: زیرا هر فیلم می تواند توسط چند کاربر نقد شود و هر کاربر می تواند چند فیلم را نقد کند.
 - هر دو سمت partial : زیرا کاربران و فیلمها می توانند بدون مشارکت در نظردهی باشند.
 - مشاهده (بین فیلم و کاربر)
- رابطه چند به چند: زیرا هر فیلم می تواند توسط چند کاربر تماشا شود و هر کاربر می تواند چند فیلم را تماشا کند.
 - o هر دو سمت partial : زیرا کاربران و فیلمها می توانند بدون مشارکت در مشاهده باشند.
 - مشاهده فیلم های خاص (بین فیلم های مخصوص و کاربر ویژه)
- رابطه چند به چند: زیرا هر فیلم می تواند توسط چند کاربر ویژه تماشا شود و هر کاربر ویژه می تواند چند فیلم را مشاهده کند.
- هر دو سمت partial : زیرا کاربران و فیلمها می توانند بدون مشارکت در تماشا فیلم های خاص
 باشند.
 - فیلم-تگ (بین فیلم و دسته بندی)
- رابطه چند به چند: زیرا هر فیلم می تواند توسط چند تگ دسته بندی شود و هر تگ می تواند به چند فیلم متصل شود.
 - هر دو سمت partial : زیرا تگها و فیلمها می توانند بدون مشارکت در این رابطه باشند.
 - IdentifyingProUser (بین کاربر و کاربر ویژه) ((Identifying relation))
- رابطه یک به یک: زیرا هر کاربر ویژه تنها به یک کاربر متصل میشود و هر کاربر عادی حداکثر
 به یک کاربر ویژه مربوط میشود.
 - ارتباط به کاربر partial : زیرا کاربر میتواند یک کاربر ویژه باشد و یا نباشد.

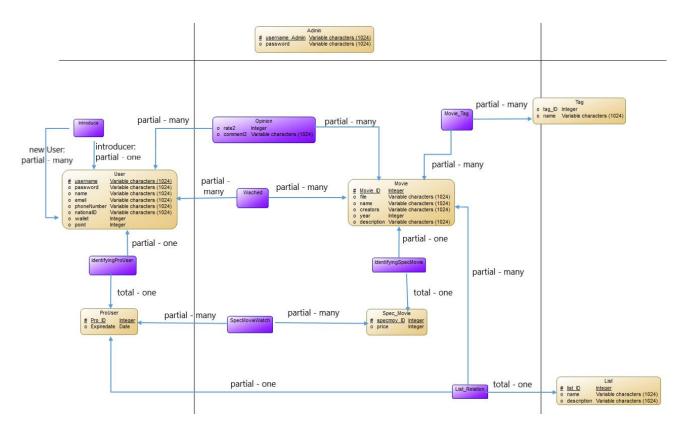
⁶ Cardinality

⁵ Relations

- ارتباط به کاربر ویژه اtotal : زیرا کاربر ویژه قطعا یک به عنوان یک کاربر عادی نیز ثبت نام
 شده.
 - IdentifyingSpecMovie (بین فیلم و فیلم های اکران ویژه) ((Identifying relation))
- رابطه یک به یک: زیرا هر فیلم اکران ویژه تنها به یک فیلم متصل می شود و هر فیلم عادی حداکثر به یک فیلم اکران ویژه مربوط می شود.
 - ارتباط به فیلم partial : زیرا فیلم میتواند ویژه باشد و یا نباشد.
- ارتباط به فیلم ویژه الله ای زیرا فیلم ویژه قطعا یک به عنوان یک فیلم عادی نیز ثبت نام شده
 و اطلاعات پایه ای را دارد.
 - معرفی (بین کاربر و کاربر)
- رابطه چند به یک: زیرا هر کاربر میتواند چندین کاربر را معرفی کند ولی یک کاربر حداکثر توسط
 یک کاربر معرفی شده است.
 - هر دو سمت partial : زیرا معرفی کردن و وجود معرف می تواند باشد و یا نباشد.
 - List_relation (رابطه ۳ گانه بین فیلم، کاربر ویژه و یک لیست)
- ارتباط با سمت فیلم partial many: زیرا مجموعه {کاربر ویژه و لیست} یکتا با چند فیلم
 می تواند در این ارتباط قرار گیرد (در یک لیست بی شمار فیلم می تواند وجود داشته باشد)
- ارتباط با سمت کاربر ویژه partial one : زیرا مجموعه {فیلم و لیست} فقط به یک کاربر
 متصل می شود و هر کاربر ویژه می تواند لیست بسازد و یا نسازد.
- ارتباط با سمت لیست total one : زیرا هر رابطه فقط به یک لیست ارتباط دارد و هر لیست
 قطعا یک رابطه دارد.

*** برای این رابطه سه گانه گفته شده، می توان این مسئله را به روش های دیگر و یا حتی با دو رابطه دوگانه به صورت بهتر حل کرد. تمامی این موارد به دید طراح پایگاه داده متصل است و جواب یکتایی ندارد. این رابطه سه گانه برای آشنایی بیشتر و مثالی برای این روابط بود.

 $^{\vee}$ نمودار ارتباط موجودیت این مجموعه را ترسم کنید.



۴. طبق کاردینالیتیهای کشف شده، تمامی جداول این پروژه را با نام صفات و کلیدهای اصلی و خارجی نام ببرید.

تمام موجودیت ها جدول مخصوص به خود را دارند.

روابط چند به چند نیز نیازمند جدول مختص خود هستند.

روابط چند به یک میتوانند با موجودیت سمت "چند" خود ادغام شوند (به عنوان مثال در رابطه معرفی، هر کاربر می تواند چند کاربر را معرفی کند ولی یک کاربر تنها توسط یک کاربر معرفی شده. پس میتوان برای هر کاربر یک صفت "معرف" در جدول خود قرار داد که می تواند خالی و یا null باشد و یا شامل id کاربر معرف باشد به صورت کلید خارجی)

_

⁷ ER Diagram

روابط identifier برای موجودیت های ضعیف به موجودیت ضعیف ادغام میشوند. (به عنوان مثال هر کاربر ویژه با داشتن id کاربر عادی، به ریکورد اصلی خود متصل میشود.)

روابط سه گانه نیز یک جدول جدا و مخصوص خود را می توانند داشته باشند. (البته نیاز به توضیح است که برای روابط بیشتر از ۲ طرفه شاید خیلی مناسب نباشد که بگوییم همیشه جدول جدا بنویسیم. اگر جدول one-one باشد می توان به یکی از سمت ها متصلش کرد. همین مثال رابطه سه گانه که در بالا گفته شده میتوان به سمت لیست متصلش کرد ولی به مشکل چند فیلم بر می خوریم. در کل برای حل این مسائل به بینش نورمالایز کردن جداول نیز نیاز داریم که در فصل بعدی یاد خواهید گرفت.)

بسمه تعالى

پاسخ تمرین سوم درس اصول و طراحی پایگاه داده دکتر ممتازی ترم بهار 1400 – دانشکده کامپیوتر، دانشگاه صنعتی امیرکبیر



1. با استفاده از Armstrong's Axioms قانون pseudotransitivity را اثبات كنيد.

If $\alpha \to \beta$ holds and $\gamma \beta \to \delta$ holds, then $\alpha \gamma \to \delta$ holds (pseudotransitivity)

پاسخ)

 $\alpha \to \beta$ and $\gamma \beta \to \delta$ $\alpha \gamma \to \gamma \beta$ (augmentation) $\gamma \beta \to \delta$ (given) Therefore $\alpha \gamma \to \delta$ (transitivity)

2. شمای رابطهای R(A, B, C, D, E, F, G, H) با وابستگی های تابعی زیر را درنظر بگیرید.

 $A \rightarrow B$

 $B \rightarrow C$

 $AB \rightarrow D$

 $E \rightarrow AD$

 $EC \rightarrow F$

 $EFD \rightarrow GAC$

 $AH \rightarrow E$

الف) Extraneous Attribute ها را مشخص کنید و وابستگی های تابعی بالا را به فرم extraneous Attribute بنویسید.

ب) کلید های کاندید را بنویسید.

پاسخ)

الف)

B در سمت چپ $A \to B$ اضافه است. زیرا از وابستگی تابعی $A \to B$ می توان از A ویژگی $A \to B$ را نتیجه گرفت. $B \to C$ می $A \to B$ اضافه است. زیرا از وابستگی تابعی $A \to B$ می $A \to B$ اضافه است. زیرا از وابستگی تابعی $A \to B$ می $A \to B$ اضافه است. زیرا از وابستگی تابعی $A \to B$ می $A \to B$ اضافه است. زیرا از وابستگی تابعی $A \to B$ اضافه است. زیرا از وابستگی تابعی $A \to B$ اضافه است. زیرا از وابستگی تابعی $A \to B$ اضافه است. زیرا از وابستگی تابعی $A \to B$ اضافه است. زیرا از وابستگی تابعی $A \to B$ اضافه است. زیرا از وابستگی تابعی $A \to B$ اضافه است. زیرا از وابستگی تابعی $A \to B$ اضافه است. زیرا از وابستگی تابعی $A \to B$ اضافه است. زیرا از وابستگی تابعی $A \to B$ اضافه است. زیرا از وابستگی تابعی $A \to B$ اضافه است. زیرا از وابستگی تابعی $A \to B$ اضافه است. زیرا از وابستگی تابعی $A \to B$ اضافه است. زیرا از وابستگی تابعی $A \to B$ اضافه است. زیرا از وابستگی تابعی $A \to B$ اضافه است. زیرا از وابستگی تابعی $A \to B$ اضافه اضافه است. زیرا از وابستگی تابعی $A \to B$ اضافه است. زیرا از وابستگی تابعی $A \to B$ اضافه است. زیرا از وابستگی تابعی $A \to B$ اضافه است. زیرا از وابستگی تابعی $A \to B$ اضافه است. زیرا از وابستگی تابعی $A \to B$ اضافه است. زیرا از وابستگی تابعی $A \to B$ اضافه است. $A \to B$ اضاف

را نتیجه گرفت. $D \leftarrow A \rightarrow D$ در سمت راست $E \rightarrow AD$ اضافه است. زیرا طبق رابطه $A \rightarrow D$ می توان از $A \rightarrow D$ اضافه است.

$$\mathsf{F} = \{\mathsf{A} \to \mathsf{B}, \, \mathsf{B} \to \mathsf{C}, \, \mathsf{A} \to \mathsf{D}, \, \mathsf{E} \to \mathsf{A}, \, \mathsf{EC} \to \mathsf{F}, \, \mathsf{EFD} \to \mathsf{GAC}, \, \mathsf{AH} \to \mathsf{E}\}$$

 $E \to A, A \to B, B \to C$ در سمت چپ $E \to A, A \to B, B \to C$ اضافه است. زیرا از مجموعه وابستگی $C \to C$ اضافه است. زیرا از مجموعه ویژگی $C \to C$ را نتیجه گرفت.

$$F = \{A \rightarrow B, B \rightarrow C, A \rightarrow D, E \rightarrow A, E \rightarrow F, EFD \rightarrow GAC, AH \rightarrow E\}$$

For A در سمت چپ A از A اویژگی A میرسیم. A از A از A به ویژگی A میرسیم. A انیز در A با داشتن A میتوان A را نتیجه گرفت. همینطور A و A با داشتن A با داشتن A را نتیجه گرفت و با داشتن A از وابستگی تابعی A میتوان A را نتیجه گرفت و با داشتن A از مجموعه وابستگی A میتوان به A نیز رسید.

$$F = \{A \rightarrow B, B \rightarrow C, A \rightarrow D, E \rightarrow A, E \rightarrow F, E \rightarrow G, AH \rightarrow E\}$$

فرم Canonical Cover:

 $A \rightarrow B$

 $B \rightarrow C$

 $A \rightarrow D$

 $E \rightarrow A$

 $E \rightarrow F$

 $E \rightarrow G$

 $AH \rightarrow E$

(ب

با توجه به وابستگیهای تابعی داریم AH) $^+$ =ABCDEFGH و (AH) $^+$ =ABCDEFGH). طبق شمای (AH) $^+$ =ABCDEFGH و AH $^+$ (A, B, C, D, E, F, G, H) و المناف (AH) $^+$ =ABCDEFGH و المناف (AH) $^+$

- 3. درستی و یا نادرستی هر یک گزاره را با ذکر علت مشخص کنید.
- a. اگر جدولی به فرم نرمال BCNF باشد، به فرم 3NF نیز خواهد بود.
- b. اگر جدولی به فرم نرمال 3NF باشد، به فرم BCNF نیز خواهد بود.
- c. اگر جدولی به فرم نرمال 4NF باشد، به فرم 3NF و BCNF نیز خواهد بود.

پاسخ)

- a. درست: در واقع شروط BCNF سخت تر از 3NF میباشد و به گونهای نوع پیشرفته آن میباشد. طبق شروطی که برای BCNF داشتیم، به ازای هر وابستگی تابعی باید رابطه بدیهی باشد و یا سمت چپ super key باشد. که در اینصورت 3NF نیز خواهد بود.
- b. نادرست: طبق شروطی که 3NF دارد، اگر سمت راست وابستگی تابعی زیرمجموعه یکی از کلید های کاندید باشد، شرط را براورده می کند. اما دراینصورت BCNF نخواهد بود.
- c. درست: درصورتی جدول به فرم نرمال 4NF است که به فرم نرمال BCNF باشد و همچنین BCNF نیز خواهد بود. BCNF نیز خواهد بود.
 - 4. شمای رابطهای R(A, B, C, D, E, F) با وابستگی های تابعی زیر را درنظر بگیرید.

 $A \rightarrow B$

 $BF \rightarrow D$

 $ADF \rightarrow E$

 $AE \rightarrow C$

 $BC \rightarrow F$

الف) کلید های کاندید را مشخص کنید.

ب) ارضاپذیری شروط BCNF و 3NF را برای هر یک از وابستگی های تابعی چک کنید.

ج) اگر تجزیهای به فرم R1(B,C,F) و R2(A,B,C,D,E) داشته باشیم، نشان دهید این تجزیه میباشد.

د) با ذکر مثال توضیح دهید که چرا تجزیهای به فرم R1(A, F, B) و lossy ،R2(B, C, D, E) می باشد.

ه) شمای رابطهای داده شده را به گونهای تجزیه کنید که بصورت فرم نرمال BCNF باشد. کلیدهای هر جدول را نیز مشخص کنید.

یاسخ)

الف)

کلیدهای کاندید: AC, AE, AF

(ب

:BCNF

طبق شرط BCNF، وابستگی یا باید بدیهی باشد و یا سمت چپ super key باشد.

 $A \rightarrow B$

 $BF \rightarrow D$

 $ADF \rightarrow E OK$

 $AE \rightarrow C$ OK

 $BC \rightarrow F$

این جدول بصورت نرمال BCNF نمی باشد.

:3NF

برای اینکه جدول در سطح نرمال 3NF باشد، باید تمامی وابستگی ها همان شروط BCNF را داشته باشند و یا سمت راست وابستگی، prime (زیر مجموعه یکی از کلید های کاندید) باشد.

 $A \rightarrow B$

 $BF \rightarrow D$

 $ADF \rightarrow E OK$

 $AE \rightarrow C$ OK

 $BC \rightarrow F$ OK

این جدول بصورت نرمال 3NF نمی باشد.

ج)

رابطه R(A,B,C,D,E,F) به دو زیر رابطه R(A,B,C,D,E,F) و R(A,B,C,D,E,F) تجزیه شده است. که این دو رابطه R(A,B,C,D,E,F) می باشند. از طرفی اگر R(A,B,C,D,E,F) شامل تمامی attribute های R(A,B,C,D,E,F) می باشند. از طرفی اگر R(A,B,C,D,E,F)

و یا $\alpha \longrightarrow R2$ داشته باشیم، می توانیم ادعا کنیم که این تجزیه، $\alpha \longrightarrow R1$ به حالت $R1 \longrightarrow R2$ است.

اشتراک این دو جدول : BC

 $(BC)^+=(BCF)$

میبینیم که با توجه به وابستگیهای تابعی داده شده از BCF به BCF که شامل تمامی ویژگی های R1 میباشد، رسیدیم. پس این تجزیه Lossless میباشد.

د)

جدول زیر را با مقادیر وارد شده درنظر بگیرید.

Α	F	В	С	D	Е	
1	X	а	b	d	f	
2	У	а	С	е	g	

حال این جدول را به دو جدول زیر تجزیه می کنیم.

Α	F	В
1	X	а
2	У	а

В	С	D	Е
а	b	d	f
а	С	е	g

زمانی که این دو جدول را natural join کنیم خواهیم داشت:

Α	F	В	С	D	Е
1	X	а	b	d	f
1	X	а	С	е	g
2	У	а	b	d	f
2	У	а	С	е	g

می بینیم که با جدول اولیه ما متفاوت است و سطرهایی اضافه شده است که در دیتابیس ما موجود نبود. بنابراین این تجزیه lossless نمی باشد.

طبق تعریف قسمت ج نیز می توان این را تشخیص داد. اشتراک این دو جدول ویژگی B می باشد و با توجه به وابستگی های رابطه ای داده شده نمی توان از B به تمامی ویژگی های حداقل یکی از دو جدول رسید. بنابراین lossy می باشد. به زبان ساده تر علت این امر این است که، زمانی که بتوان به تمامی ویژگی های حداقل یکی از جداول (از طریق functional dependency ها) رسید این معنی را می دهد که آن ویژگی های مشترک کلید های کاندید برای آن جدول هستند، درنتیجه نمی توان به ازای یک مقدار چند سطر متفاوت داشت. بنابراین به هنگام join کردن نیز مشکلی پیش نخواهد آمد.

نکته دیگر هم اینکه اگر اشتراک نداشته باشند، دیگر قابل join کردن نیستند. پس قطعا lossy خواهد بود.

(0

1.
$$A \rightarrow B$$

2. BF
$$\rightarrow$$
 D

3. ADF
$$\rightarrow$$
 E OK

4.
$$AE \rightarrow C$$
 OK

5. BC
$$\rightarrow$$
 F

1:

$$R1 = (A, B) CK = \{A\}$$

$$R2 = (A, C, D, E, F) CK = \{AC, AE, AF\}$$

2:

$$A \rightarrow B BF \rightarrow D AF \rightarrow D$$

$$R21 = (A, F, D) CK = \{AF\}$$

$$R22 = (A, C, E, F) CK = \{AC, AE, AF\}$$

5:

$$A \rightarrow B BC \rightarrow F AC \rightarrow F$$

سمت چپ super key میباشد و تجزیه نمی کنیم.

بنابراین یک تجزیه در فرم BCNF بصورت زیر میباشد.

R1 = (A, B) CK={A} R21 = (A, F, D) CK={AF} R22 = (A, C, E, F) CK={AC, AE, AF}

5. رابطه R(A, B, C, D, E, F, G) را در نظر بگیرید. طبق وابستگی های تابعی زیر، به سوالات پاسخ دهید.

 $\mathsf{ABC}\to\mathsf{D}$

 $AE \to F$

 $AE \rightarrow C$

 $\mathsf{C} \to \mathsf{E}$

 $A \rightarrow B$

 $B \rightarrow G$

 $AF \rightarrow CG$

 $\mathsf{FD} \to \mathsf{G}$

الف) کلید های کاندید را بنویسید.

ب) برای هریک از وابستگی های تابعی داده شده درصورت سوال، ارضاپذیری شروط BCNF را چک کنید. سپس تجزیهای به فرم BCNF ارائه دهید و کلیدهای هر رابطه را مشخص کنید. همینطور با ذکر دلیل بیان کنید آیا تجزیه حاصل Dependency preserving را رعایت می کند یا خیر؟

ج) برای هریک از وابستگی های تابعی داده شده، ارضاپذیری شروط 3NF را چک کنید. سپس آنها را به فرم Canonical Cover در آورده و برای این مجموعه کاهش ناپذیر تجزیهای به فرم 3NF ارائه دهید. کلید های هر رابطه را نیز مشخص کنید.

پاسخ)

الف)

(ب

```
1. ABC \rightarrow D OK
```

2.
$$AE \rightarrow F$$
 OK

3.
$$AE \rightarrow C$$
 OK

4.
$$C \rightarrow E$$

5.
$$A \rightarrow B$$

6.
$$B \rightarrow G$$

7. AF
$$\rightarrow$$
 CG OK

8.
$$FD \rightarrow G$$

4:

$$R1 = (C, E) CK = \{C\}$$

$$R2 = (A, B, C, D, F, G) CK = \{AC, AF\}$$

5:

$$R21 = (A, B) CK = \{A\}$$

$$R22 = (A, C, D, F, G) CK = \{AC, AF\}$$

6:

$$A \rightarrow B$$
, $B \rightarrow G$, $A \rightarrow G$

$$R221 = (A, G) CK = \{A\}$$

$$R222 = (A, C, D, F) CK = \{AC, AF\}$$

با توجه به روابط حاصل، تجزیه را نمی توانیم ادامه دهیم. و تجزیه درفرم BCNF زیر را داریم:

$$R1 = (C, E) CK = \{C\}$$

$$R21 = (A, B) CK = \{A\}$$

$$R221 = (A, G) CK = \{A\}$$

$$R222 = (A, C, D, F) CK = \{AC, AF\}$$

این تجزیه BCNF نمیباشد. بطور کلی تجزیه dependency preserving نمیباشد. بطور کلی تجزیه BCNF تضمینی برای حفظ وابستگی ها نمیدهد. در اینحا نیز وابستگی های تابعی $B \to G$ ، $AE \to C$ ، $AE \to F$ را از دست دادهایم.

- 1. ABC \rightarrow D OK
- 2. $AE \rightarrow F$ OK
- 3. $AE \rightarrow C$ OK
- 4. $C \rightarrow E$ OK
- 5. $A \rightarrow B$
- 6. $B \rightarrow G$
- 7. $AF \rightarrow CG OK$
- 8. $FD \rightarrow G$

فرم Canonical Cover:

 $\mathsf{AC}\to\mathsf{D}$

 $AE \rightarrow F$

 $\mathsf{C}\to\mathsf{E}$

 $A \rightarrow B$

 $\mathsf{B}\to\mathsf{G}$

 $AF \rightarrow C$

 $\mathsf{FD} \to \mathsf{G}$

تجزیهای به فرم 3NF:

 $R1 = (\underline{A, C, D})$

 $R2 = (\underline{A}, \underline{E}, F)$

R3 = (C, E)

 $R4 = (\underline{A}, B)$

 $R5 = (\underline{B}, G)$

 $R6 = (\underline{A, F}, C)$

R7 = (F, D, G)

6. شمای رابطهای مربوط به دانشگاهی بصورت زیر است. که شامل ویژگی های FullName ،StudentID اخذ DepBudget (نام دانشکده دانشجو)، DepBudget (بودجه دانشکده)، Department شده هر دانشجو) و Emails یک یا چند) میباشد. کلید اصلی این جدول StudentID میباشد.

StudentID	FullName	Department	DepBudget	Courses	Emails
Х	А	CE	1000000	DB	С
X	А	CE	1000000	PL	В
Υ	В	CS	2000000	PL	D
Υ	В	CS	2000000	AP	D
•••	•••				•••

الف) تمامی وابستگی های این جدول را بنویسید و نوع هر یک را(functional یا multivalued) مشخص کنید.

ب) این طراحی چه مشکلاتی را به وجود می آورد؟ توضیح دهید.

ج) برای جلوگیری از رخ دادن این مشکلات، درصورت امکان یک و درغیراینصورت چندین تجزیه ارائه دهید که به صورت فرم های نرمال BCNF ،3NF و 4NF باشند. کلید های تمامی جداول را نیز مشخص کنید.

پاسخ)

الف)

StudentID → FullName, Department, DepBudget

 $\mathsf{Department} \to \mathsf{DepBudget}$

StudentID $\rightarrow \rightarrow$ Courses

StudentID $\rightarrow \rightarrow$ Emails

در این طراحی فیلد های multivalue که ارتباطی با هم ندارند و مستقل هستند، باعث ایجاد سطر های اضافی می شوند. اگر هر دانشجو m^*n تعداد ایمیل داشته باشد، درنتیجه به ازای آن m^*n سطر خواهیم داشت.

همینطور از ویژگی Departmant که زیرمجموعه کلید های کاندید نمیباشد، میتوان DepBudget را بدست آورد. درصورتی که این ویژگی ها جدا نشوند باعث redundancy میشود؛ زیرا به ازای هر سطر باید تکرار شوند.

ج)

تجزیه زیر بصورت فرم نرمال 4NF میباشد که همینطور شروط فرم های نرمال BCNF و 3NF را براورده میکند. کلید کاندید: StudentID

R1 = (<u>Department</u>, DepBudget)

R2 = (StudentID, Courses)

R3 = (StudentID, Emails)

R4 = (StudentID, FullName, Department)