به نام خدا

پاسخنامه تکلیف پنجم درس پایگاه دادهها 1

ترم پاییز 1400

1. به سوالات زير پاسخ دهيد:

a. توضیح دهید BCNF چه تفاوتی با 3NF دارد؟ چرا آن را شکل قوی تری از 3NF در نظر می گیرند؟

BCNF شکل قوی تری از 3NF است. همچنین در BCNF در وابستگی تابعی ۲٬ X۲ نیاز مند نیست یک prime attribute باشد در عالمی ۵۸۶ شکل قوی تری از functional dependencies)

BCNF شکل قوی تری از 3NF است زیرا:

- در BCNF ه<mark>ر determinant باید یک کلید کاندید باشد.</mark>
- BCNF برخی از وابستگی هایی را که در 3NF مجاز هستند، مجاز نمیداند.
 - رابطه ای که در BCNF باشد در 3NF نیز خواهد بود.
- dtribute به علی را توصیف می کنید که در آن یک attribute به attribute دیگری وابسته باشد و هیچ یک از b. ها جزو کلید اصلی نیستند؟

این شرایط، همان شرایط <mark>transitive dependency است. یک transitive dependency در واقع وابسنگی یک non prime عیر کلید اصلی) به یک non prime attribute در کلید اصلی) به یک</mark>

c. ویژگی های یک رابطه ی bcnf چیست؟ اثبات کنید جدول های با دو attribute همیشه BCNF هستند. (راهنمایی: تمام حالت های وابستگی های تابعی را بررسی کنید.)

اگر R یک رابطه و F مجموعه و ابستگی های تابعی تعریف شده روی این رابطه باشد آنگ<mark>اه رابطه R در BCNF</mark> است اگر و فقط اگر به از ای مر یک از اعضای F مثل A-S حداقل یکی از دو شرط زیر برقرار باشد:

- A->B باشد A->B
- سمت چپ وابستگی تابعی super key باشد.

رابطه R را با دو ویژگی a و b در نظر می گیریم:

تعداد حالت های و ابستگی تابعی در یک رابطه با دو ویژگی 4تا است.

حالت اول: رابطه هیچ گونه و ابستگی تابعی نداشته باشد: پس کلید مجموعه ی (a,b} است. پس طبق تعریف bcnf است.

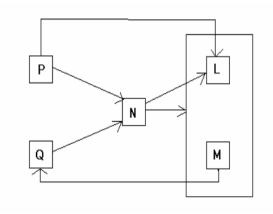
حالت دوم: وابستگی تابعی $b \to a \to b$ وجود داشته باشد: بنابر این $a \to b$ است.

حالت سوم: وابستگی تابعی $b \rightarrow b$ وجود داشته باشد: بنابر این $\frac{d}{d}$ کلید است. پس طبق تعریف bcnf است.

حالت چهارم: وابستگی تابعی $a \rightarrow b$ و جود داشته باشد: $a \rightarrow b$ وجود داشته باشد: $a \rightarrow b$ و $a \rightarrow b$ است.

همان طور که میدانیم، گاهی لازم می شود اصول نرمال سازی را بخاطر مسائلی مانند کارایی پایگاه، تعدیل کنیم که به آن
 Denormalization می گویند. در مورد هر یک از فیلدهای ستون موضوع جدول، ویژگی های دو رویکرد Normalization و Denormalization

Denormalization	Normalization	موضوع
برای ترکیب جدول های متفاوت به یک جدول استفاده می شود تا پرس و جو ها سریع تر اجرا شوند	افزونگی داده را از پایگاه داده حذف میکند	پیاده سازی
این رویکرد بر روی به دست اوردن اجرای سریع پرس و جوها از طریق معرفی داده های اضافه تمرکز می کند	نرمال سازی بر <mark>پاک کردن پ</mark> ایگاه داده از داده های غیرقابل استفاده تمرکز می کند تا افزونگی داده و ناسازگاری را کاهش دهد	تمرکز اصلی روش
به دلیل افزونگی داده از حافظه ی <mark>بیشتری</mark> استفاده میکند	از حافظه ی <mark>کمتر ی</mark> استفاده میکند	مصرف حافظه
یکپارچگی داده را حفظ <mark>نمی کند</mark>	نر مال سازی یکپارچگی داده را <mark>حفظ می</mark> کند. به طور مثال حذف کردن داده از یک جدول باعث ناسازگاری در ارتباط بین جدول ها نمی شود	یکپارچگی داده
در جایی استفاده می شود که تعداد زیادی update و insert انجام می شود و انجام می شود و هزینه ی join جدول ها سنگین نیست	در جایی استفاده می شود که هزینه ی انجام joinها سنگین است و <mark>کویری های پرتکر ار</mark> روی جدول ها اجرا می شوند.	محل استفاده



با توجه به شکل مجموعه ی FD ها به صورت زیر است:

 $\mathsf{N} \, \to \mathsf{L} \, \mathsf{M}$

 $N \rightarrow L$

 $M \rightarrow Q$

 $\mathsf{Q} \to \mathsf{N}$

 $P \rightarrow N$

 $P \ \to L$

عبارت $N \to L M$ را باید برای پوشش کانونی بررسی کنیم برای این عبارت دو عبارت زیر را داریم:

 $N \rightarrow L$

 $N \rightarrow M$

و اینجا عبارت $L \to N$ مجدد تکرار شده است و باید حذف شود.

پوشش كانونى:

N -> L

N ->M

 $M \rightarrow Q$

 $\mathsf{Q} \to \mathsf{N}$

 $P \rightarrow N$

N -> LM

 $\mathsf{M} \to \mathsf{Q}$

 $\mathsf{Q} \to \mathsf{N}$

 $P \rightarrow N$

4. رابطه R={A,B,C,D,E,F,G,H,I,J} و وابستگی های تابعی زیر را در نظر بگیرید:

 $F = \{\{A, B\} \rightarrow \{C\}, \{A\} \rightarrow \{D, E\}, \{B\} \rightarrow \{F\}, \{F\} \rightarrow \{G, H\}, \{D\} \rightarrow \{I, J\}\}\}$

كليد رابطه چيست ؟ رابطه را به روابط 2NF و سپس 3NF تجزيه كنيد. (نوشتن تمام مراحل الزامي است.)

```
تعبين كليد:
                                        یک <mark>مجموعه ی کمینه از ویژگی ها</mark> که <mark>بستار آن شامل همه ی ویژگی های R</mark> است یک کلید است.
                                                                                        به طور مثال مجموعه ي{A,B} اين ويژگي را دارد.
{A,B}+=R
                                                                                                      تجزیه ی R به فرم 2nf و سیس 3nf:
      <mark>و ابستگی های جزیی</mark> که باعث می شوند R ، نیز 2NF نباشد را بیدا می کنیم. یعنی باید <mark>ویژگی هایی</mark> را بیدا کنیم که وابستگی تابعی به
     بخشي از كليد داشته باشند. يعني ويژگي هايي كه فقط به A و يا فقط به B وابسته هستند. پس ما بستار +{ A }و +{ B} را حساب ميكنيم.
{A}+ = { A, D, E, I, J}, (A->A : بدیهی
{B}+ = { B, F, G, H}, {B->B : إبديهيّ
برای تجزیه به <mark>فرم نرمال دوم</mark> ویژگی هایی که <mark>به بخشی از کلید وابسته هستند را حذف میکنیم</mark> و آن ها را در <mark>رابطه های جداگانه</mark> همراه با
                             جزیی از کلید قرار می دهیم. ویژگی هایی که هم به A و هم به B وابسته هستند در رابطه ی R باقی می مانند.
R1 = \{ A, D, E, I, J \}
R2 = \{ B, F, G, H \}
R3 = \{ A, B, C \}
                                                                                  به این ترتیب جدول های ما به فرم نرمال دوم تبدیل شدند.
                                                          بر ای تبدیل جداول به <mark>فرم نر مال سوم</mark> باید به دنبال <mark>و ابستگی های تر اگذر ی ب</mark>اشیم.
                                                                                                ر ابطه ی R1 بک ر ابطه ی تر اگذر ی دار د .
\{A\} \rightarrow \{D\} \rightarrow \{I, J\}
  به همین ترتیب <mark>ویژگی های او لرا همراه با یک کپی از D ب</mark>ه یک رابطه ی جدید میبریم. و رابطه ی R1 به دو رابطه ی R11 و R12
                                                                                                                            تجزیه می شود.
R11 = \{ D, I, J \}, R12 = \{ A, D, E \}
                                                    به همین ترتیب R2 به R21 و R22 با توجه به رابطه ی تراگذری زیر تقسیم می شود.
{ B } -> { F } -> {G,H}:
R21 = \{ B, F \}, R22 = \{ F,G,H \}
                                                            به این ترتیب مجموعه رابطه ها به <mark>فرم نرمال سوم</mark> به صورت زیر خواهد بود:
{{ <u>D</u>, I, J}, { <u>A</u>, D, E}, { <u>B</u>, F}, { <u>F</u>,G,H}, { <u>A</u>, B, C}}
    5. رابطه R را در نظر بگیرید که دارای ویژگی هایی است که اطلاعات course ها و section ها را در یک دانشگاه ثبت می کند.
```

R = {Course no, Sec no, Offering dept, Credit hours, Course level, Instructor ssn, Semester, Year,

فرض کنید و ابستگی های تابعی زیر روی R داریم:

Days hours, Room no, No of students}

{Course_no} → {Offering_dept, Credit_hours, Course_level}

```
{Course_no, Sec_no, Semester, Year} → {Days_hours, Room_no, No_of_students, Instructor_ssn}

{Room_no, Days_hours, Semester, Year} → {Instructor_ssn, Course_no, Sec_no}

تعبین کنید کدام مجموعه از ویژگی ها کلیدهای R را تشکیل می دهند. رابطه را در سطح 3NF نرمال کنید.

{Course_no}+ = {Course_no, Offering_dept, Credit_hours, Course_level}

را می خواهیم پیدا کنیم. با توجه به سه و ابستگی تابعی سوال بستار آن به صورت

{Course_no, Sec_no, Semester, Year} = {Course_no, Sec_no, Semester, Year, Days_hours, Room_no, No_of_students, Instructor_ssn, Offering_dept, Credit_hours, Course_level}

{Course_no, Sec_no, Sec_no, Semester, Year} = {Room_no, Days_hours, Semester, Year} = {Room_no, Days_hours, Semester, Year} = {Room_no, Days_hours, Semester, Year, Instructor_ssn, Course_no, Sec_no, Offering_dept, Credit_hours, Course_level}
```

بستار Room_no, Days_hours, Semester, Year} بر<mark>ابر R</mark> است بنابر این{ Room_no, Days_hours, Semester, Year} کلیدهای کاندید رابطه ی R است.

R1 = {Course_no,Offering_dept, Credit_hours, Course_level}
R2 = {Room_no, Days_hours, Semester, Year, Instructor_ssn, Course_no, Sec_no, No_of_students}

رابطه های R1 و R2 در فرم نرمال سوم هستند چون هیچ رابطه ی تراگذری ندارند.

6. رابطه REFRIG(M, Y, P, MP, C) یا به اختصار REFRIG(Model#, Year, Price, Manuf_plant, Color) و وابستگی های تابعی زیر را در نظر بگیرید:

 $F = \{M \rightarrow MP, \{M, Y\} \rightarrow P, MP \rightarrow C\}$

ه ریک از موارد زیر را به عنوان یک کلید کاندید برای REFRIG ار زیابی کنید و دلایلی را ارائه دهید که چرا می تواند یا نمی تواند کلید باشد. $[M], \{M, Y\}, \{M, C\}$

ط. براساس تعیین کلید بالا، بیان کنید که آیا رابطه REFRIG در 3NF و در BCNF است؟ دلایل مناسب را برای پاسخ خود ارائه دهید.

قسمت اول:

نحوه شناسایی کلیدهای کاندید یک رابطه: (صفحه 15 اسلاید)

اگر R یک رابطه و F مجموعه و ابستگی های تابعی موجود روی آن رابطه باشد، در این صورت A (زیرمجموعه ای از خصیصه های R) به عنوان یک کلید کاندید برای R محسوب می شود:

- 1. همه اعضای A مستقل باشند یعنی هیچ یک از اعضای A قابل استنتاج از روی سایرین نباشد
 - 2. بستار A همه ویژگی های رابطه R را شامل شود.

در اینجا {M} نمیتواند کلید کاندید باشد زیرا بستار آن شامل ویژگی های ۲ و P نیست.

M -> MP

M,Y ->P

MP ->C

M ->C

 $\{M\}+=M,MP,C$

در اینجا {M,Y} یک کلید کاندید است زیرا:

 $\{M, Y\} \rightarrow P$

 $\{M,Y\} -> M$

M ->MP

 $\{M,Y\} \rightarrow MP$

 $\{M,Y\} \rightarrow MP$

MP ->C

{M,Y] ->C

 $\{M,Y\}+=M,Y,P,MP,C$

در اینجا {M,C} کلید کاندید نمی تو اند باشد زیر ا بستار آن شامل ویژگی های P و Y نیست.

قسمت دوم:

در اینجا (بنابر صفحه 28 اسلاید) REFRIG در 3NF نیست زیر ا

M->MP

همچنین REFRIG در BCNF نیست زیرا M یک super key در MP -> MP نیست.