

به نام آنکه جان را فکرت آموخت

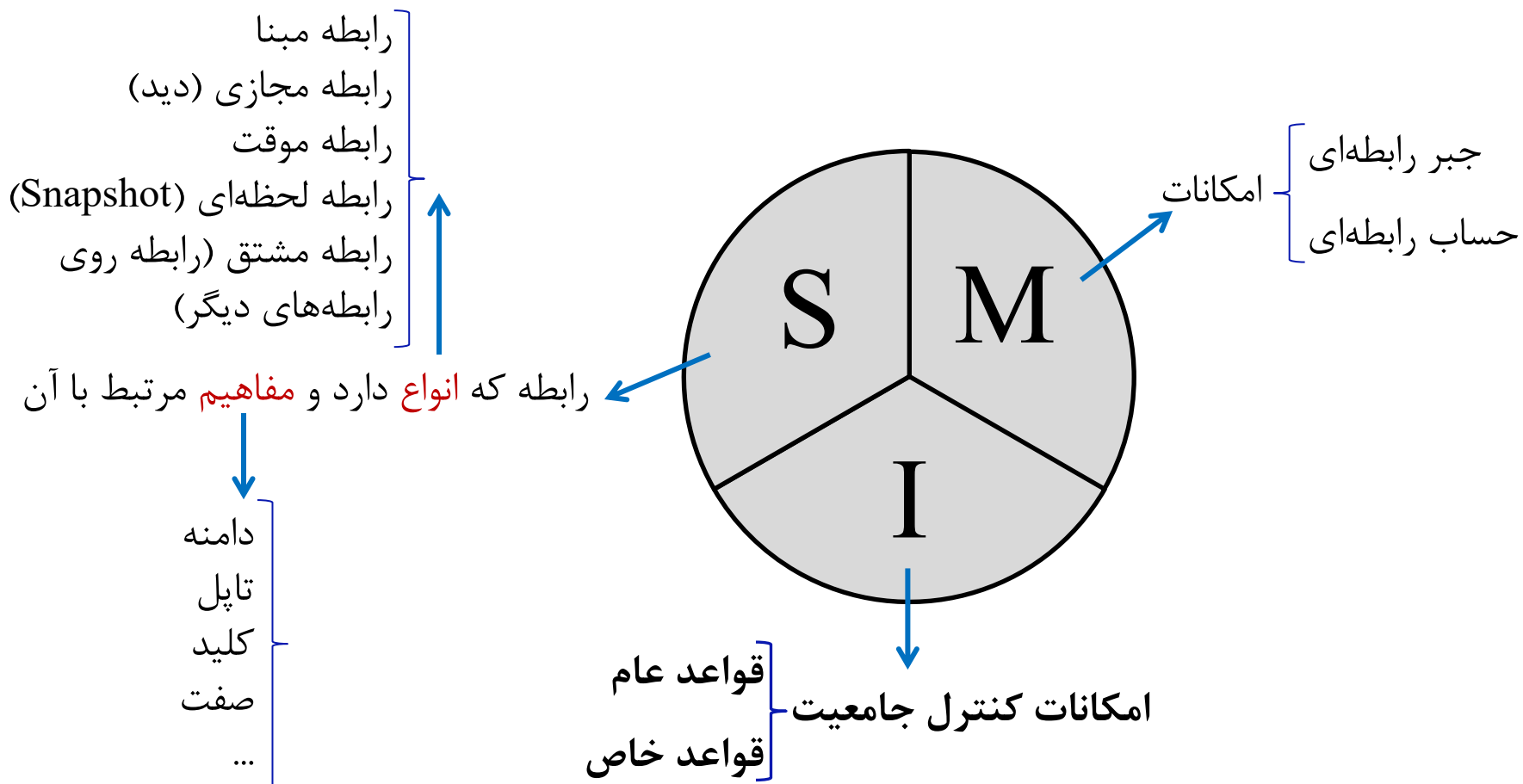


بخش هشتم: جامعیت در مدل رابطه‌ای

مرتضی امینی

نیمسال اول ۹۷-۹۸

(محتویات اسلایدها برگرفته از یادداشت‌های کلاسی استاد محمدتقی روحانی رانکوهی است.)





جامعیت پایگاه داده‌ها (DB Integrity)



صحت و سازگاری داده‌های ذخیره شده در پایگاه داده‌ها

جنبه‌های کیفی داده (Data Quality Features)

مسئولیت کنترل جامعیت DB با RDBMS است.

بر اساس اطلاعاتی که کاربر [تیم طراح - پیاده‌ساز] به سیستم می‌دهد.

قواعد یا محدودیت‌های جامعیتی (Integrity Rules/Constraints)

IRها [ICها] با استفاده از دستورات زبان پایگاهی به سیستم داده می‌شوند.

اعلانی: قواعد به نحوی اعلان می‌شوند.

اجرایی: قواعد در یک رویه به سیستم داده می‌شوند.



□ هر DBMS ای باید بتواند جامعیت پایگاه داده‌ها را کنترل و تضمین کند.

□ **دلیل:** زیرا همیشه ممکن است عواملی سبب نقض جامعیت شوند. از جمله:

□ اشتباه در برنامه‌های کاربردی (به ویژه اشتباهات معنایی)

□ اشتباه در وارد کردن داده‌ها

□ وجود افزونگی کنترل نشده

□ اجرای همروند تراکنشها به گونه‌ای که داده نامعتبر یا ناسازگار ایجاد شود.

□ خرابی‌های سخت‌افزاری و نرم‌افزاری که منجر به بروز ناسازگاری یا نقض صحت داده‌ها می‌شود.



جامعیت در مدل رابطه‌ای (ادامه)

بخش هشتم: مفاهیم اساسی مدل داده رابطه‌ای

۵

❑ اعمال قواعد جامعیتی (IRها) یا محدودیت‌های جامعیتی (ICها) برای سیستم **سربار** دارد.

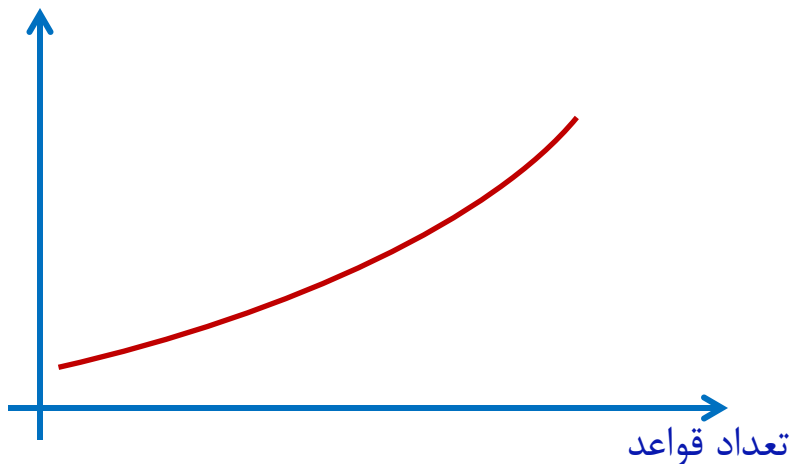
❑ منشأ سربار (دلایل بروز سربار) در DBMS

❑ انجام نگاشت‌ها (ناشی از معماری)

❑ اعمال و کنترل قواعد جامعیتی

❑ اعمال ضوابط و کنترل‌های امنیت داده‌ها در سطح DBMS

کار سیستم





□ IRها [ICها] در مدل رابطه‌ای

۱- قواعد [محدودیت‌های] عام: ناوابسته به داده‌های محیط: فراقواعد (MetaRules)

۲- قواعد [محدودیت‌های] خاص: وابسته به داده‌های محیط: قواعد کاربری (User Defined)

یا قواعد فعالیت‌های محیط (Business Rules)

□ قواعد عام در مدل رابطه‌ای

□ قاعده C1: جامعیت موجودیتی

□ قاعده C2: جامعیت ارجاعی



قواعد عام در مدل رابطه‌ای – قاعده جامعیت موجودیتی C1

بخش هشتم: مفاهیم اساسی مدل داده رابطه‌ای

۷

□ قاعده (محدودیت) C1 – قاعده جامعیت موجودیتی (Entity IR)

□ ناظر است به PK.

□ هیچ جزء تشکیل‌دهنده PK نباید هیچ مقدار (Null) داشته باشد.

□ دلیل:

✓ PK عامل تمییز تاپل‌ها است.

✓ تاپل در مدل رابطه‌ای نمایشگر نمونه موجودیت است.

✓ PK عامل تمییز نمونه موجودیت‌ها است و تضمین‌کننده

دستیابی به تک‌موجودیت

۱- محدودیت یکتایی مقدار (با UNIQUE

□ مکانیزم اعمال C1: اعلان PK به سیستم **کنترل می‌کند** ← فقط این محدودیت کنترل می‌شود)

۲- محدودیت هیچ‌مقدارناپذیری



قواعد عام در مدل رابطه‌ای – قاعده جامعیت ارجاعی C2

بخش هشتم: مفاهیم اساسی مدل داده رابطه‌ای

۸

□ قاعده (محدودیت) C2 – قاعده جامعیت ارجاعی (Referential IR)

□ ناظر است به FK.

□ اگر $R_2.A_i$ در R_2 ، کلید خارجی باشد، مقدار A_i در هر تاپل از R_2 باید در R_1 مقدار قابل انطباق (Matchable Value) داشته باشد.

□ به عبارت دیگر باید هر مقدار معلوم A_i در R_2 ، در R_1 نیز وجود داشته باشد. یعنی در عمل می‌تواند در R_2 مقدار آن Null باشد (البته اگر جزء تشکیل‌دهنده کلید R_2 نباشد).

□ دلیل نیاز به این قاعده:

- FK عامل ارجاع است؛ ارجاع به نمونه موجودیت (ارجاع مقداری و نه ارجاع از طریق اشاره‌گر).
- در واقعیت نمی‌توان به نمونه موجودیت ناموجود ارجاع داد.



قواعد عام در مدل رابطه‌ای – قاعده جامعیت ارجاعی C2 (ادامه)

بخش هشتم: مفاهیم اساسی مدل داده رابطه‌ای

۹



STT (STID, ...)

777
888
444

STCOT (STID, COID, ...)

777 CO1
... ...
444 CO4

INSERT INTO STCOT

VALUES ('999', 'CO9', ...)

□ چون برای 999 مقدار قابل انطباق در STT وجود ندارد، پس این درخواست رد می‌شود.



قواعد عام در مدل رابطه‌ای – قاعده جامعیت ارجاعی C2 (ادامه)

بخش هشتم: مفاهیم اساسی مدل داده رابطه‌ای

۱۰

□ برای اعمال قاعده C2 در مدل رابطه‌ای لازم است:

۱- معرفی FKها به سیستم

۲- دادن گراف ارجاع

۳- مشخص کردن روش اعمال در عملیات حذف و به‌هنگام‌سازی مقدار کلید اصلی

(در درج روش خاصی لازم نیست و در صورت عدم

وجود تاپل مرجع، درخواست رد می‌شود.)

CREATE TABLE STCOT

(STID CHAR(6) NOT NULL

COID CHAR(6) NOT NULL

TR CHAR(1)

YR CHAR(5)

GR DEC(2, 2))

CHECK (0 <= GR <= 20)

PRIMARY KEY (STID, COID)

FOREIGN KEY STID REFERENCES STT (STID)

ON DELETE CASCADE

ON UPDATE CASCADE

FOREIGN KEY COID REFERENCES COT (COID)

ON DELETE CASCADE

ON UPDATE CASCADE

۲- گراف ارجاع

۳- روش اعمال (انتشار عمل)

۱- معرفی FK



قواعد عام در مدل رابطه‌ای – قاعده جامعیت ارجاعی C2 (ادامه)

بخش هشتم: مفاهیم اساسی مدل داده رابطه‌ای

۱۱

□ روش‌های اعمال C2 در حذف (بعضاً در به‌هنگام‌سازی):

۱- روش CASCADE: انتشاری یا تسلسلی

در این روش با حذف (بروزرسانی) تاپل مرجع، تمام تاپل‌های رجوع کننده به آن حذف (بروزرسانی) می‌شوند.

هر چه گراف ارجاع سنگین‌تر باشد، کار سیستم در اینجا بیشتر است.
DELETE FROM STT
WHERE STID='444'

منجر می‌شود به

DELETE FROM STCOT
WHERE STID='444'

۲- روش RESTRICTED: روش منوط به ... (یا مشروط به ...) یا روش تعویقی

در این روش اگر بخواهیم تاپل مرجع را حذف کنیم، ابتدا باید تاپل‌های ارجاع کننده به آن حذف شوند.



قواعد عام در مدل رابطه‌ای – قاعده جامعیت ارجاعی C2 (ادامه)

بخش هشتم: مفاهیم اساسی مدل داده رابطه‌ای

۱۲

□ روش‌های اعمال C2 در حذف (و بعضاً در به‌هنگام‌سازی):

۳- روش SET TO NULL: روش هیچ‌مقدارگذاری یا Nullifying

در این روش با حذف تاپل مرجع، FK در تاپل‌های رجوع کننده Null می‌شود به شرط آنکه FK جزء سازنده PK نباشد.

۴- روش SET TO DEFAULT: روش درج پیش‌فرض

در این روش، با حذف تاپل مرجع، FK با مقدار پیش‌فرض جاگذاری می‌شود به شرط آنکه FK جزء سازنده PK نباشد و تاپلی با مقدار پیش‌فرض برای PK در رابطه مرجع وجود داشته باشد.



قواعد عام در مدل رابطه‌ای – قاعده جامعیت ارجاعی C2 (ادامه)

بخش هشتم: مفاهیم اساسی مدل داده رابطه‌ای

۱۳

□ روش‌های اعمال C2 در حذف (و بعضاً در به‌هنگام‌سازی):

۵- روش NO ACTION: عدم اقدام به صورت موقت

تاپل مرجع حذف بشود ولی اقدام دیگری موقتاً انجام نشود. در این مورد طراح-پیاده‌ساز می‌پذیرد که **موقتاً** (معمولاً تا پایان یک تراکنش و نه بعد از آن) محدودیت C2 نقض شود.

□ در حالت وجود **چرخه ارجاع** کدام روش انجام شدنی است؟

□ نمی‌توان روش RESTRICTED را در حالت کلی اعمال کرد. با روش CASCADE هم ممکن است تاپل‌های ناخواسته حذف شود.

□ در این مواقع NO ACTION و یا SET TO NULL بر حسب شرایط می‌تواند راهگشا باشد.



□ قواعد خاص در مدل رابطه‌ای:

□ محدودیت دامنه‌ای (میدانی)

□ محدودیت صفتی

□ محدودیت رابطه‌ای

□ محدودیت پایگاهی



قواعد خاص در مدل رابطه‌ای (ادامه)

بخش هشتم: مفاهیم اساسی مدل داده رابطه‌ای

۱۵

محدودیت دامنه‌ای (میدانی)

 این محدودیت ناظر است به دامنه، مشخص‌کننده نوع و طیف مقادیر دامنه

 در همان دستور CREATE DOMAIN اعلان می‌شود.

دستور ایجاد دامنه '?...?' `CREATE DOMAIN GRADE DEC(2, 2) DEFAULT`

نام محدودیت (اختیاری) `CONSTRAINT GRADECONST`

`CHECK VALUE BETWEEN (0, 20)`



`DROP DOMAIN GRADE` دستور حذف دامنه



□ محدودیت صفتی [ستونی]

□ این محدودیت ناشی می‌شود از محدودیت دامنه‌اش

□ صفت می‌تواند محدودیت‌های دیگری هم داشته باشد، به شرطی که ناقض محدودیت دامنه‌ای‌اش نباشد.

محدودیت‌های ناظر به صفت:




۱- صفت نمره باید بین ۰ تا ۲۰ باشد.

۲- صفت سن کاهش نمی‌یابد (محدودیت پردازشی).


محدودیت ۱، یک **محدودیت وضعیتی** است ولی محدودیت ۲، یک **محدودیت گذاری** است.



محدودیت صفتی را چگونه می‌توان به سیستم اعلان کرد؟ 

۱- با تعریف دامنه‌اش اعلان می‌شود.

۲- در همان دستور CREATE TABLE با عبارت CHECK اعلان می‌شود.

جدول انتخاب درس 

CREATE TABLE STCOT

(STID ...

COID ...

TR ...

GR ...)

CHECK (0 <= GR <= 20)

۳- با ASSERTION اعلان می‌شود. (در اسلایدهای بعدی معرفی می‌شود)

۴- با TRIGGER به سیستم داده می‌شود. (در اسلایدهای بعدی معرفی می‌شود)



□ محدودیت رابطه‌ای

□ ناظر است به تاپل‌های یک رابطه (درون رابطه‌ای Intra-relational).

□ حیطه اعمالش یک رابطه است و مقادیر مجاز یک متغیر رابطه‌ای را مشخص می‌کند.

□ باید در هر عملی که بر روی رابطه انجام می‌شود (که منجر به تغییر در متغیر رابطه‌ای می‌گردد)

کنترل شود.

تهیه‌کنندگان ساکن شهر C2 نمی‌توانند مقدار وضعیت بیش از ۱۵ داشته باشند.





□ محدودیت پایگاهی

□ ناظر است به تاپل‌های بیش از یک رابطه که به نحوی با هم ارتباط معنایی [منطقی] دارند.

مثال رابطه بین جداول STT و STCOT

یا رابطه بین جداول S و SP

مثال دانشجوی رشته کامپیوتر نمی‌تواند درس آمار و احتمال را از گروه آموزشی D13 (دانشکده ریاضی)

انتخاب کند. رابطه‌های دخیل: STT، COT و STCOT

مثال تهیه‌کننده ساکن شهر C7 با وضعیت کمتر از ۱۵، نمی‌تواند قطعه آبی رنگ با وزن بیش از ۱۰ گرم به تعداد بیش از ۱۰۰ عدد تهیه کند.

□ محدودیت‌های رابطه‌ای و پایگاهی چگونه اعمال می‌شوند؟

▪ با ASSERTION (اعلانی)

▪ با TRIGGER (اجرایی)



امکانات بیان محدودیت‌ها – اظهار

بخش هشتم: مفاهیم اساسی مدل داده رابطه‌ای

۲۰

اظهار – ASSERTION ☐

☐ امکانی است اِعلانی برای بیان محدودیت‌های رابطه‌ای و پایگاهی [و صفتی]

CREATE ASSERTION *name*
CHECK *condition(s)*

☐ در قسمت *condition(s)* می‌توان یک شرط ساده، یک عبارت بولی شامل چند شرط و نیز یک عبارت **SELECT** معتبر نوشت (همانطور که بعد از عبارت **WHERE** نوشته می‌شود).

☐ دستور حذف اظهار

DROP ASSERTION *name*



امکانات بیان محدودیت‌ها – اظهار (ادامه)

بخش هشتم: مفاهیم اساسی مدل داده رابطه‌ای

۲۱

با این اظهار، محدودیت یکتایی مقادیر صفت کد ملی STNATID اعلان می‌شود.



```
CREATE ASSERTION UNC-CHECK  
CHECK (UNIQUE(SELECT STNATID FROM STT))
```

نکته: روش رایج در توصیف اظهار این است که مجموعه تاپلهایی که ناقض قاعده جامعیتی هستند را با استفاده از SELECT توصیف می‌کنیم و آن را داخل عبارت NOT EXISTS قرار می‌دهیم.

با این اظهار این محدودیت که «جمع واحدهای انتخابی دانشجو در هر ترم-سال نباید بیش از ۲۰ واحد باشد»، اعلان می‌شود.



```
CREATE ASSERTION TOTCRED-CHECK  
CHECK (NOT EXISTS (SELECT STID  
FROM COT JOIN STCOT  
GROUP BY (STID, TR, YR)  
HAVING SUM(CREDIT) > 20) )
```



امکانات بیان محدودیت‌ها – اظهار (ادامه)

بخش هشتم: مفاهیم اساسی مدل داده رابطه‌ای

۲۲

همه دانشجویان ورودی ۹۵ دانشکده مهندسی کامپیوتر (CE) باید درس مبانی برنامه‌سازی (با کد ۴۰۱۱۱) را اخذ کرده باشند.



```
CREATE ASSERTION ELEM-CHECK
```

```
CHECK (NOT EXISTS
```

```
( SELECT * FROM STT
```

```
WHERE DEPT='CE' AND
```

```
STID LIKE '95%' AND
```

```
NOT EXISTS
```

```
( SELECT * FROM STCOT
```

```
WHERE STCOT.STID = STT.STID
```

```
AND STCOT.COID='40111' ) )
```



TRIGGER – [راه‌انداز] رهانا

امکانی است اجرایی برای اعمال محدودیت‌های [صفتی]، رابطه‌ای و پایگاهی قبل یا بعد از بروز یک

رویداد و یا به جای یک رویداد (معمولاً تغییر دهنده داده‌ها).

CREATE TRIGGER *name* {BEFORE | AFTER | INSTEAD OF}

{INSERT | DELETE | UPDATE OF *columnlist*

ON *tablename*

[REFERENCING {OLD | NEW} [TABLE] AS *name*]

[FOR EACH {ROW | STATEMENT}]

{(WHEN condition(s)

SQL Procedure

})

مفهوم نظری TRIGGER: مفهوم قاعده فعال [مفهوم محوری است در ADBMS ها]

ساختار (قاعده ECA): if **E**vent on **C**ondition, then **A**ction

↓
Insert
Delete
Update



امکانات بیان محدودیت‌ها – رهانا (ادامه)

بخش هشتم: مفاهیم اساسی مدل داده رابطه‌ای

۲۴

□ با FOR EACH ROW بعد از بروز رویداد در هر سطر عبارت رهانا اجرا شود.

□ با FOR EACH STATEMENT فقط یک بار پس از بروز رویداد (با هر تعداد سطر متاثر از آن)، عبارت رهانا اجرا شود.

این رهانا این محدودیت را که «حقوق کارمند هیچگاه کاهش نمی‌یابد» اعمال می‌کند.



```
CREATE TRIGGER EMP-PAY-TRIG
```

```
BEFORE UPDATE OF EMPSAL
```

```
ON EMPL
```

```
REFERENCING OLD AS OEMPL, NEW AS NEMPL
```

```
FOR EACH ROW
```

```
(WHEN OEMPL.EMPSAL > NEMPL.EMPSAL
```

```
SIGNAL SQL State '7005' ('salary cannot be decreased')
```

```
)
```




این رهانا باعث حفظ سازگاری در جدول PROF می‌شود تا همواره صفت SALAUG حاوی آخرین میزان افزایش حقوق استاد باشد.



```
CREATE TRIGGER EMP-PAY-TRIG
  AFTER UPDATE OF PSALARY
  ON PROF
  REFERENCING OLD AS OPROF, NEW AS NPROF
  FOR EACH ROW
  (UPDATE PROF
    SET SALAUG=NPROF.PSALARY – OPROF.PSALARY
    WHERE PROF.PID=OPROF.PID
  )
```

اگر بیش از یک عبارت باشد، آنها را داخل BEGIN و END قرار می‌دهیم.



امکانات بیان محدودیت‌ها – رهانا (ادامه)

بخش هشتم: مفاهیم اساسی مدل داده رابطه‌ای

۲۶

از کاربردهای رهانا، استفاده از آن در انجام عملیات ذخیره‌سازی از دید خارجی است (به خصوص در



سمپادهایی که از عملیات در دید خارجی پشتیبانی نمی‌کنند).

STT1 (STID, NAME, MAJOR, LEVEL)

STT2 (STID, DEPT, BDATE, NATID)

CREATE VIEW CE-STT

AS SELECT STID, NAME, MAJOR

FROM STT1 JOIN STT2

WHERE DEPT='CE' AND LEVEL='BS'

CREATE TRIGGER INS-VIEW-TRIG

INSTEAD OF INSERT ON CE-STT

REFERENCING NEW AS NST

FOR EACH ROW

BEGIN

INSERT INTO STT1 VALUES (NST.STID, NST.NAME, NST.MAJOR, 'BS')

INSERT INTO STT2 VALUES (NST.STID, 'CE', NULL, NULL)

END



این رهانا باعث اعمال قاعده C2 در عمل حذف در جدول COT می‌شود.



```
CREATE TRIGGER DEL-TRIG
  BEFORE DELETE
  ON COT
  REFERENCING OLD AS OCOT
  FOR EACH ROW
  (DELETE FROM STCOT
   WHERE STCOT.COID=OCOT.COID )
```

مطالعه مثالهای بیشتر از اظهار و رهانا در یادداشتهای تکمیلی ☐



پرسش و پاسخ ...

amini@sharif.edu