

به نام خدا

# جزوه پایگاه داده

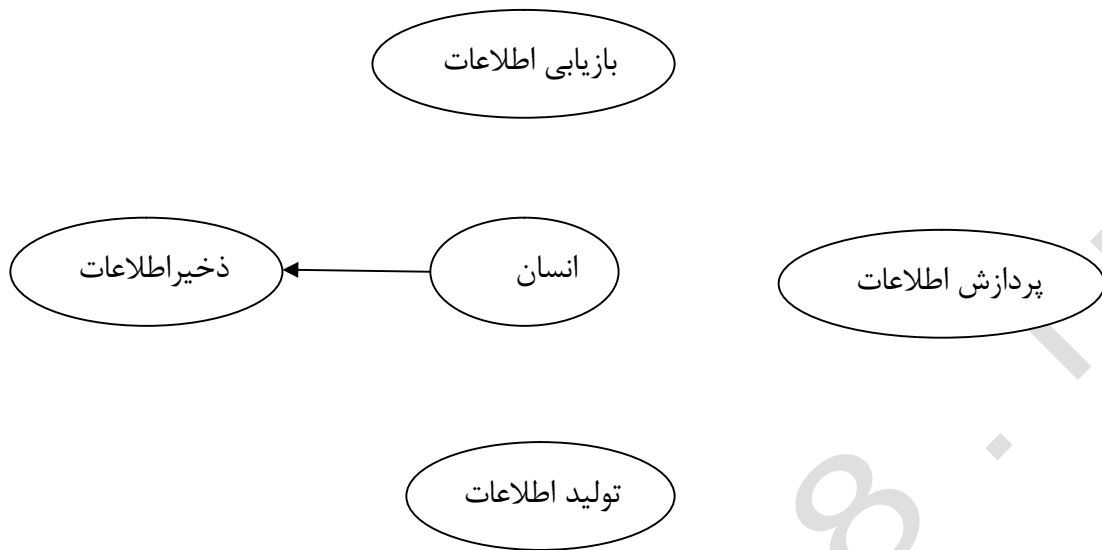
مدرس : مهندس محکی زاده



انجمن فناوری اطلاعات

www.it98.ir

## نمودار بین انسان و اطلاعات :



مفاهیم :

داده :

بیان ویژگی راجع به اشیاء است. داده اطلاعاتی را انتقال نمی دهد. مثل ۱۵، گرم و ... در واقع یک نماد یا علامت است.

اطلاعات (اطلاع) :

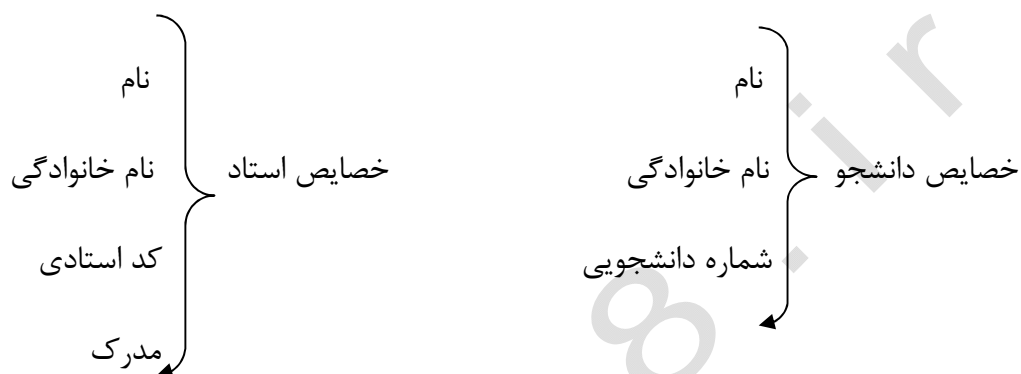
داده پردازش شده است، چیزی که به ما مفهوم را برساند. مثلا ۱۵ داده است. اطلاع نیست چون چیزی را به ما نمی فهماند. ولی دمای هوا ۱۵ است یا شماره کلاس ۱۵ است اطلاع هستند.

موجودیت :

هر شی یا شخصی که می خواهیم اطلاعاتی در موردش ذخیره کنیم. مثل دانشجو، استاد، درس، کارمند و...

**خصیصه :**

ویژگی مجزا کننده یک موجودیت از موجودیت دیگر را خصیصه گویند. در واقع خصیصه کوچکترین جز اطلاعاتی یک موجودیت است.



**فیلد :** در اصطلاح کامپیوتری همان خصیصه است.

**رکورد :** در اصطلاح کامپیوتری همان موجودیت است.

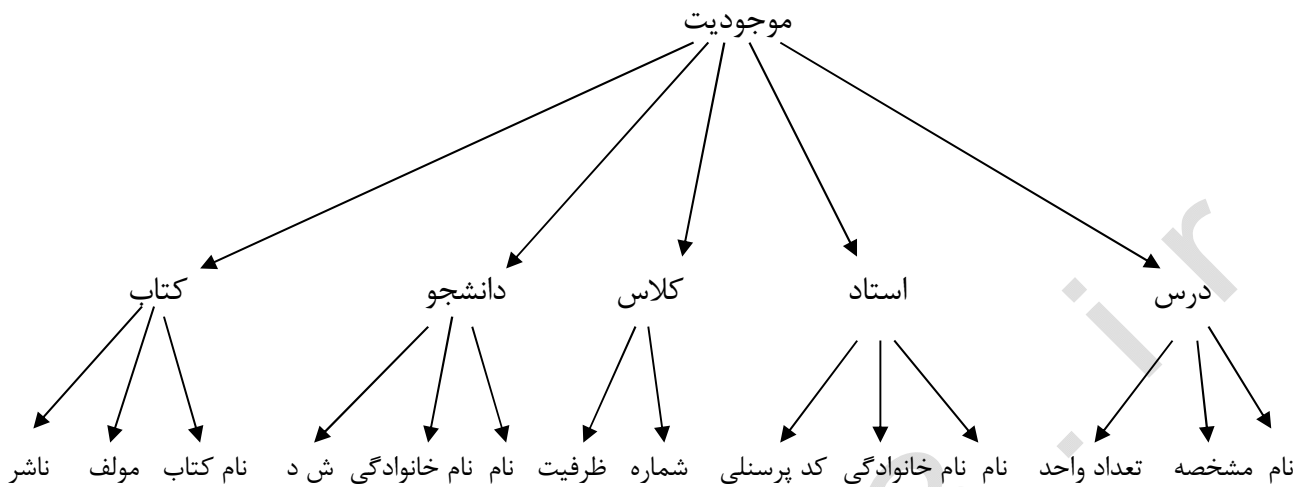
فیلد کوچکترین واحد معنی دار است که می توان اطلاعات را در آن ذخیره کرد. مجموعه از فیلدها را رکورد و مجموعه ای از رکوردها را فایل گویند.

رکورد دانشجو

فیلد ۱	فیلد ۲	فیلد ۳	فیلد ۴
نام	نام خانوادگی	ش د	ادرس

در ذخیره و بازیابی ما تنها می توانیم از موجودیتهای مختلف اطلاعاتی را ذخیره کنیم ولی ارتباط بین موجودیتهای را نمی توانیم ذخیره کنیم. ولی در پایگاه داده علاوه بر ذخیره کردن اطلاعات موجودیت ها، ارتباط بین موجودیت ها نیز ذخیره می شود.

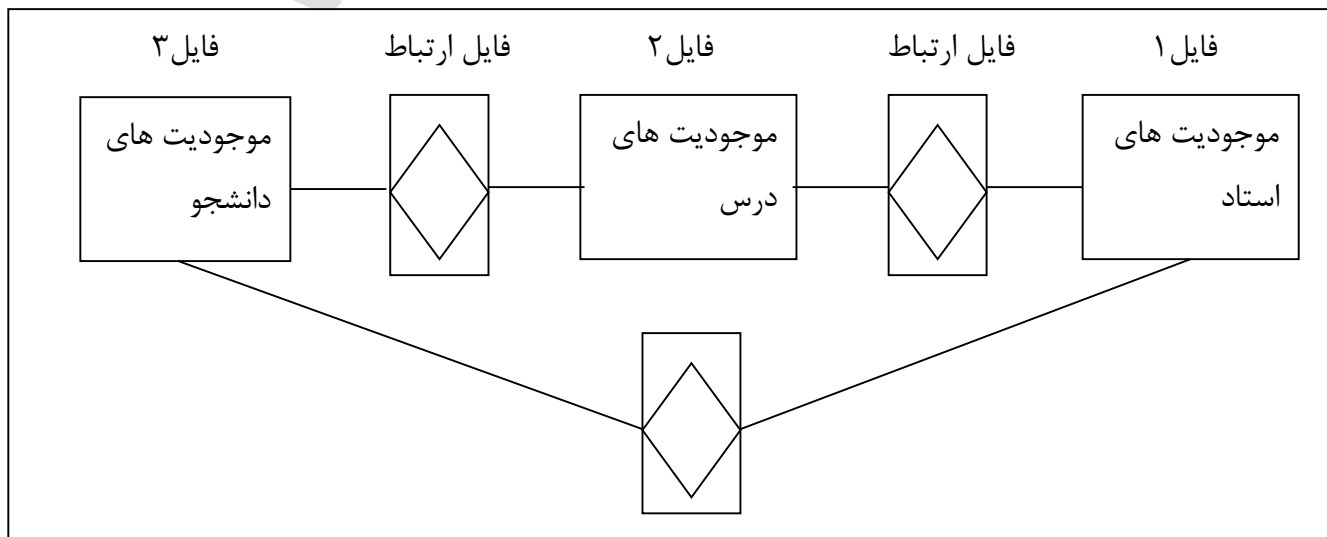
## ارتباط بین موجودیت ها :



ما در اینجا اطلاعات مربوط به هر موجودیت را ذخیره می کنیم و هر کدام بطور جداگانه ذخیره و بازیابی می شود ولی اگر بخواهیم بدانیم دانشجو X چه درس هایی گرفته امکان پذیر نیست چون ارتباطی بین دانشجو و درس قرار نداده ایم.

## پایگاه داده :

ذخیره موجودیت ها در کنار یکدیگر و ارتباط بین موجودیت ها



## محیط عملیاتی :

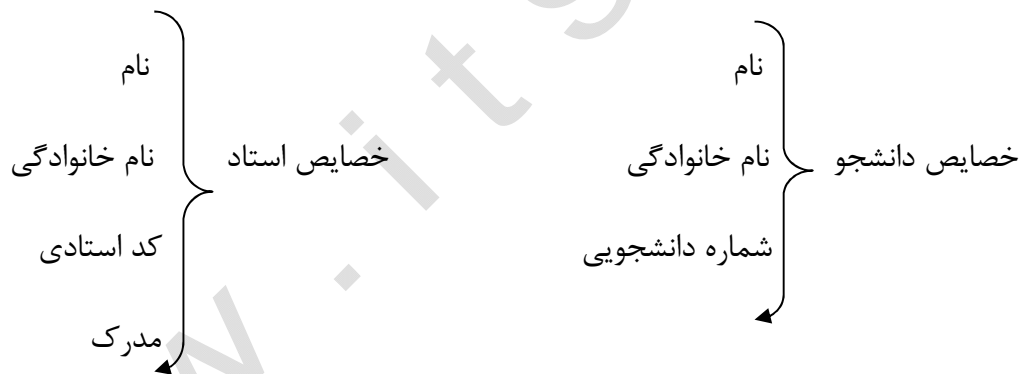
جایی است که می خواهیم برای آن یک سیستم پایگاه داده (یک محیط ذخیره و بازیابی) ایجاد کنیم. مثل دانشگاه ، بانک، بیمارستان، کتابخانه و ...

## مراحل طراحی یک پایگاه داده :

۱- شناخت محیط عملیاتی. مثل دانشگاه ، بانک، بیمارستان، کتابخانه و ...

۲- شناخت موجودیت ها. مثل دانشجو، استاد، درس ، کارمند و...

۳- شناخت خصیصه های هر موجودیت. مثل



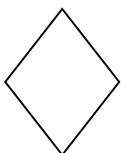
۴- شناخت ارتباط بین موجودیت ها

۵- رسم نمودار ER یا EER

۶- عملیات نرمال سازی و ...

۷- پیاده سازی توسط محیط برنامه نویسی

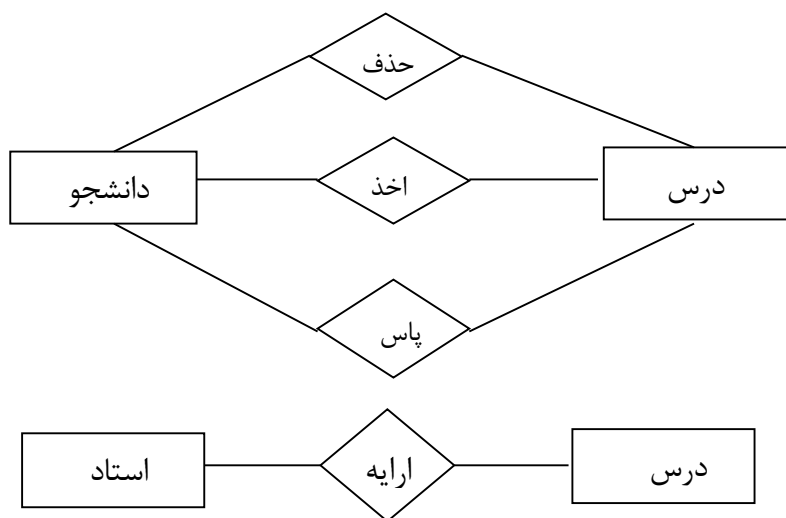
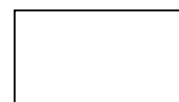
## شناخت ارتباط بین موجودیت ها :



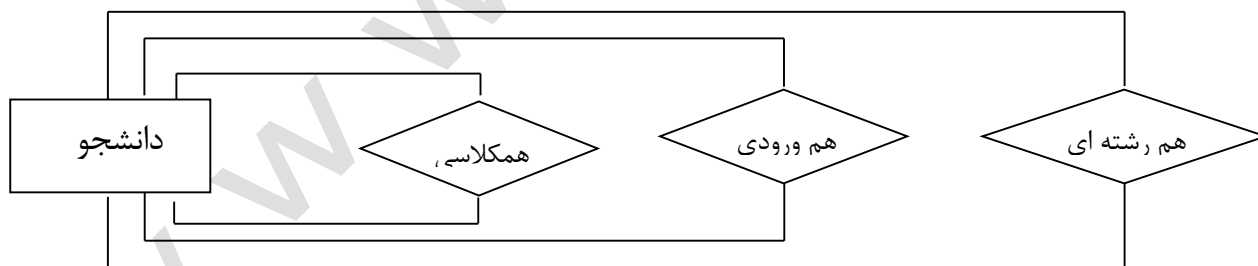
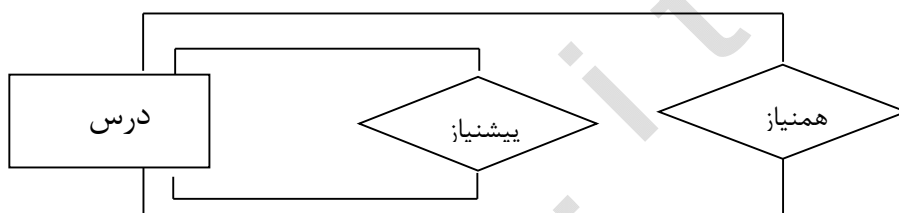
ارتباط(دلیل ارتباط)

خصیصه

موجودیت



همچنین یک موجودیت می تواند با خودش نیز ارتباط داشته باشد. مانند:



درجه ارتباط :

تعداد موجودیتی که در ارتباط با موجودیت دیگر می تواند وجود داشته باشد.

1 X 1

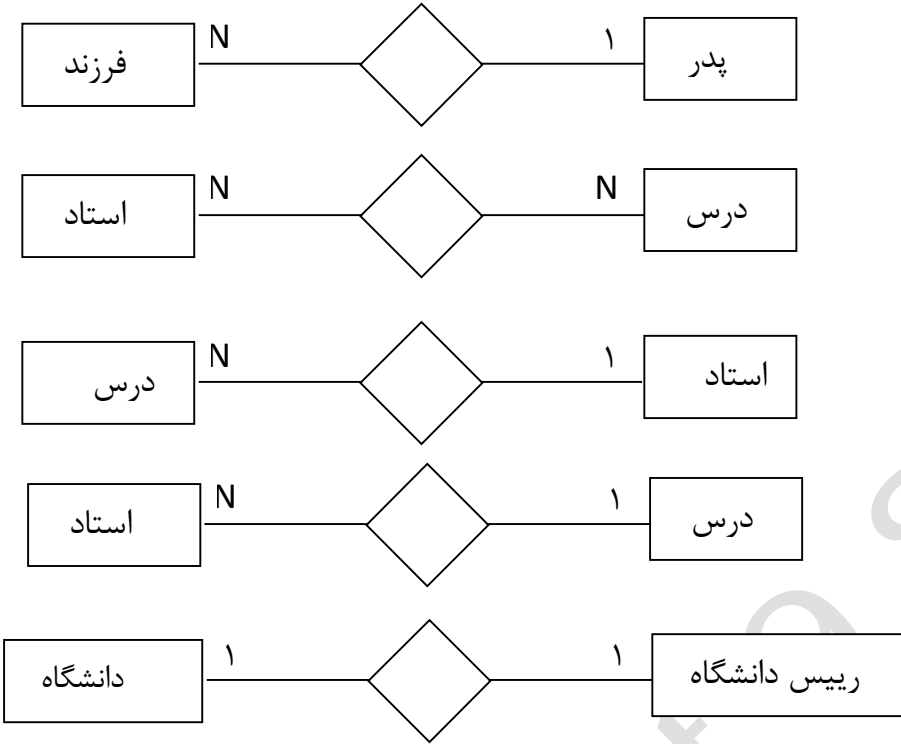
یک به یک

1 X N

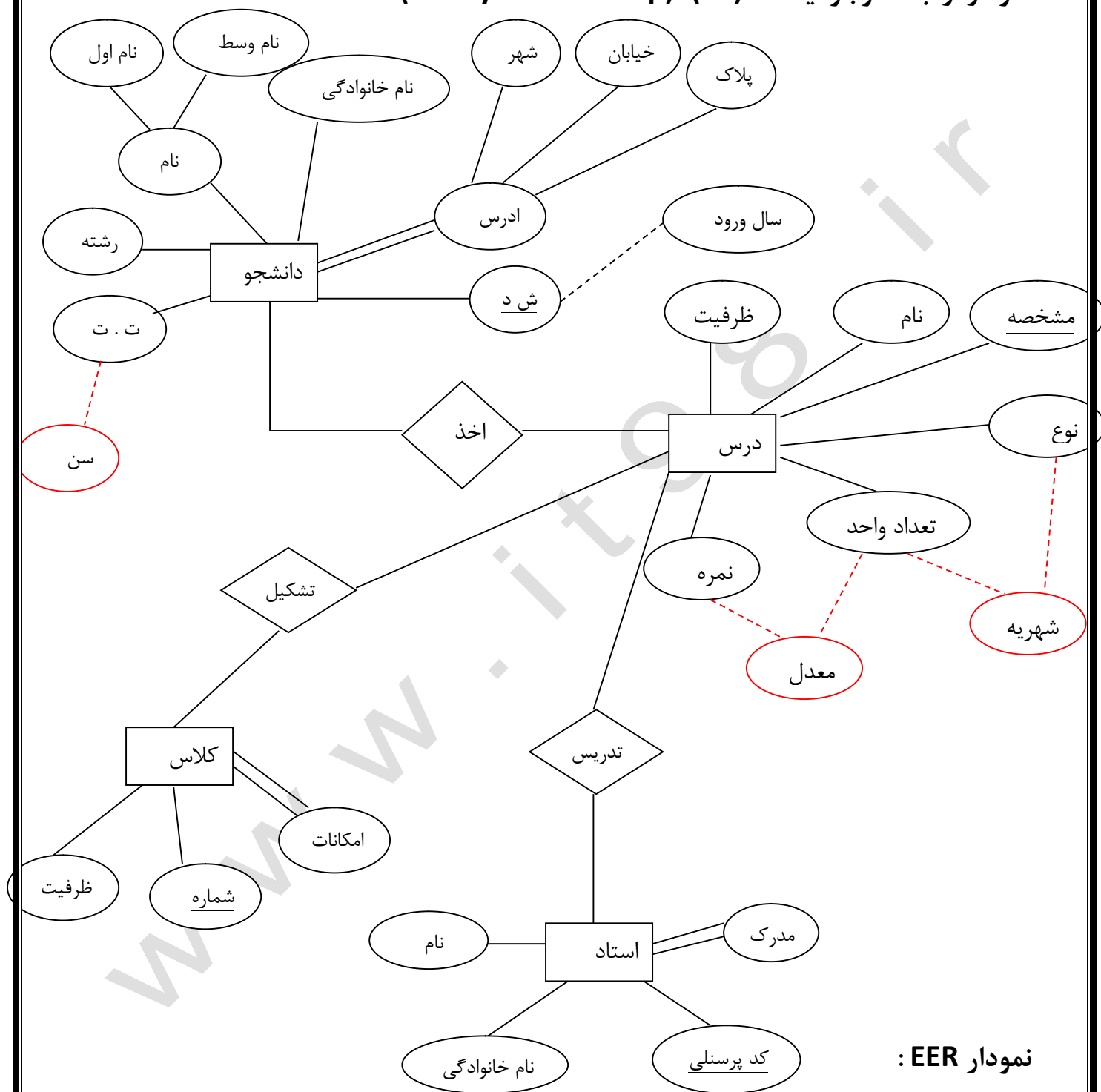
یک به چند

انواع ارتباط

چند به چند N X N



## نمودار ارتباط موجودیت ها (ER): (Entity Relationship)



### نمودار EER :

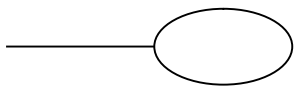
در واقع در نمودار ER خصیصه ها را گسترش داده و نمودار EER بوجود آمده. در شکل بالا، شکل کاملاً ایی نمودار ER و شکل ایی به همراه تغییرات قرمز نمودار EER می باشد.



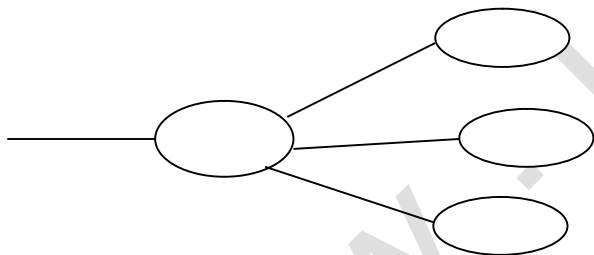
در واقع نمودار EER همان ER است اما با جزئیات بیشتر.

- انواع خصیصه
- ۱- خصیصه ساده و مرکب
  - ۲- خصیصه مبنا(پایه) و مشتق
  - ۳- خصیصه تک مقداری و چند مقداری
  - ۴- خصیصه کلید و غیر کلید

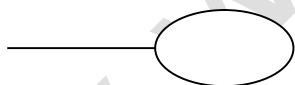
**خصیصه ساده :** خصیصه ای است که به خصیصه های دیگر تجزیه نمی شود. مثل نام خانوادگی، تعداد واحد



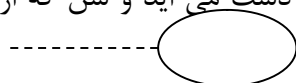
**خصیصه مرکب :** خصیصه ای است که به چند خصیصه ساده تجزیه می شود. مثل ادرس که به خصیصه های استان، شهر، خیابان، کوچه و پلاک تجزیه می شود و نام که به خصیصه های نام اول و نام وسط تجزیه می شود.



**خصیصه مبنا :** خصیصه ای است که برای آن در پایگاه داده فیلد تعریف شده و وجود خارجی دارد. مثل شماره دانشجویی ، تاریخ تولد

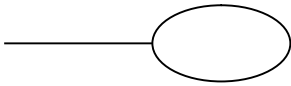


**خصیصه مشتق :** خصیصه ای است که وجود خارجی ندارد و برای آن در پایگاه داده فیلدی تعریف نشده ولی می توان آن را از خصیصه مبنا به دست آورد. مثل سال ورود که از شماره دانشجویی به دست می آید و سن که از تاریخ تولد به دست می آید.



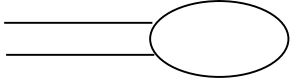
**خصیصه تک مقداری :** خصیصه ای است که در آن واحد فقط می تواند یک مقدار داشته باشد. مثل نام

خانوادگی



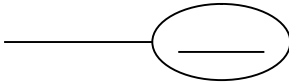
**خصیصه چند مقداری :** خصیصه ای است که در آن واحد می تواند چند مقدار داشته باشد. مثل مدرک استاد

، تلفن



**خصیصه کلید :** یک یا تعدادی خصیصه که باعث می شوند ان موجودیت منحصر به فرد باشد. مثل شماره

دانشجویی، مشخصه درس، کد استاد



**خصیصه غیر کلید :** هر خصیصه ای که کلید نباشد می شود غیر کلید.

**مفاهیم پایگاه داده :**

**تعریف کامل پایگاه داده :** مجموعه اطلاعات ذخیره شده درباره موجودیت ها و ارتباط بین موجودیت ها با

حد اقل افزونگی .

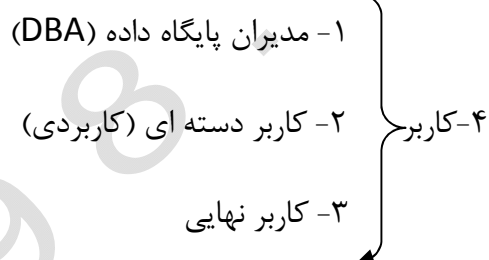
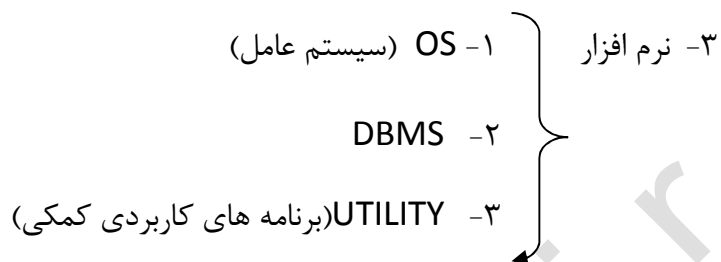
**سیستم مدیریت پایگاه دانش (DBMS) : (Data Base Management System)**

نرم افزاری است که وظیفه ایجاد داده ها، حفاظت از داده ها، ذخیره و بازیابی و اصلاح داده ها توسط کاربران را بر عهده دارد. همچنین ایجاد سطوح مختلف دسترسی به عهده DBMS می باشد.

**اجزاء یک محیط پایگاه داده :**

۱- داده

۲- سخت افزار : هارد ، CPU و ...



### DBA (مدیر سیستم) :

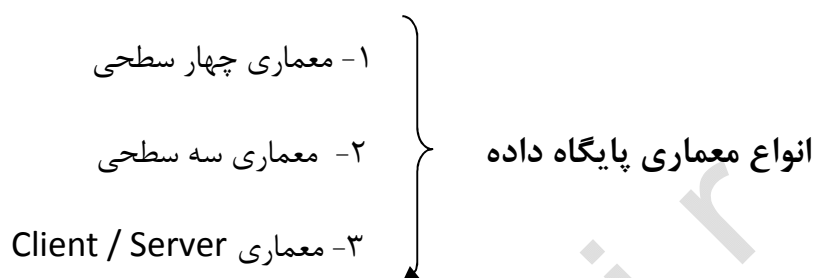
متخصص یا گروهی از متخصصین هستند که وظیفه نگهداری، پیاده سازی و مدیریت پایگاه داده را بر عهده دارند. علاوه بر آن آموزش افراد دیگر و رفع اشکالات سیستم را نیز به عهده دارد.

### کاربر دسته ای (کاربردی) :

اطلاعاتی از زبانهای برنامه نویسی دارد و می تواند بعضی از اطلاعات و نتایج را از پایگاه داده موجود بازیابی کند بدون آنکه برنامه بازیابی آن توسط DBA نوشته شده باشد. مثل گزارشگیری

### کاربر نهایی :

هیچ اطلاعاتی درباره برنامه نویسی ندارد فقط با پایگاه داده کار می کند. مثل کارمند بانک

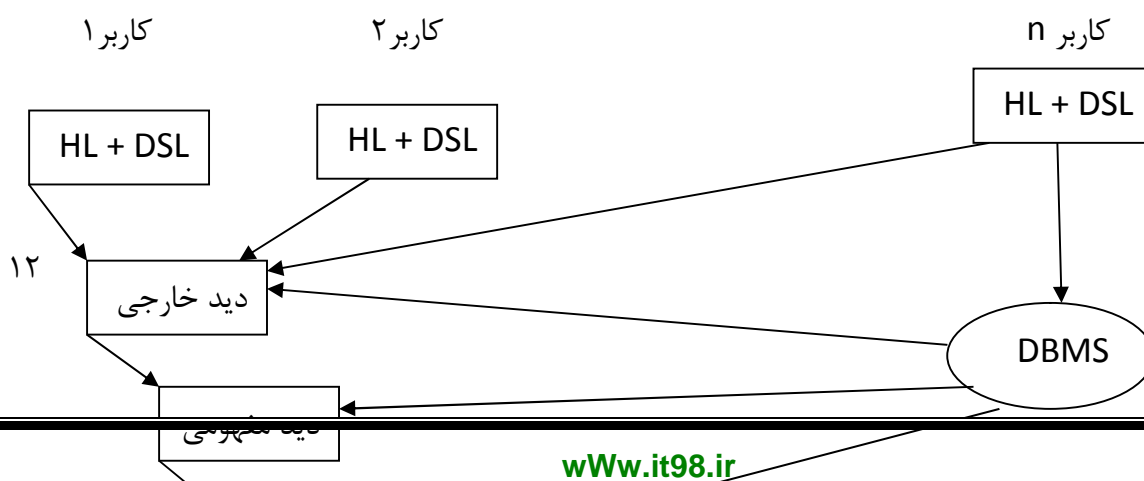


### معماری چهار سطحی:

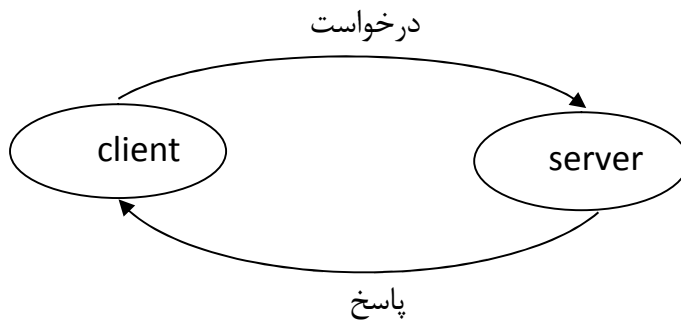
- ۱- سطح خارجی: بالاترین سطحی که پایگاه داده قرار می گیرد. فقط بخشی از پایگاه داده را توصیف می کند. فرم ها و جداول
- ۲- سطح ادراکی (مفهومی): نمودار EER
- ۳- سطح داخلی: به صورت رکورد ذخیره می شوند. (چه داده هایی در پایگاه داده ذخیره می شوند و چه ارتباطی بین آنها وجود دارد).
- ۴- سطح فیزیکی: پایین ترین سطح است. داده به صورت یک و صفر روی محیط ذخیره سازی قرار دارد. (چگونگی ذخیره داده ها)

### معماری سه سطحی (ANSI)

- ۱- سطح خارجی
- ۲- سطح مفهومی / ادراکی
- ۳- سطح داخلی و فیزیکی

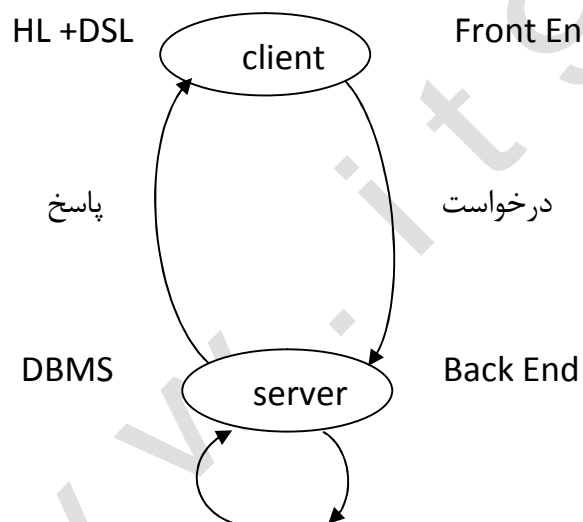


## معماری Client / Server :



Server : کسی که اطلاعات دارد

Client : کسی که نیاز به اطلاعات دارد.



## مزایای پایگاه داده :

۱- ایجاد سیستم بهینه برای ذخیره و بازیابی اطلاعات

۲- امنیت اطلاعات

۳- اشتراک اطلاعات

۴- استقلال داده ها

۵- تضمین جامعیت

۶- روالهای ارمیمی و پشتیبانی

۷- حداقل اطلاعات تکراری

۸- افزایش سرعت در دریافت پاسخ ها

۹- دریافت گزارش های متفاوت

۱۰- تعدد انواع کاربران

۱۱- کاهش هزینه های سازمان

### انواع مدل های بانک اطلاعاتی :

۱- مدل ساده یا تخت

۲- مدل سلسله مراتبی

۳- مدل شبکه ای

۴- مدل رابطه ای (جدول)

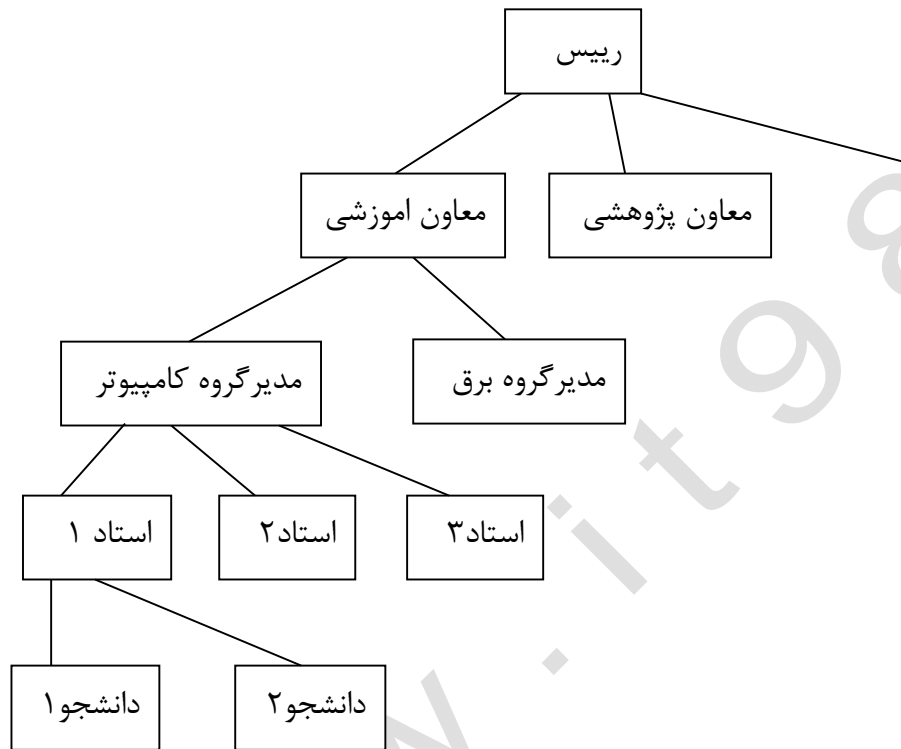
۵- مدل شی گرا

۶- مدل استنتاجی (هوشمند)

### ۱- مدل ساده (تخت) :

در این مدل رکوردها پشت سر هم در یک فایل قرار می گیرند و فاقد نظم خاصی است و برای یافتن رکورد خاص، کل بانک را باید جستجو کرد و اطلاعات تکراری نیز در آن زیاد است.

## ۲- مدل سلسله مراتبی :



مدل سلسله مراتبی، ذخیره موجودیت‌ها (رکوردها) و ارتباط بین موجودیت‌هاست بطوریکه :

بیان موجودیت‌ها : به صورت رکورد

بیان ارتباط‌ها : اشاره گر که به رکورد افزوده می‌شود

انواع ارتباط‌ها : ارتباط  $1 \times 1$  و  $1 \times N$

ساختار داده : به صورت درخت (در یک فایل)

موجودیت درس

نام	مشخصه	تعداد واحد							
-----	-------	------------	--	--	--	--	--	--	--

موجودیت دانشجو

ش د	نام خانوادگی	نام
-----	--------------	-----

موجودیت استاد

نام استاد	نام خانوادگی								
-----------	--------------	--	--	--	--	--	--	--	--

مدیر گروه				
-----------	--	--	--	--

احمد	احمدی		
------	-------	--	--

محمد	محمدی		
------	-------	--	--

پایگاه	۱۰۶	۲					
--------	-----	---	--	--	--	--	--

اسمبلی	۱۲۳	۳					
--------	-----	---	--	--	--	--	--

محسن	محسنی	۱۹۵۴۳۲	جواد	جوادی	۸۹۱۲۶۴
------	-------	--------	------	-------	--------

جواد	جوادی	۸۹۱۲۶۴
------	-------	--------



چون شکل بالا درخت است پس هر فرزند باید فقط یک والد داشته باشد بنابراین از دو درس به یک دانشجو نمی توان اشاره کرد بلکه باید رکورد دیگری با نام دانشجوی قبلی ایجاد کرد.

مدل سلسله مراتبی زیاد جالب نیست.

**مشکل مدل سلسله مراتبی :**

۱- افزونگی اطلاعات در آن زیاد است.

۲- استفاده از اشاره گرها

**انومالی :**

بروز عوامل نامطلوب در هنگام انجام یک کار

**۳-مدل شبکه ای :**

مدل شبکه ای مشکل افزونگی اطلاعات در مدل سلسله مراتبی را حل کرد.

مدل شبکه ای ، ذخیره موجودیت ها(رکوردها) و ارتباط بین موجودیت هاست بطوریکه :

بیان موجودیت ها : به صورت رکورد

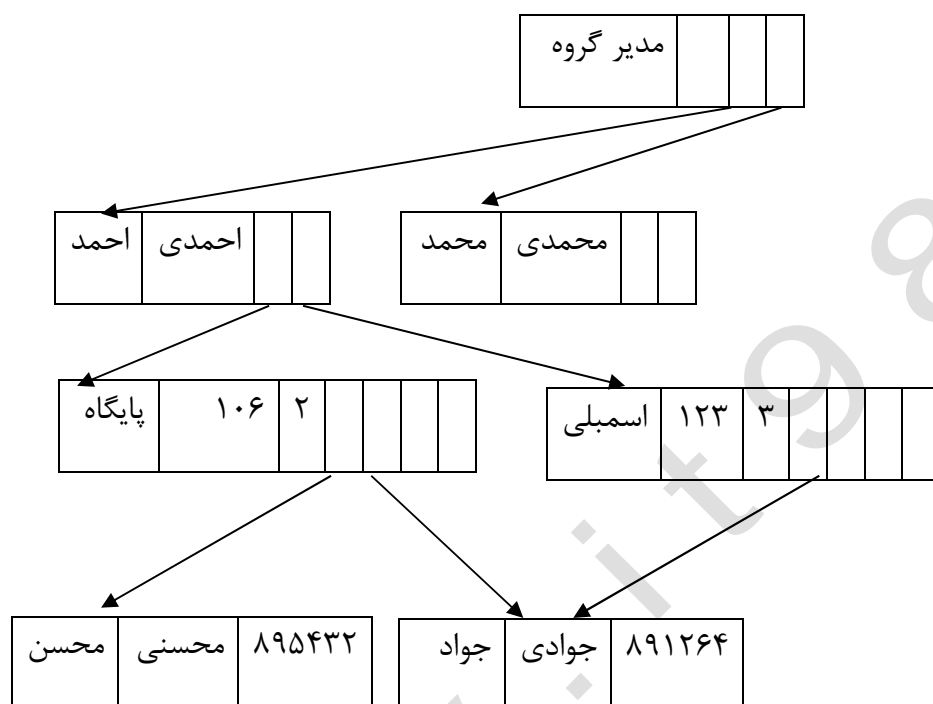
بیان ارتباط ها : اشاره گر که به رکورد افزوده می شود

انواع ارتباط ها : ارتباط  $1 \times 1$  و  $1 \times N$  و  $N \times N$

ساختار داده : به صورت گراف (در یک فایل)

## مشکل مدل شبکه ای :

- استفاده از اشاره گرها



## ۴- مدل رابطه ای :

- مدل رابطه ای مشکل استفاده از اشاره گرها در مدل شبکه ای را حل کرد.

مدل رابطه ای ، ذخیره موجودیت ها(رکوردها) و ارتباط بین موجودیت هاست بطوریکه :

بیان موجودیت ها : به صورت رکورد

بیان ارتباط ها : تکرار اطلاعات در جداول دو بعدی

انواع ارتباط ها : ارتباط 1x1

ساختار داده : به صورت جداول دو بعدی(در چندین فایل مختلف)

به ازای هر موجودیت یک جدول وجود دارد.

در مدل رابطه ای

به ازای هر ارتباط بین موجودیت ها یک جدول وجود دارد

جدول دانشجویان

نام	نام خانوادگی	ش د
احمد	احمدی	۸۹۷۶۴۵
رضا	رضایی	۸۸۶۴۰۲
محمد	محمدی	۸۹۱۲۳

جدول درس

نام	مشخصه	تعداد واحد
پایگاه داده	۱۲۸	۲
اسمبلی	۱۰۳	۳
ذخیره	۲۰۹	۳

جدول استاد

جدول ارتباط درس - دانشجو

جدول ارتباط درس - استاد

نام	نام خانوادگی	کد استاد
جواد	جوادی	۱۰۹۶
منصور	منصوری	۱۰۹۷
حسن	حسینی	۱۰۹۸

ش د	مشخصه
۸۹۷۶۴۵	۱۲۸
۸۸۶۴۰۲	۱۰۳
۸۹۱۲۳	۲۰۹

کد استاد	مشخصه
۱۰۹۶	۱۲۸
۱۰۹۷	۱۰۳
۱۰۹۸	۲۰۹

مشکل مدل رابطه ای این است که افزونگی اطلاعات دارد ولی خیلی کم تر از مدل سلسله مراتبی است. در مدل سلسله مراتبی کل رکورد تکرار می شد ولی در مدل رابطه ای بطور مثال در اینجا فقط شماره دانشجویی تکرار می شود.

### خواص رابطه (جدول) :

۱- در بدنه جدول رکورد تکراری نداریم (به دلیل وجود کلید)

۲- ترتیب ستون ها مهم نیست.

۳- ترتیب سطر ها مهم نیست.

۴- اطلاعات باید به صورت خصیصه های ساده ذخیره شوند

### ۵- مدل شی گرا :

مدل شی گرا قرار دادن مفاهیم شی گرا در مدل رابطه ای است.

ساختار داده، ارتباط بین موجودیت ها و ... مشابه مدل رابطه ای است.

در مدل شی گرا می توان عکس را نیز ذخیره کرد.

### ۶- مدل استنتاجی (هوشمند) :

در این مدل بانک اطلاعاتی هوشمند است و خودش می تواند اطلاعات را ذخیره و بازیابی کند. با استفاده از مفاهیم هوشمند خود بانک هوشمندانه رفتار می کند.

### تعریف جامعیت (یکپارچگی) :

سازگاری داده ، بی نقصی داده ، عدم وجود اشکالات نرم افزاری و سخت افزاری  
 سازگاری داده یعنی مثلا اگر نام از نوع کاراکتر است نباید عدد وارد کنیم.  
 بی نقصی داده یعنی مثلا نمره نباید از ۲۰ بیشتر و از ۰ کمتر باشد.  
 وجود اشکال نرم افزاری یعنی به جای نام دانشجو نام پدر را وارد کنیم.  
**کلید :** مجموعه ای از یک یا چند خصیصه منحصر به فرد را گویند.

### انواع کلید :

- ۱- کلید کاندید
- ۲- کلید اصلی
- ۳- کلید خارجی
- ۴- کلید جانشین

### ۱- کلید کاندید :

کلیدی است که دارای دو خاصیت زیر باشد :

- ۱- منحصر به فرد
- ۲- کمینه (مینیمال)

کمینه : یعنی هیچ زیر مجموعه ای از این کلید کاندید خاصیت منحصر به فرد بودن را نداشته باشد.

نام ، نام خانوادگی و ش د روی هم کلید است.(چون مجموعه ای از چند خصیصه است که منحصر به فرد هستند). ولی کلید کاندید نیست چون در آن ش د یافت می شود که یک کلید منحصر به فرد است.

نکته : در یک رابطه می توان بیشتر از یک کلید کاندید داشت.

## ۲- کلید اصلی :

یکی از کلیدهای کاندید را که برای ما مهم است به عنوان کلید اصلی تعریف می کنیم.

باید سعی شود کلید اصلی کوچک باشد.

در هر جدولی فقط یک کلید اصلی وجود دارد.

## ۳- کلید جانشین :

بقیه کلید های کاندید باقی مانده ، کلید جانشین می باشند.

## ۴- کلید خارجی :

ارتباط بین موجودیت ها از طریق کلید خارجی برقرار می شود.

کلید خارجی کلیدی است که در جدول دیگر کلید اصلی می باشد.

نام	نام خانوادگی	ش د	شماره درس	شماره دانشکده
-----	--------------	-----	-----------	---------------

احمد	احمدی	۸۹۷۶۴۵	۲۴	۱۰۰
رضا	رضایی	۸۸۶۴۰۲	۲۴	۲۰۰
محمد	محمدی	۸۹۱۲۳	۳۲	۱۰۰

کلید خارجی  
کلید اصلی

کلید اصلی

کلید اصلی

نام دانشکده	ظرفیت	شماره دانشکده
کامپیوتر	۱۰۰۰	۱۰۰
شیمی	۵۰۰	۲۰۰
ریاضی	۷۰۰	۳۰۰

نام درس	شماره درس	تعداد واحد
پایگاه داده	۲۴	۲
اسمبلی	۳۶	۳
ذخیره	۱۷	۳

- هر جدولی باید برای خودش یک کلید اصلی منحصر به فرد داشته باشد. دو جدول نمی توانند یک کلید اصلی داشته باشند.

- کلید خارجی هیچ وقت منحصر به فرد نیست.

- کلید خارجی برای خود جدول کلید خارجی نیست بلکه برای جدول دیگر کلید خارجی است. برای خود جدول کلید اصلی است.

www.it 99.ir

### جامعیت کلیدها :

- ۱- جامعیت خصیصه
- ۲- جامعیت کلید اصلی
- ۳- جامعیت کلید خارجی

### ۱- جامعیت خصیصه :

مقادیر این خصیصه ها حتما باید از دامنه خودشان استخراج شده باشند. مثلا اگر نام از نوع کاراکتر است نباید عدد وارد کنیم.

### تهی (Nulls) :

نبود اطلاعات را تهی گویند. یعنی برای یک خصیصه مقدار نداشته باشیم.

### ۲- جامعیت کلید اصلی

هیچ یک از مقادیر کلید اصلی نباید تهی باشد وگرنه جامعیت بانک به خطر می افتد.

### ۳- جامعیت کلید خارجی

حتما باید مقدار قابل ارجاع برای کلید خارجی موجود باشد و یا اینکه مقدار کلید خارجی تهی باشد.

نکته : اگر کلید خارجی تهی باشد مشکلی به وجود نمی آید.



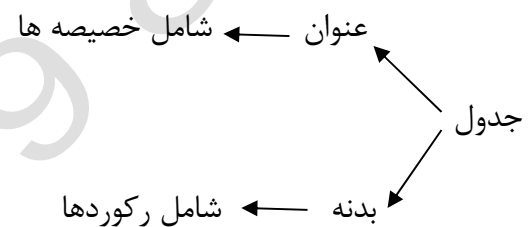
## مدل رابطه ای (جدول)

### مفاهیم مدل رابطه ای

نام	نام خانوادگی	ش د	شهر
احمد	احمدی	۸۹۷۶۳۴	اهواز
منصور	منصوری	۸۸۱۴۳۶	ابادان

عنوان

بدنه



**دامنه:** مجموعه مقادیری است که هر خصیصه می تواند بپذیرد. مثل کاراکتری، عددی، ...

**درجه:** تعداد خصیصه ها (ستون ها) را درجه گویند.

**کاردینالیته:** تعداد رکوردها یا تاپل ها یا سطر ها را کاردینالیته گویند.

### خاصیت بسته بودن:

عملوند  $۱, ۲, ۳, ۴, \dots$

عملگر  $\sqrt{\quad}, *, -, +$

**عملگر دو تایی:** عملگری است که نیاز به دو عملوند دارد. مثل  $+$ ،  $*$

**عملگر یکتایی:** عملگری است که نیاز به یک عملوند دارد. مثل  $\sqrt{\quad}$

**بسته بودن :** یعنی نتیجه عملیات جزو دامنه تعریف شده باشد.

در مدل رابطه ای عملگرها بسته است. یعنی مدل رابطه ای نسبت به عملگرهایش بسته است.

در مدل رابطه ای تمام عملگرها روی جدول اعمال می شوند و حاصل جدول است.

برای عنوان جدول از حروف بزرگ و برای بدنه از حروف کوچک استفاده می کنیم.

R <sub>1</sub>	عنوان	A	B	C
	بدنه	a <sub>1</sub>	b <sub>1</sub>	c <sub>1</sub>
		a <sub>2</sub>	b <sub>2</sub>	c <sub>2</sub>

( ... و خصیصه ۲ و خصیصه ۱ ) نام جدول

R<sub>1</sub> (A, B, C) جدول

### عملگرهای جبر رابطه ای :

عملگرهای جبر رابطه ای به دو دسته تقسیم می شوند:

۱- عملگرهای بازیابی

۲- عملگرهای ذخیره و اصلاح

### عملگرهای بازیابی :

1- Select

5- Minus

2- Project

6- Times

3- Union

7- Join

4- Intersect

8- Divide

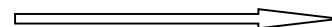
چون عملگرها روی جداول اعمال می شوند به آنها جبر رابطه ای گویند.

Select و Project عملگرهای یکتایی هستند . اما بقیه عملگرها دو تایی هستند.

عملگر Select (انتخاب یا گزینش) :

A	B	C	D
a <sub>1</sub>	b <sub>1</sub>	c <sub>1</sub>	d <sub>1</sub>
a <sub>2</sub>	b <sub>2</sub>	c <sub>2</sub>	d <sub>2</sub>
a <sub>3</sub>	b <sub>3</sub>	c <sub>3</sub>	d <sub>3</sub>

Select



A	B	C	D
a <sub>1</sub>	b <sub>1</sub>	c <sub>1</sub>	d <sub>1</sub>
a <sub>3</sub>	b <sub>3</sub>	c <sub>3</sub>	d <sub>3</sub>

Select سطرهایی از جدول اول را بازیابی می کند. (یا همه سطرها یا تعدادی یا هیچ سطر)

عنوان جدول نتیجه همان عنوان جدول اولیه است اما تاپل ها ممکن است همه تاپل ها نباشد بلکه تعدادی از آنها باشد.

عملگر Project (پرتو) :

A	B	C	D
a <sub>1</sub>	b <sub>1</sub>	c <sub>1</sub>	d <sub>1</sub>
a <sub>2</sub>	b <sub>2</sub>	c <sub>2</sub>	d <sub>2</sub>
a <sub>3</sub>	b <sub>3</sub>	c <sub>3</sub>	d <sub>3</sub>

Project  
Project

A	D
a <sub>1</sub>	d <sub>1</sub>
a <sub>2</sub>	d <sub>2</sub>
a <sub>3</sub>	d <sub>3</sub>

عنوان جدول نتیجه تعدادی از عنوان های جدول اولیه است اما بدنه جدول نتیجه همه بدنه جدول اول است.

عملگرهای Union (اجتماع) ، Intersect (اشتراک) و Minus (تفاضل)

A	B	C	D

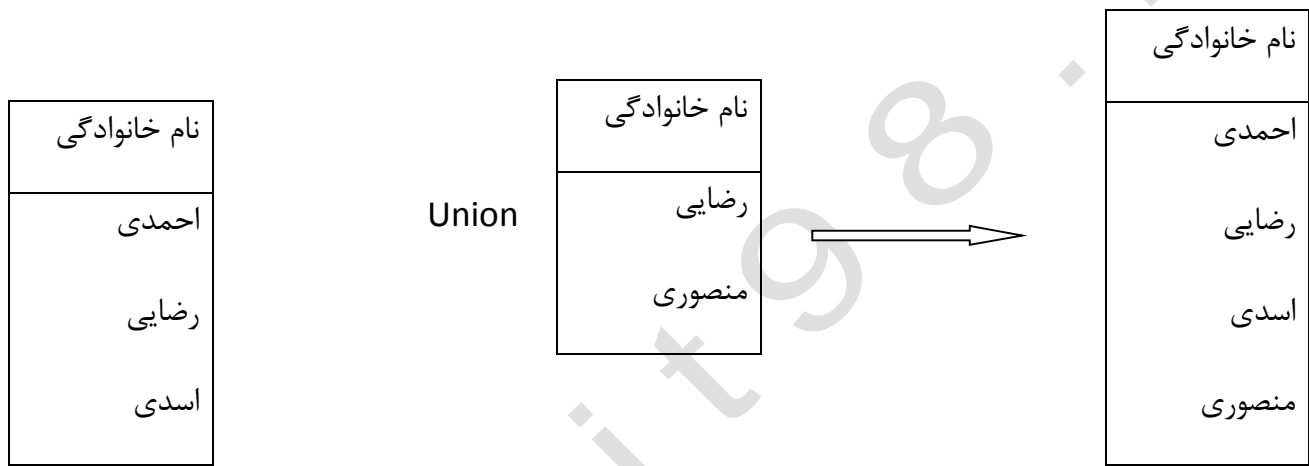
A	B	C	D



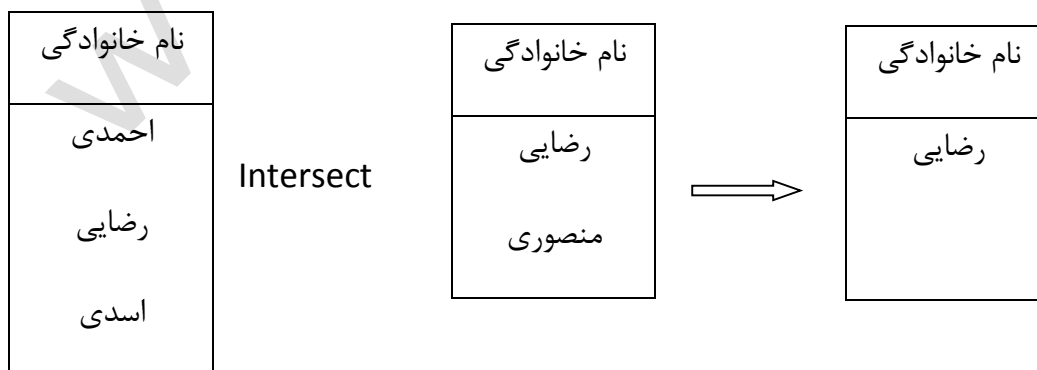
A	B	C	D

پیش شرط اجتماع ، اشتراک و تفاضل این است که عنوان جدول نتیجه باید با عنوان جداول اولی یکسان باشد.  
یعنی عنوان های سه جدول باید یکسان باشد.

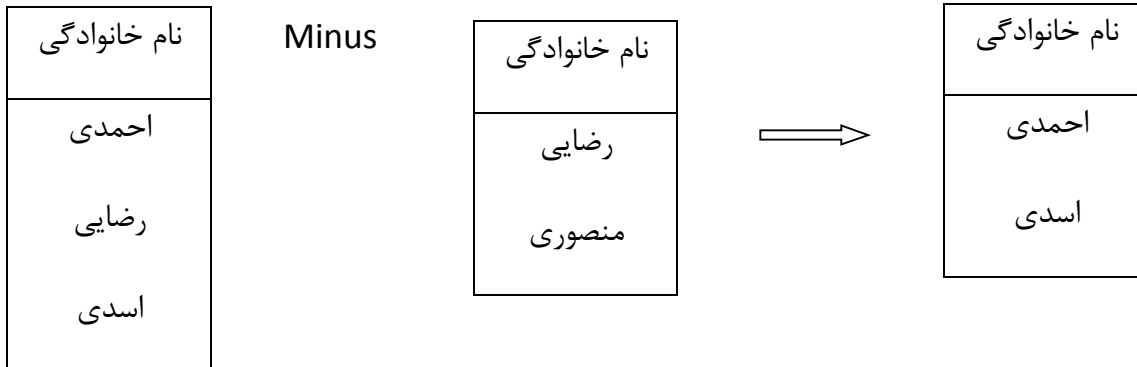
در اجتماع ، تاپل های جدول نتیجه مجموع تاپل های دو جدول اولیه است ولی تاپل های تکراری را یکبار می نویسیم.



در اشتراک عنوان ها همان عنوان های قبلی است اما تاپل ها ، تاپل های مشترک است.



در تفاضل در بدنه جدول نتیجه جدول اول قرار می گیرد بجز انهایی که در جدول دوم هستند.



کاملترین مجموعه نمونه سوالات همراه پاسخنامه تستی و تشریحی، جزوه، اسلاید، ال ترین، گزارش آزمایشگاه و کارآموزی، پروژه و... در سایت:

www.it98.ir

مرجع دانشجویان رشته کامپیوتر دانشگاه پیام نور

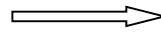
عملگر Times (ضرب) :

پیش شرط ان این است که هیچ یک از خصیصه های عنوان های دو جدول نباید یکسان باشند.

A	B	C	D
---	---	---	---

a <sub>1</sub>	b <sub>1</sub>	c <sub>1</sub>	d <sub>1</sub>
a <sub>2</sub>	b <sub>2</sub>	c <sub>2</sub>	d <sub>2</sub>

E	F
e <sub>1</sub>	f <sub>1</sub>
e <sub>2</sub>	f <sub>2</sub>
e <sub>3</sub>	f <sub>3</sub>



A	B	C	D	E	F
a <sub>1</sub>	b <sub>1</sub>	c <sub>1</sub>	d <sub>1</sub>	e <sub>1</sub>	f <sub>1</sub>
a <sub>1</sub>	b <sub>1</sub>	c <sub>1</sub>	d <sub>1</sub>	e <sub>2</sub>	f <sub>2</sub>
a <sub>1</sub>	b <sub>1</sub>	c <sub>1</sub>	d <sub>1</sub>	e <sub>3</sub>	f <sub>3</sub>
a <sub>2</sub>	b <sub>2</sub>	c <sub>2</sub>	d <sub>2</sub>	e <sub>1</sub>	f <sub>1</sub>
a <sub>2</sub>	b <sub>2</sub>	c <sub>2</sub>	d <sub>2</sub>	e <sub>2</sub>	f <sub>2</sub>
a <sub>2</sub>	b <sub>2</sub>	c <sub>2</sub>	d <sub>2</sub>	e <sub>3</sub>	f <sub>3</sub>

تاپل های جدول نتیجه ضرب دکارتی دو جدول اول در یکدیگر است.

عنوان جدول نتیجه برابر با مجموع عنوان های دو جدول است.

ضرب خاصیت جابجایی دارد که در این صورت جای سطرها و ستون ها می تواند جابجا شود.

### عملگر Join (پیوند):

پیش شرط آن این است که حداقل یک خصیصه مشترک در عنوان های دو جدول وجود داشته باشد.

A	B	C
---	---	---

a <sub>1</sub>	b <sub>1</sub>	c <sub>2</sub>
a <sub>2</sub>	b <sub>2</sub>	c <sub>1</sub>
a <sub>1</sub>	b <sub>1</sub>	c <sub>3</sub>
a <sub>1</sub>	b <sub>3</sub>	c <sub>1</sub>

B	F
b <sub>1</sub>	f <sub>1</sub>
b <sub>2</sub>	f <sub>2</sub>

⇒

A	B	C	F
a <sub>1</sub>	b <sub>1</sub>	c <sub>2</sub>	f <sub>1</sub>
a <sub>2</sub>	b <sub>2</sub>	c <sub>1</sub>	f <sub>2</sub>
a <sub>1</sub>	b <sub>1</sub>	c <sub>3</sub>	f <sub>1</sub>

عنوان جدول نتیجه مجموع عنوان های دو جدول اول است اما خصیصه مشترک فقط یکبار تکرار می شود. بدنه جدول نتیجه مثل حاصل ضرب دکارتی دو جدول است اما تاپل ها را زمانی می نویسیم که مقدار خصیصه مشترک در هر دو یکسان باشد.

### عملگر Divide by (تقسیم) :

پیش شرط ان این است که تمام خصیصه های عنوان مقسوم علیه باید در مقسوم وجود داشته باشند.

A	B	C
a <sub>1</sub>	b <sub>1</sub>	c <sub>1</sub>
a <sub>2</sub>	b <sub>1</sub>	c <sub>1</sub>
a <sub>1</sub>	b <sub>1</sub>	c <sub>2</sub>
a <sub>3</sub>	b <sub>1</sub>	c <sub>2</sub>

C
c <sub>1</sub>
c <sub>2</sub>

⇒

A	B
a <sub>1</sub>	b <sub>1</sub>

نکته : وقتی از کلمات تمام ، همه و ... استفاده شود که وجودشان ضروری باشد بطوریکه با حذفش به مشکل برخورد کنیم از Divide استفاده می کنیم.



عنوان جدول نتیجه برابر با تفاضل عنوان های دو جدول است.

تاپل های جدول نتیجه برابر با تاپل هایی است که تمام تاپل های موجود در جدول مقسوم علیه در تاپل های موجود در جدول مقسوم به کار رفته باشند.

### گرامر عملگرها :

Select (نام جدول) شرط  $\approx$  شرط Where نام جدول

Project (نام جدول) ... و خصیصه ۲، خصیصه ۱  $\approx$   $\Pi$  [ ... و خصیصه ۲، خصیصه ۱ ] نام جدول

### عملگر تغییر نام :

Rename نام جدول AS نام خصیصه جدید نام خصیصه قدیم

### عملگر انتساب :

به وسیله این عملگر می توان خروجی یک جدول را در جایی ذخیره کرد.

1- Select=

5- Minus

2- Project

6- Times

3- Union

7- Join

4- Intersect

8- Divide

مثال :

S ( s# , sname , city ) جدول دانشجو

L (L# , lname , unit) جدول درس

T (t# , tname , city , evid) جدول استاد

G(s# , t# , L# , grade) جدول نمره

۱- مشخصات دانشجویانی را بدست آورید که در شهر اهواز متولد شده اند.

۲- مشخصات اساتیدی را بدست آورید که مدرک کامپیوتر دارند.

۳- مشخصات اساتیدی را بدست آورید که مدرک کامپیوتر دارند و در شهر اهواز متولد شده اند.

۴- نام خانوادگی تمام اساتید را مشخص کنید.

۵- نام خانوادگی و شهر تولد دانشجویان را مشخص کنید.

۶- نام خانوادگی دانشجویانی را مشخص کنید که در شهر اهواز متولد شده اند.

۷- شماره دانشجویی دانشجویانی را بدست آورید که از درس شماره ۳۰ نمره قبولی گرفته اند.

۸- نام اساتید و دانشجویانی را بدست آورید که هر دو در یک شهر متولد شده اند.

۹- نام شهرهای محل تولد اساتید و دانشجویان را بدست آورید.

۱۰- نام خانوادگی دانشجویانی را بدست آورید که از درس شماره ۳۰ نمره قبولی گرفته اند.

۱۱- شماره دانشجویی دانشجویانی را بدست آورید که از درس پایگاه داده نمره قبولی گرفته اند.

۱۲- نام خانوادگی دانشجویانی را بدست آورید که از درس پایگاه داده نمره قبولی گرفته اند.

۱۳- شماره دانشجویی دانشجویانی را بدست آورید که از تمام اساتید نمره دارند.

عملگرهای اضافه کردن / حذف / اصلاح

عملگرهای اضافه کردن

s#	sname	city
S <sub>1</sub>	احمدی	اهواز
S <sub>2</sub>	جوادی	تهران
S <sub>3</sub>	محمدی	شیراز

اضافه کردن      اصفهان      رضایی      S<sub>4</sub>

$S := s \text{ union } \{ s_4 \text{ رضایی اصفهان} \}$

مشکل: فرض می کنیم تاپلی که می خواهیم اضافه کنیم قبلا در جدول موجود باشد. یعنی تاپل تکراری باشد مشکل union این است که پیغام خطا نمی دهد.

گرامر عملگر اضافه کردن

جدول ۲ INTO جدول ۱ INSERT

مزایای INSERT

۱- پیغام خطا می دهد.

۲- اضافه کردن گروهی از تاپل ها امکان پذیر است.

عملگرهای حذف کردن

$S := S \text{ minus } \{ s_4 \text{ رضایی اصفهان} \}$

مشکل:

۱- پیغام خطا نمی دهد. (در صورتی که تاپل موجود نباشد)

۲- تمام مقادیر تاپل باید ذکر شود.

۳- حذف گروهی وجود ندارد.

گرامر عملگر حذف کردن

DELETE    جدول ۱    FROM    جدول ۲

عملگر DELETE سه مشکل عملگر minus را برطرف می کند.

DELETE (s where s# = s<sub>1</sub>) FROM s

DELETE (s where city= "ahvaz") FROM s

عملگر اصلاح

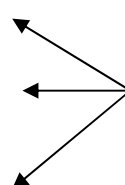
گرامر عملگر اصلاح

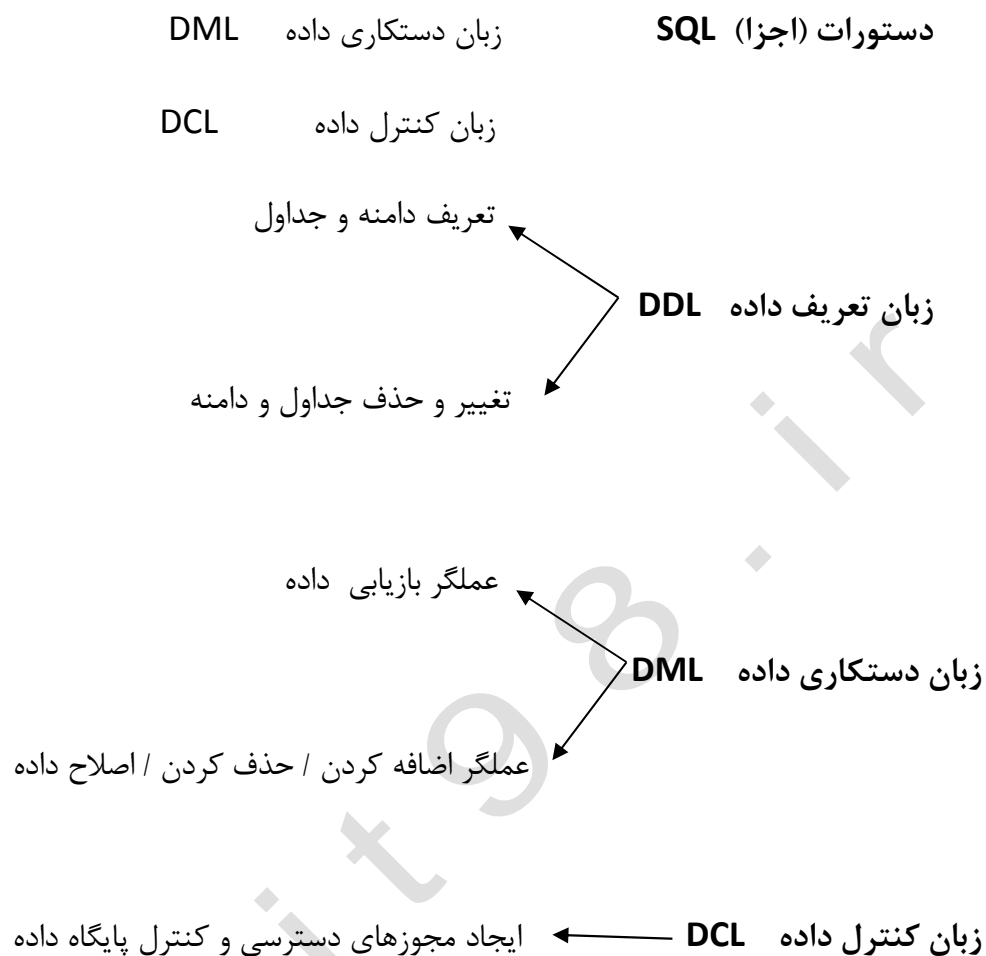
UPDATE    جدول اول    SET    خصیصه ۱ = مقدار جدید    و    خصیصه ۲ = مقدار جدید

مثال : شهر تولد دانشجو { صفهان    رضایی    S4 } را به اهواز تغییر دهید.

SQL (زبان پرس و جوی ساخت یافته)    Structure Query Language

DDL    زبان تعریف داده





### نکات :

- ۱- دستورات داخل کروشه [ ] اختیاری می باشند.
- ۲- SQL به کوچک و بزرگی حروف حساس نیست. برای سادگی بهتر است دستورات (کلمات کلیدی) SQL را با حروف بزرگ بنویسیم .
- ۳- نسبت به فاصله حساس نیست .
- ۴- انتهای تمامی دستورات SQL ( ; ) بکار می رود.
- ۵- برای خوانایی برنامه دستورات SQL به صورت پلکانی (شبيه زبان پاسکال) نوشته می شود .
- ۶- برای دسترسی به خصیصه های یک جدول از ( نام خصیصه . نام جدول ) استفاده می شود .

## زبان تعریف داده

### تعریف دامنه

```
CREATE DOMAIN dname d-type
[DEFAULT]
[CHECK Condition ] ;
```

### نوع دامنه :

CHAR ( n) کاراکتری

INT ۰-۶۵۵۳۵ صحیح دو بایتی

SMALLINT ۰-۲۵۵ صحیح یک بایتی

NUMERIC (m,n) اعشاری

m: تعداد کل ارقام (صحیح + اعشاری) n: تعداد ارقام اعشاری

TIMES HH:MM:SS زمان

DATE YY/DD/MM تاریخ

مثال :

تعریف دامنه برای شهرها :

تعریف دامنه برای واحد های دروس :

تعریف دامنه برای نمره :

```
DROP DOMAIN dname
```

حذف دامنه :

مثال : حذف دامنه شهر

مثال : حذف دامنه نمره

ایجاد جدول

```
CREATE TABLE نام جدول (دامنه خصیصه ۲ و دامنه خصیصه ۱);
PRIMARY KEY (خصیصه ۲ و خصیصه ۱),
[ (UNIQUE KEY (خصیصه ۲ و خصیصه ۱)), ]
[ نام جدول دیگر REFERENCES (FOREIGN KEY (خصیصه ۱...))
ON DELETE RESTRICT یا CASCADE
ON UPDATE RESTRICT یا CASCADE, ]
[ CHECK (شرط) ] ;
```

مثال : جداول دانشجو ، درس ، استاد و نمره را ایجاد نمایید.

S ( s# , sname , city ) جدول دانشجو

L (L# , lname , unit) جدول درس

T (t# , tname , city , evid) جدول استاد



جدول G(s# , t# , L# , grade) نمره

مثال : جداول تهیه کننده ، قطعه و تهیه کننده قطعه را ایجاد نمایید.

جدول تهیه کننده S ( s# , sname , city )

جدول قطعه P (P# , Pname , city, weight , color)

جدول تهیه کننده SP (S# P# )

### تغییر جداول با استفاده از ALTER TABLE

۱- اضافه کردن ستون (خصیصه) ADD

۲- تغییر دامنه ستون (خصیصه) MODIFY

۳- حذف کردن ستون (خصیصه) DROP



ALTER TABLE (دامنه نام خصیصه) عملگر نام جدول

مثال : اضافه کردن ستون ادرس

```
ALTER TABLE S ADD (Address CHAR (100));
```

مثال : تغییر دامنه S# از ۲۰ کاراکتر به ۱۵ کاراکتر

```
ALTER TABLE S MODIFY (S# CHAR (15));
```

مثال : حذف ستون city

```
ALTER TABLE S DROP city;
```

DROP TABLE ; نام جدول

## حذف کامل جدول

DROP TABLE S;

مثال : حذف کامل جدول دانشجو

زبان دستکاری داده :

عملگرهای بازیابی :

SELECT ... و خصیصه ۱  
FROM [ ... و جدول ۲ و ] جدول ۱  
[ WHERE شرط ];

SELECT

شبهه PROJECT جبر رابطه ای

FROM

شبهه TIMES جبر رابطه ای

WHERE

شبهه SELECT جبر رابطه ای

مثال :

جدول تهیه کننده S ( s# , sname , city )

جدول قطعه P (P# , Pname , city, weight , color)

جدول تهیه کننده SP (S# P# )

۱- نام خانوادگی تهیه کنندگان را بدست آورید.

۲- نام خانوادگی تهیه کنندگانی را بدست آورید که در شهر اهواز متولد شده اند.

۳- نام تمام شهرهای تهیه کنندگان را بدست آورید.

نکته : با دستور `SELECT DISTINCT` می توان تاپل های تکراری را حذف کرد .

۴- مشخصات تمام قطعاتی که وزنشان بیشتر از ۷۰۰ می باشد را بدست آورد.

نکته : می توان به جای ذکر تمام خصیصه ها از \* استفاده کرد.

۵- نام تهیه کنندگان و نام قطعاتی را بدست آورید که هر دو در یک شهر باشند .

۶- نام تهیه کنندگانی را بدست آورید که قطعه شماره P1 را تولید نموده اند.