## **Ders # 2**

#### VERİ TABANI DERS NOTLARI

Veri Tabanı Tasarımı

Varlık Bagıntı ile veri modelleme (data modeling with EER, UML)

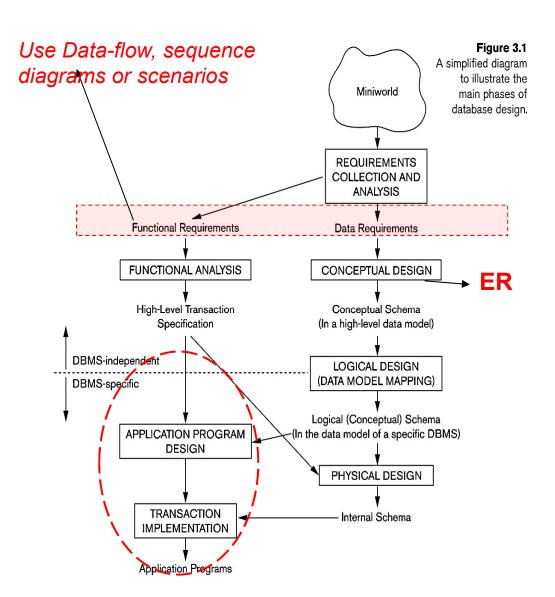
- Ünal Yarımağan, "Veri Tabanı Sistemleri", Akademi Yayınevi, 2010
- Elmasri, Navathe, "Fundamentals of Database Systems", 5th Edition, Addison Wesley, 2008
- Toby Teorey, Sam Lightstone, Tom Nadeau, H.V. Jagadish,"DB Modelling
   & Design, Logical Design", 5th Edition, Morgan Kaufmann, 2011

## Genel Bakış

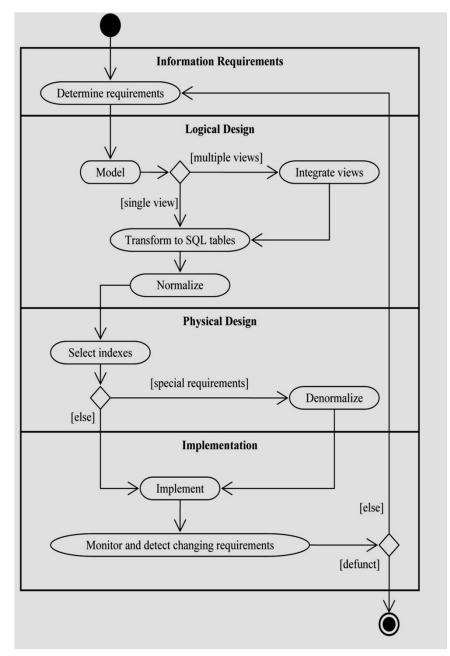
- Veri tabanı tasarım prosesi genel şeması
- Temel Kavramlar
  - Varlık, Varlık kümesi ve nitelikleri, Bağıntı, Bağıntı kümesi, bağıntı sınırlamaları ve bağıntı türleri, Rol tanımlama
  - Anahtar nitelik
  - Zayıf Varlık Kümeler
- Yardımcı Kavramlar
  - Genelleme
  - Kümeleme, Kompozisyon
- Ornek bir VT :(COMPANY veri tabanı)
- ER ve UML veri modeli ile örnekler

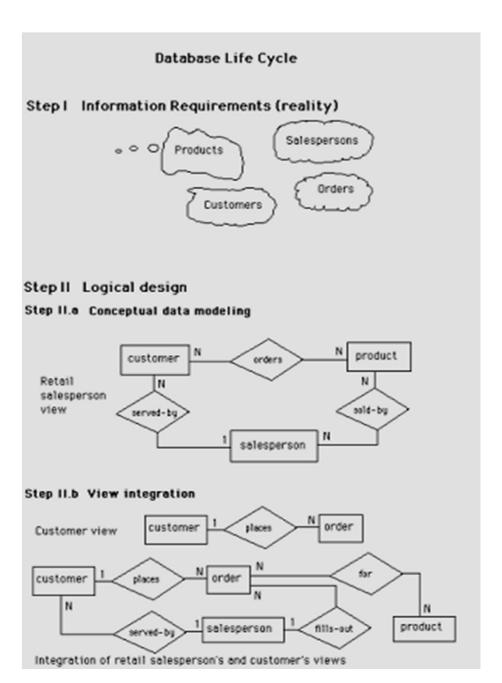
### VT Tasarım Prosesi

- VT tasarımı
  - Veri modelleme
  - Veri mühendisliği, bilişim uzmanlığı ile ilgili
- Uygulama tasarımı
  - Program akış ve arayüzlerin tasarımı
  - Yazılım mühendisliği ile ilgili



### **VT Tasarım Prosesi**





## **VT Tasarımı**

- Gereksinimlerin toplanması ve analizi (Requirements collection and analysis)
  - VT Tasarımcısı, veri gereksinimlerini anlamak ve belgelemek için müstakbel veri tabanı kullanıcıları ile görüşmeler (interview) yapar
  - Çıktı: veri gereksinimleri
  - Uygulama için işlevsel gereksinimler (Functional requirements)

## **VT Tasarımı**

### Kavramsal şema

- Kavramsal bir tasarım
- Veri gereksinimlerini açıklamalı
- Varlık türleri detaylı açıklama (entity types)
- Bağıntıları detaylı açıklama (relationships)
- Kısıtlamaları ayrıntılı açıklama (constraints)
- Üst-düzeyli veri modelinden gerçekleştirim veri modeline dönüşüm (Transformed from high-level data model into implementation data model)

## **VT Tasarımı**

- Mantıksal tasarım veya veri modeli eşlemesi (data model mapping)
  - Result is a database schema in implementation data model of DBMS
- Physical design phase
  - Internal storage structures, file organizations, indexes, access paths, and physical design parameters for the database files specified

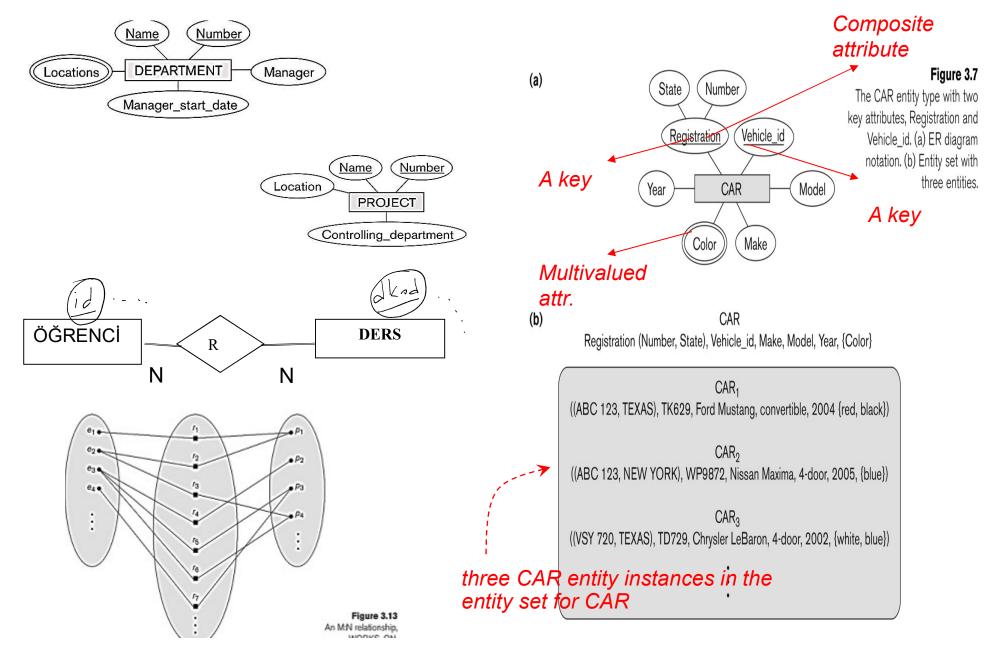
### Varlık Bağıntı (Entity-Relationship, ER) Modeli

- ER modelde verileri tanımlama:
  - Varlıklar (Entities)
  - Bağıntılar (Relationships)
  - Nitelikler (Attributes)
- UML diyagramları (UML notasyonu)
  - Yazlım geliştirme metodolojisinde kullanıır.
  - ER'daki varlık UML nesnesine karşılık gelir.
  - UML nesnesinde 3 kısım var: isim, nitelikler ve operasyonlar.

## Varlık/Bağıntı kümeleri

- Var olan ve diğerlerinden ayırdedilebilen her nesneye varlık denir. Benzer varlıkların oluşturduğu kümeye varlık kümesi denir.
- Varlıkların nitelikleri vardır. Bu nitelikler ile varlıklar birbirinden ayırdedilir.
  - EMPLOYEE (İŞÇİ)
    - John Smith, Research, ProductX
  - Her niteliğin bir değer alanı, yani olurlu değerlerinin tümünü içeren bir küme (domain) vardır. Niteliğin tipi, değer aralığı, formatı bu kapsamdadır.
- İki ya da daha çok varlığın arasındaki «olayı» tanımlamaya yarayan kavrama bağıntı denir. Aynı türdeki benzer bağıntıların kümesine ise bağıntı kümesi denilir.
  - ÖĞRENCİ DERSİ ALIYOR ise
     DERS ile ÖĞRENCİ arasındaki bağıntı

# Temel yapı taşları: varlık, bağıntı



Bağıntı Küme sınırlamaları

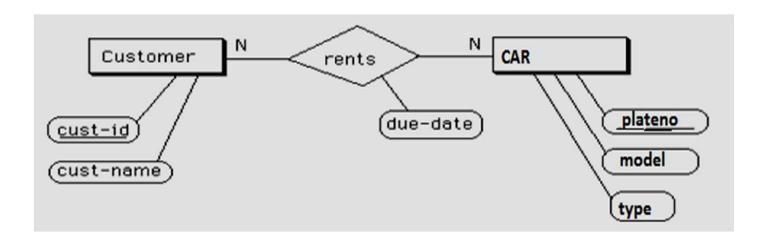
Bağıntı ismi (relationship name): manaya uygun bir isim

Bağıntıdaki varlıklar (participating entity types): 2 veya daha çok, <u>aynı</u> veya farklı varlıklar arasında

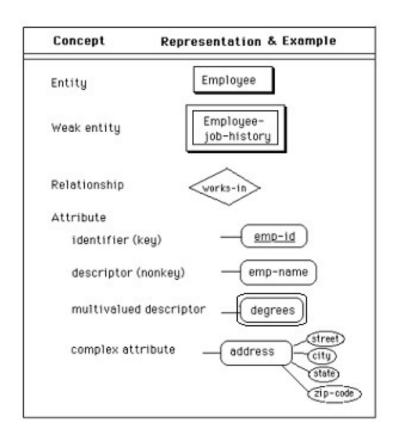
Bağıntının derecesi (degree of a relationship): 2,3,...

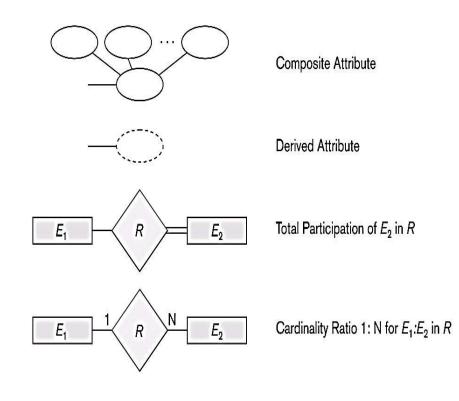
Eleman sayıları,kaça-kaçlık olduğu *(cardinality ratio): 1-1, 1-N, N-1, N-N* 

ROL tanımlama: Bağıntıdaki varlıkların bağıntıdaki işlevlerini belirleyen bir rolleri vardır. Bunun açık, anlaşılır olmadığı durumlarda belirtilmesi gerekir.



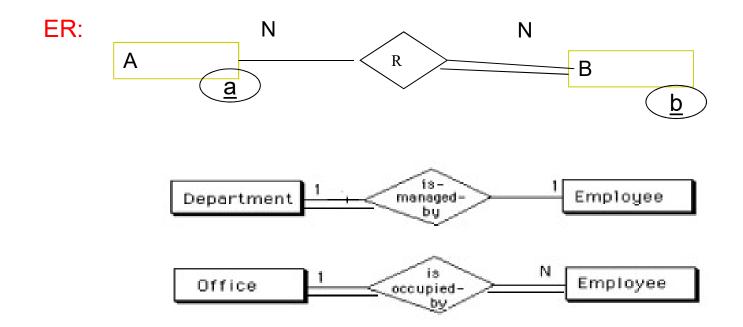
## **ER** notasyonları

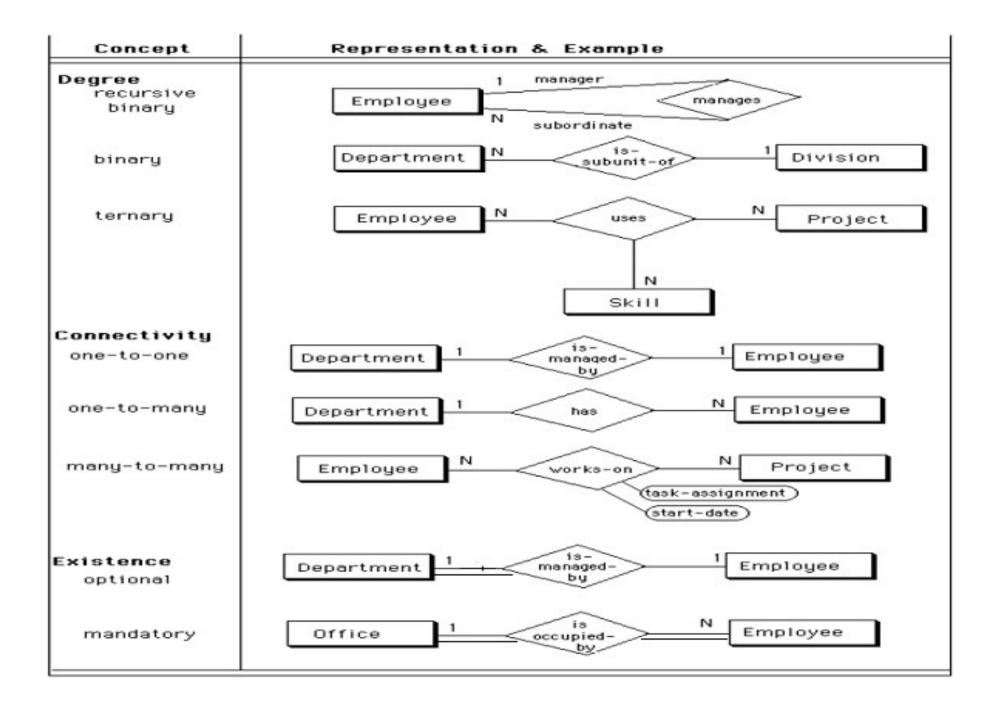




## Var olma bağımlılığı (existence dependency):

- B varlık kümesindeki her bir 'b' varlığı, A varlık kümesindeki bir 'a' varlığı ile mutlaka bir bağıntı kurması gerekiyorsa, «B varlık kümesi A varlık kümesine var olma bağımlıdır» denir. Burada A birincil varlık, B ikincil varlık olarak adlandırılır.
- (total / partial participation)

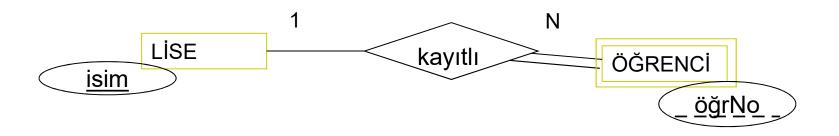


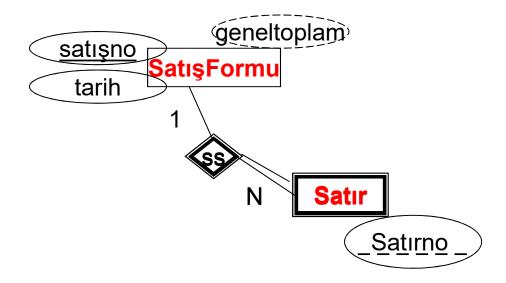


### Anahtar ve Güçlü/Zayif Varlık Kümeleri

- Varlık/Bağıntı kümesindeki varlık/bağıntıları birbirinden ayırd etmek için kullanılan nitelik veya nitelik grubuna anahtar denir.
  - Super anahtar (superkey): Bütün anahtarlar super anahtardır.
  - Aday anahtar (candidate key): BA Bir varlık/bağıntı kümesinin
     'K' super anahtarının hiç bir öz-alt kümesi super anahtar
     değilse, 'K' o varlık/bağıntı kümesinin aday anahtarı olur. ( diğer bir ifade ile «aday anahtar»=«minimal super key»)
- Bir varlık kümesinde anahtar bulunamıyorsa (bütün nitelikler birarada olsa da anahtar olmuyorsa) bu varlık kümesine «zayıf varlık kümesi» denir. Anahtarı olan varlık kümesine «güçlü varlık kümesi» denilir.
  - Zayıf varlık kümesi, güçlü bir varlık kümesi ile 1-1 veya N-1 tipinde var olma bağımlı bir bağıntı kurmalıdır.
  - Zayıf varlık kümesindeki, aynı güçlü varlığa bağlı olan varlıkları ayırd edebilmek için <u>ayırdedici nitelik(ler)-AN</u> tanımlamak gerekir.

# zayıf varlık kümesi örnekleri





## **Anahtar Belirleme**

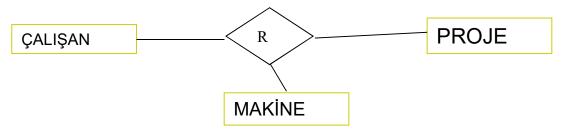
### Bağıntılardaki anahtarlar:

- N-N bağıntı kümesinin anahtarı, bağıntı içerisindeki varlık kümelerinin anahtarlarının hepsidir.
- 1-N bağıntı kümesinin anahtarı N-tarafındaki bağıntının anahtarıdır.
- 1-1 bağıntı kümesinin anahtarı ise herhangi bir varlık kümesinin anahtarı olabilir.

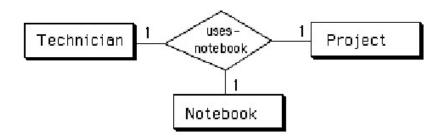
Zayıf varlık kümesinin anahtarı, var olma bağıntısı içerisindeki güçlü varlık küme(ler)sinin BA'ları + AN'dir.

 Buna göre; önceki örneklerdeki <u>bağıntıların</u> anahtarlarını belirleyiniz.

## çok dereceli ER-bağıntı örnekleri



- Yukarıdaki 3'lü bağıntıda:
  - İki varlık arasındaki bağıntı, 3. varlıktan bağımsız bir şekilde ifade edilemiyor.



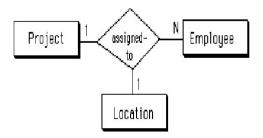
A technician uses exactly one notebook for each project. Each notebook belongs to one technician for each project. Note that a technician may still work on many projects and maintain different notebooks for different projects.

(a) one-to-one-to-one ternary relationship

#### Functional dependencies

emp-id, project-name -> notebook-no
emp-id, notebook-no -> project-name
project-name, notebook-no -> emp-id

## çok dereceli ER-bağıntı örnekleri

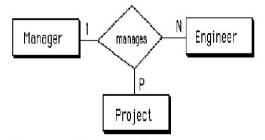


Each employee assigned to a project works at only one location for that project, but can be at different locations for different projects. At a particular location, an employee works on only one project. At a particular location, there can be many employees assigned to a given project.

(b) one-to-one-to-many ternary relationship

#### <u>Functional dependencies</u>

emp-id, loc-name -> project-name emp-id, project-name -> loc-name

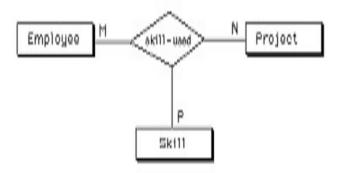


Each engineer working on a particular project has exactly one manager, but each manager of a project may manage many engineers, and each manager of an engineer may manage that engineer on many projects.

(c) one-to-many-to-many ternary relationship

Functional dependency

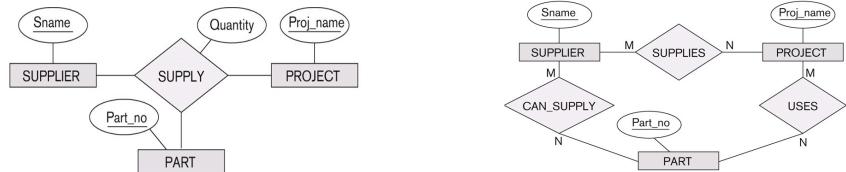
project-name, emp-id -> mgr-id



Employees can use many skills on any one of many projects, and each project has many employees with various skills. Functional dependencies None

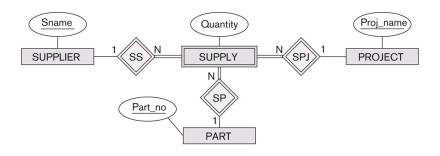
d) many-to-many-to-many ternary relationship

### çok dereceli ER-bağıntı örnekleri

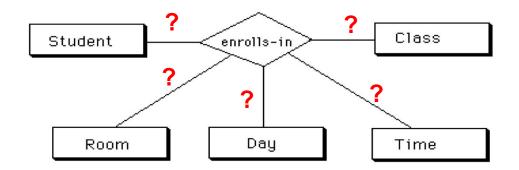


Which one conveys more information?

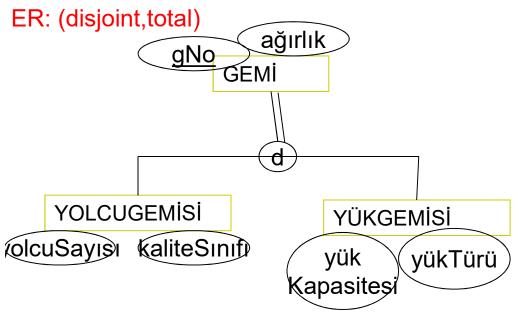
$$(s,j,p) \neq (s,p) (j,p) (s,j)$$



One more step further: If we do not want to use weak entity type, how to design?

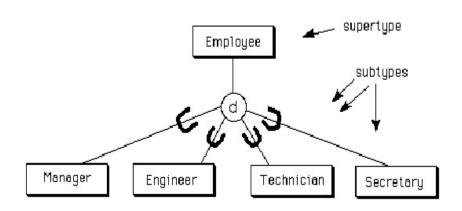


## EER-Genelleme («IS A», «Ait olma» bağıntısı)

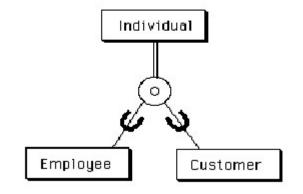


- Katılım kısıtlaması:
  - Zorunlu
  - Seçimli
- Ayrıklık kısıtlaması:
  - OR
  - AND
- 4 farklı kısıtlama tanımlanabilir, ihtiyaca göre kullanılabilir.
- Supertype varlık nitelikleri/anahtarı, subtype varlıklarında geçerlidir.

ER: (disjoint,partial)

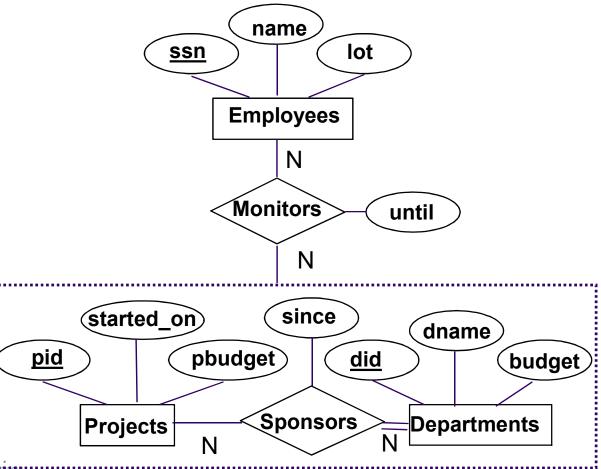


ER: (overlap,total)



# **Aggregation**

- Used when we have to model a relationship involving (entitity sets and) a relationship set.
  - Aggregation allows us to treat a relationship set as an entity set for purposes of participation in (other) relationships.

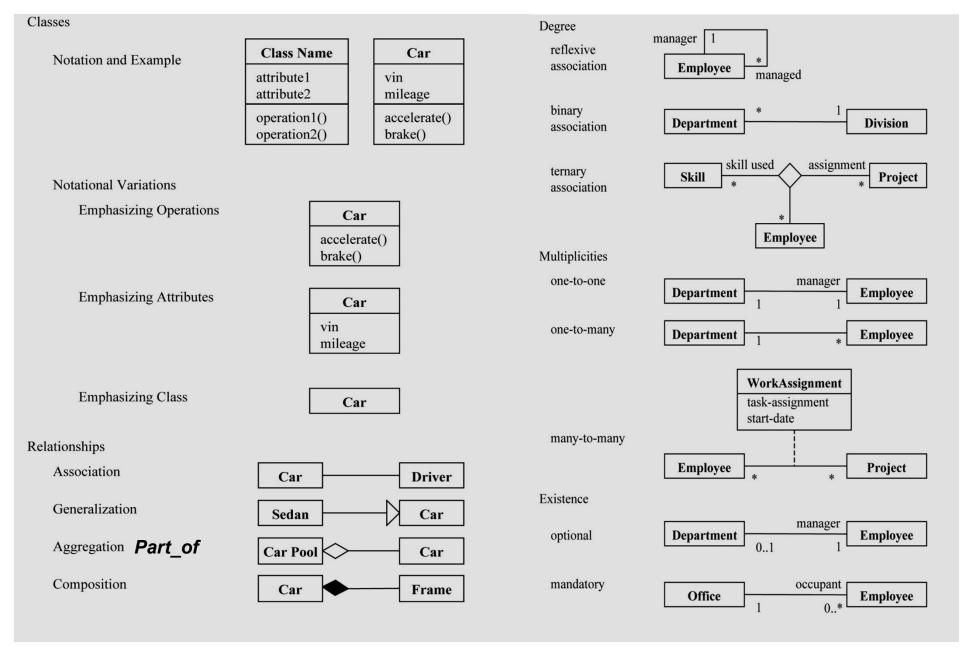


- \* Aggregation vs. ternary relationship:
- \* Here, aggregation is best. Since «monitors» is a distinct relationship, with a descriptive attribute. Otherwise, if we had designed with ternary, «since» attribute will repeat for every «monitoring»
- \* Can we say that each sponsorship is monitored by at most one employee with ternary relationship / aggregation?

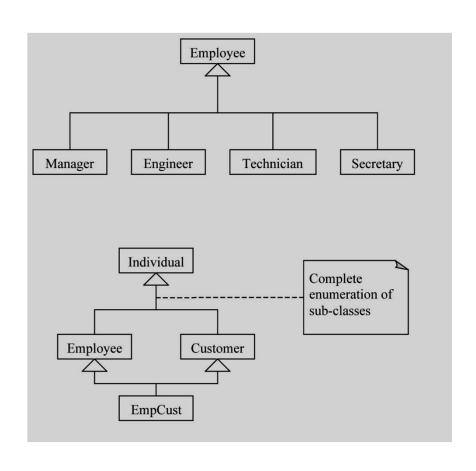
Always «Yes» with aggregation.

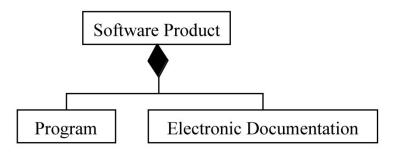
But **sometimes** with **ternary relationships**. Because, ER versions vary. In our ER version it is possible.

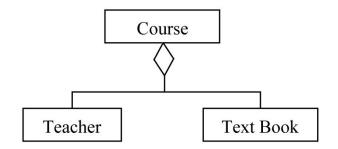
### **UML** ile modelleme



#### UML generalization constructs UML composition/aggregation constructs

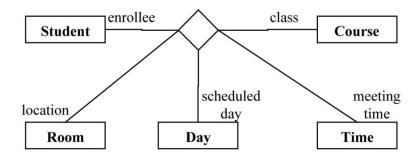






composition: parçalar tek başına
 bulunamaz, bir mana ifade etmiyorlar.
 Parça, kümeye varolma bağımlıdır.
 aggregation: parçalar kendi başlarına bir mana ifade ediyorlar. Örneğin, Course silinse Teacher mevcut kalabilir.

#### UML *n*-ary relationship



#### UML'de primary key

Primary key as a stereotype

Car

«pk» vin
mileage
color

Composition example with primary keys

#### Invoice

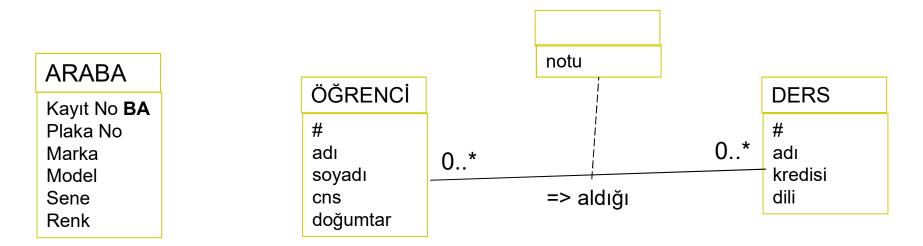
«pk» inv\_num
customer\_id
inv\_date

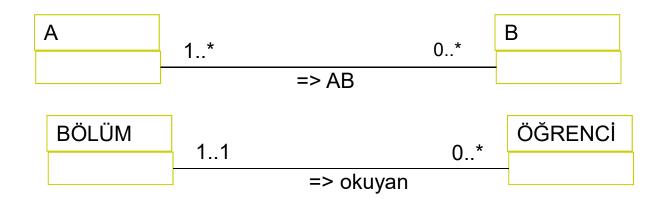


#### LineItem

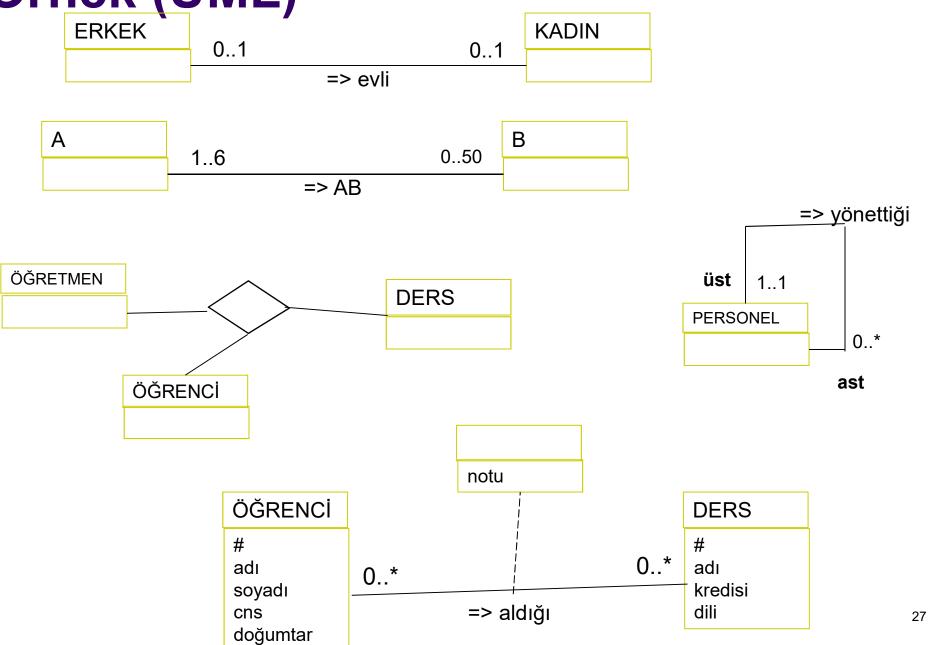
«pk» inv\_num
«pk» line\_num
description
amount

## UML ile Varlık ve Bağıntı Örnekleri

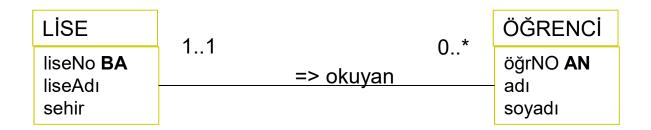




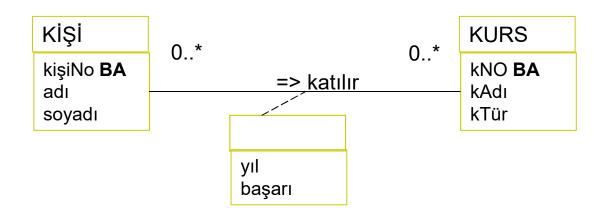
# Örnek (UML)

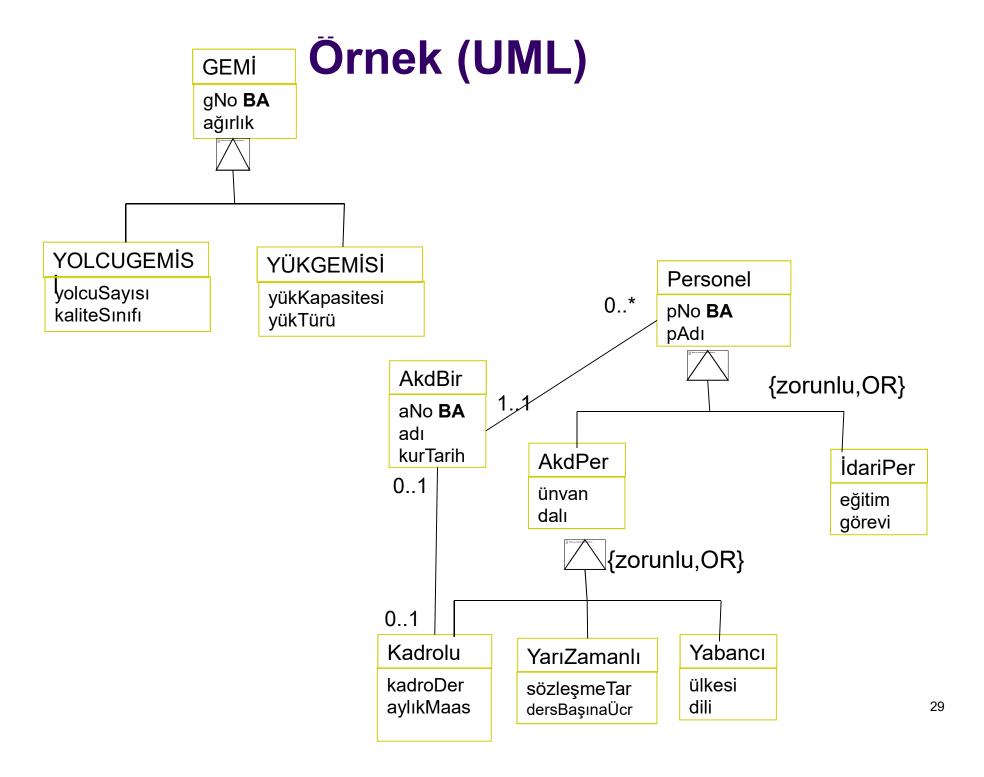


# Örnek (UML)

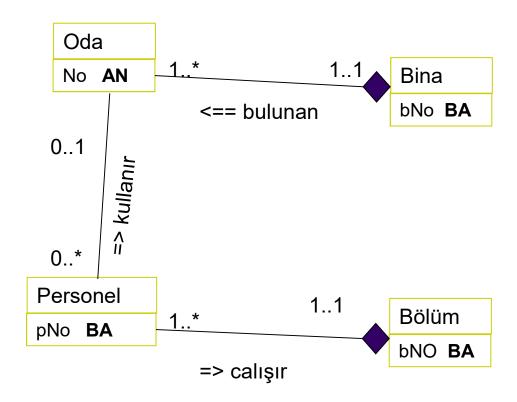


 Aşağıdaki örnekte bir kişi aynı kursu farklı yıllarda tekrar alabiliyorsa bağıntı kümesinin anahtarı ne olur?





## **UML**, composition



## Örnek 1: COMPANY Database

- We need to define a database schema design based on the following (simplified) requirements of the COMPANY Database:
  - The company is organized into DEPARTMENTs. Each department has a name, number and an employee who manages the department. We keep track of the start date of the department manager. A department may have several locations.
  - Each department controls a number of PROJECTs. Each project has a unique name, unique number and is located at a single location.
  - We store each EMPLOYEE's social security number, address, salary, and birthdate.
    - Each employee works for one department but may work on several projects.
    - We keep track of the number of hours per week that an employee currently works on each project.
    - We also keep track of the direct supervisor of each employee.
  - Each employee may have a number of DEPENDENTs.
    - For each dependent, we keep track of their name, sex, birthdate, and relationship to the employee.

## **Initial Design of COMPANY DB**

- Based on the requirements, we can identify four initial entity types in the COMPANY database:
  - DEPARTMENT, PROJECT, EMPLOYEE and DEPENDENT
- The initial attributes shown are derived from the requirements description

#### **DEPARTMENT**

number **BA**name
manager
managerStartDate
locations

#### **PROJECT**

number **BA**name
location
controllingDept

#### **EMPLOYEE**

Ssn **BA**fName
IName
department
birthDate
salary
worksOnProjects
supervisor
adress

#### **DEPENDENT**

name dependsToEmp birthDate relationships

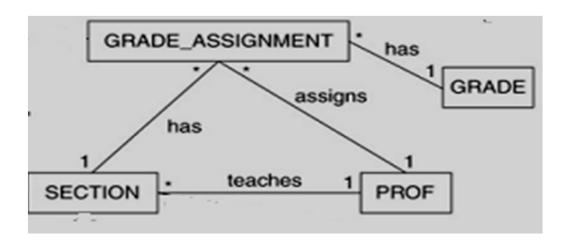
## İlk tasarım sonrası iyileştirmeler-1

- Eğer mevcut nitelik başka bir varlığa işaret ediyorsa:
  - Nitelik Bağıntı haline dönüsmeli.
- Eğer mevcut nitelik cok değer alabiliyorsa:
  - Nitelik > Varlık kümesi haline dönüsmeli.
- Eğer mevcut varlık kümesi sadece 1 niteliğe sahip ve bir bağıntısı varsa:
  - Varlık kümesi -> nitelik haline dönüşmeli.
- Varlık kümeleri arasında "genelleme" mümkünse yapılmalı. Yukarda-aşağıya (top-down), aşağıdanyukarıya (bottom-up) yaklaşımlar kullanılmalı.
- Bağıntıların dereceleri tekrar degerlendirilmeli, gerekirse "kümeleme" ile daha acık yapılanmalar kullanılmalı.

# İlk tasarım sonrası iyileştirmeler-2:

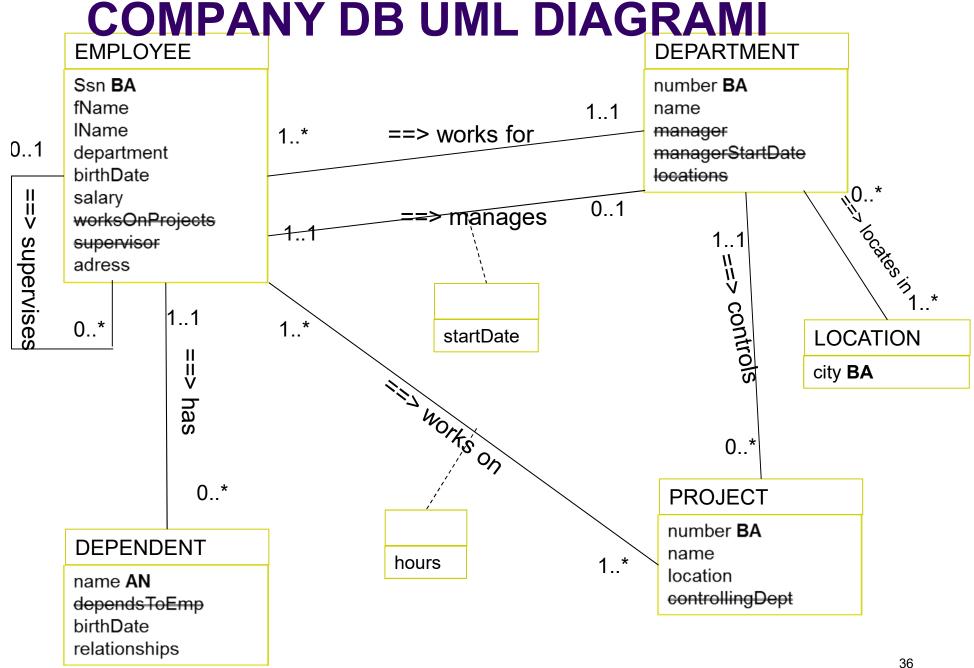
#### fazlalıkların çıkarılması

- Eğer bir bağıntı diagramdan cıkarıldığı zaman bilgi kaybı olmuyorsa, bu bağıntının fazladan/gereksiz (redundant) olduğuna karar verilmiş olur. Genelde, diagramdaki cevrimler kontrol edilir. Cevrim icindeki bir bağıntının fazladan olma ihtimali vardır.
  - Aşağıdaki örnekte, bir SECTION'a ait not girişi takip ediliyor. Eğer girilen bir not (GRADE), bir SECTION için ise ve o SECTION bir PROF tarafından veriliyosa; "assigns" bağıntısına ihtiyaç olacak mıdır? Elbette "Olmayacaktır".

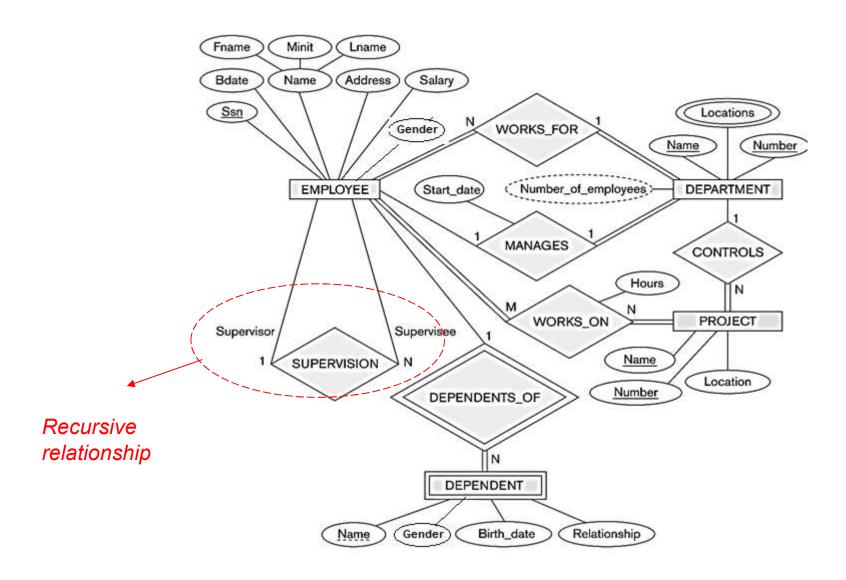


## **COMPANY DB (devam)**

- In the refined design, some attributes from the initial entity types are refined into relationships:
  - Manager of DEPARTMENT -> MANAGES
  - Works\_on of EMPLOYEE -> WORKS\_ON
  - Department of EMPLOYEE -> WORKS\_FOR
  - Controlling\_Department of PROJECT → CONTROLS
  - Supervisor of EMPLOYEE → SUPERVISION
  - Dependent\_name of DEPENDENT → DEPENDENTS\_OF
- In general, more than one relationship type can exist between the same participating entity types(MANAGES and WORKS\_FOR are distinct relationship types between EMPLOYEE and DEPARTMENT (Different meanings and different relationship instances.)

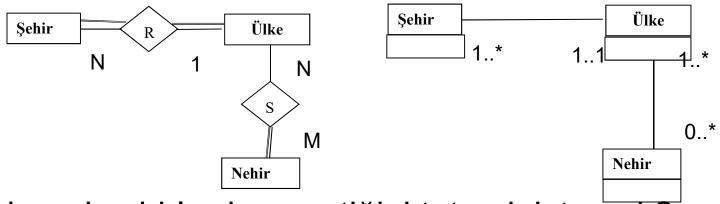


#### **COMPANY DB ER DIAGRAM**

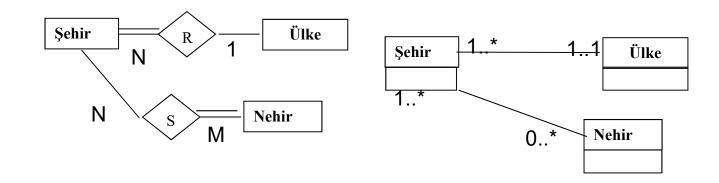


# Örnek-2 (ER,UML)

 Şehirler, ülkeler ve nehirleri gösteren bir veritabanı tasarımı.



Nehirlerin hangi şehirlerden geçtiğini tutmak istersek?

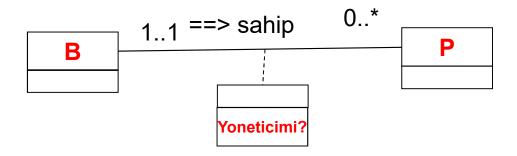


Bir şirketteki bölümler ve personel bilgilerini tutan Bölüm-Personel veri tabanını düşünelim.

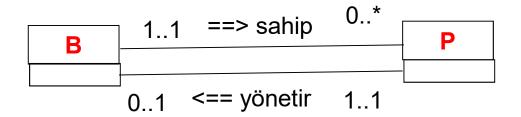
- Her bölüm çok sayıda personele sahiptir ve her personel en fazla bir bölüme bağlıdır.
- Bir bölümün sadece bir yöneticisi (mutlaka) vardır.

Buna göre aşağıdaki durumları birbirinden bağımsız olarak cevaplayınız...

 Bir bölümün yöneticisi ancak o bölüme bağlı bir personel olabiliyor ise, Nasıl bir ER modeli çizilebilir?



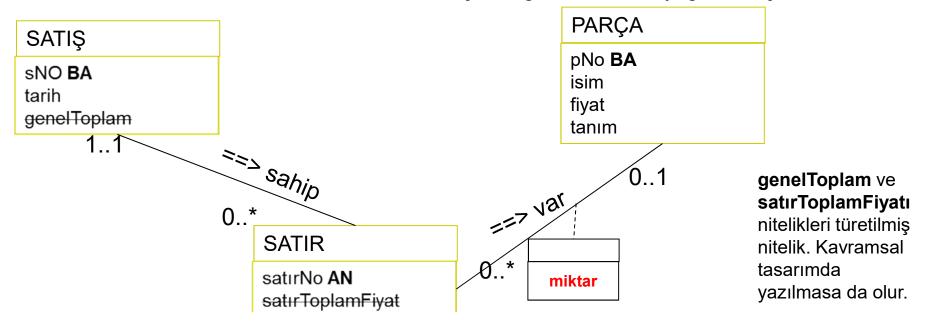
 Bir bölümün yöneticisi herhangi bir personel olabiliyor ise, Nasıl bir ER modeli çizilebilir?



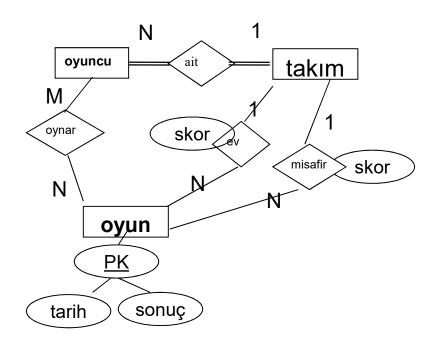
|             |         | SATIŞ FORMU |                |        |           |            |
|-------------|---------|-------------|----------------|--------|-----------|------------|
|             |         |             |                |        |           | Tarih:     |
| SatışNO: 12 |         |             |                |        |           | 11.06.2009 |
|             |         |             |                |        | Birim     |            |
|             |         |             |                |        | Fiya      |            |
| SatırNo     | ParÇaNo | ParÇaİsim   | Tanım          | Miktar | t         | Toplam     |
|             |         |             | Spor, basketbo |        |           |            |
| 1           | 23645   | ayakkabı    | 1              | 1      | 110       | 110        |
| 2           | 12674   | gomlek      | klasik tarz    | 2      | 80        | 160        |
|             |         |             |                |        |           |            |
| 3           |         |             |                |        |           |            |
| <u> </u>    | •••     |             | •••            |        |           |            |
|             |         |             |                |        | GenelTopl |            |
|             |         |             |                |        | am:       | 880        |

Yukarıda satış bilgileri tutan örnek bir satış formu içeriği görülmektedir. Buna karşılık gelen veri tabanı, **SATIŞ, PARÇA ve SATIR** olmak üzere 3 varlık setinden oluşmaktadır. (Aynı ParçaNolu parçalar farklı satırlarda tekrar edebilir.)

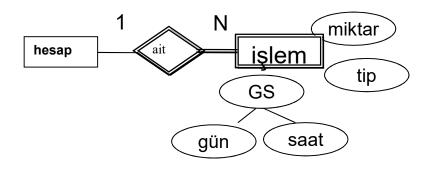
Bu varlık setlerini, özeliklerini ve aralarındaki ilişkileri gösteren ER diyagramını çiziniz.



- Birden çok oyuncu içeren takımlar arasında, iki takım içeren oyunlar ile ilgili bilgiler tutulmak isteniyor. (Oyuncu en fazla bir takımın elemanı olabilir.)
- her oyunda hangi takımların yer aldığı (hangi takım ev sahibi hangisi misafir olduğu) ve oyunun tarihi ve sonucu gibi bilgiler tutuluyor.
- her oyunda takımın hangi oyuncularının yer aldığı bilgisi takip ediliyor.



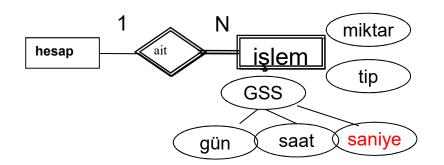
 Bir banka hesabına ait işlemler hakkında işlem zamanı(gün,saat), işlem tipi ve miktar bilgileri tutuluyor.bu olayı takip eden ER diyagramı:



Not: gün,saat partial key oluyor.

<u>Farklı</u> hesaplarda aynı saat içinde aynı miktar ve tip işlem olabilir!!!

 Yukarıdaki çözüm, aynı hesap üzerinde aynı saat içinde işlem <u>yapılmaması</u> durumunda geçerlidir. Bu koşul kalktığı zaman, tasarım işlem zamanı olarak sistem zamanını saklamalıdır;



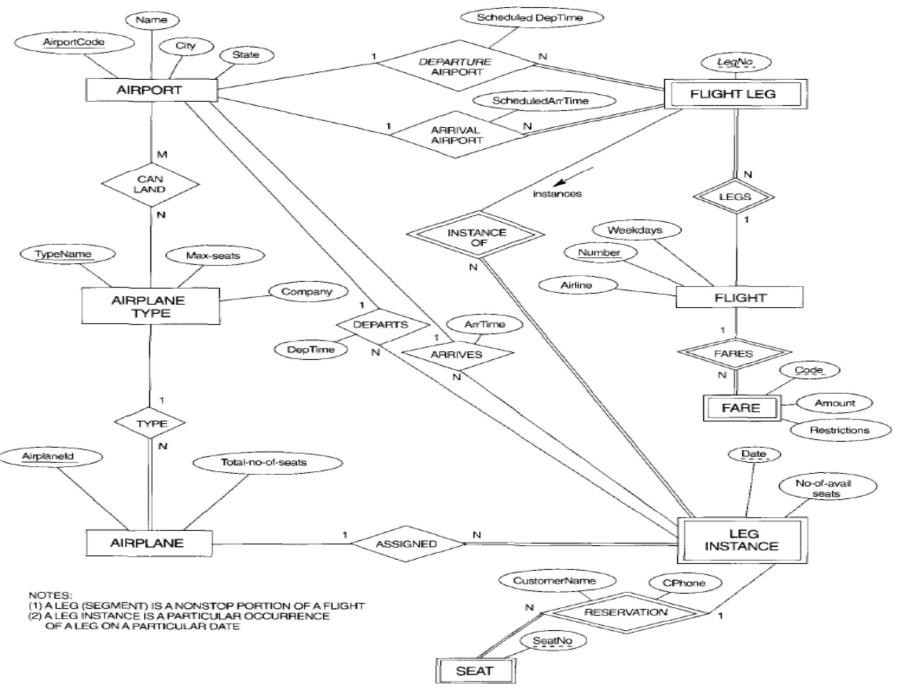
Not: gün,saat,saniye partial key oluyor.

Farklı hesaplarda aynı saniye içinde aynı miktar ve tip işlem olabilir!!!

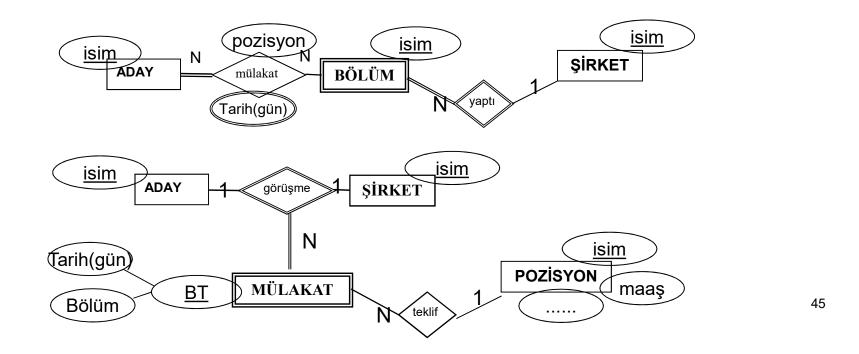
### **UÇAK REZERVASYON SİSTEMİ**

- Each FLIGHT is identified by a flight NUMBER, and consists of one or more FLIGHT\_LEGs with LEG\_NUMBERs 1, 2, 3, etc.
- Each leg has scheduled arrival and departure times and airports, and has many LEG\_INSTANCEs--one for each DATE on which the flight travels.
   FARES are kept for each flight.
- For each leg instance, SEAT\_RESERVATIONs are kept, as is the AIRPLANE used in the leg, and the actual arrival and departure times and airports.
- An AIRPLANE is identified by an AIRPLANE\_ID, and is of a particular AIRPLANE TYPE.
- CAN\_LAND relates AIRPLANE\_TYPEs to the AIRPORTs in which they can land.
- An AIRPORT is identified by an AIRPORT\_CODE.

#### Örnek 7: Figure 3.17, Elmasri/Navathe book

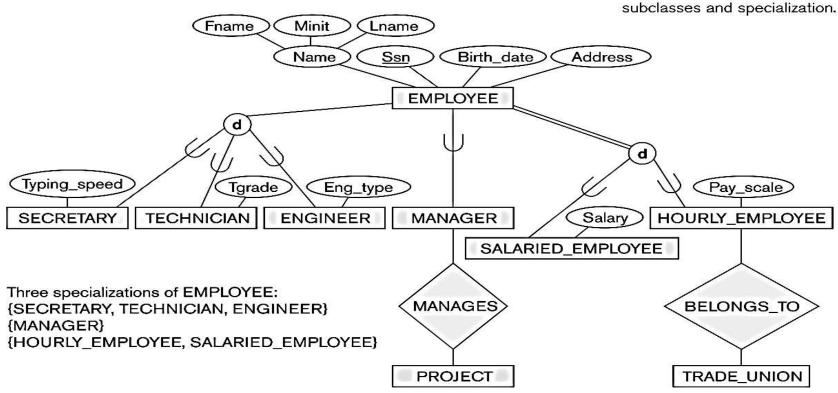


- Adayların şirketler ile yaptıkları görüşme ve teklif edilen iş pozisyonunu takip etmek istiyoruz.
  - Aday bir şirketin birden çok bölümü ile görüşme yapabilir ve her bölümden farklı pozisyon teklifler alabilir; bir bölümden ancak 1 pozisyon teklifi alabilir.
  - Teklif edilen pozisyonun maasi, özellikleri gibi bir takım özellikler daha tutulmak isteniyor...
  - Görüşmenin yapıldığı gün (yıl/ay/gün) bilgisi tutluyor. Aynı bölüm ile görüşme ancak farklı bir günde olabiliyor.
  - Gerek aday isimleri gerek şirket isimleri sistemde biricik olduğunu varsayabiliriz..
  - Bölüm hakkında bir bilgi tutulmuyor.



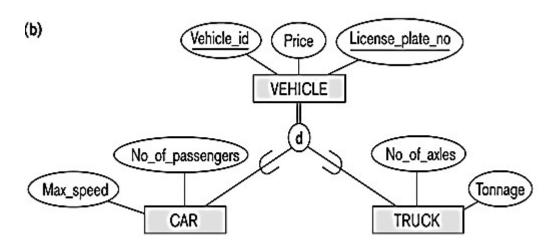
# Örnek 9 (genelleme)

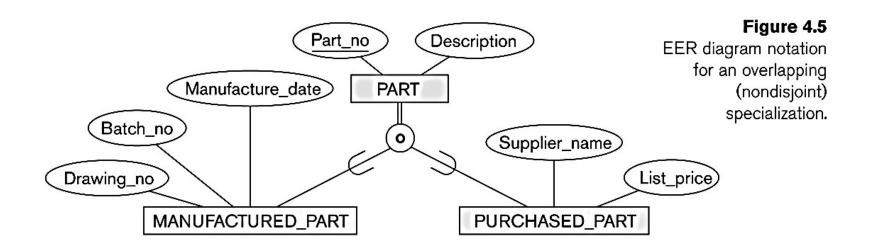
Figure 4.1
EER diagram notation to represent subclasses and specialization.



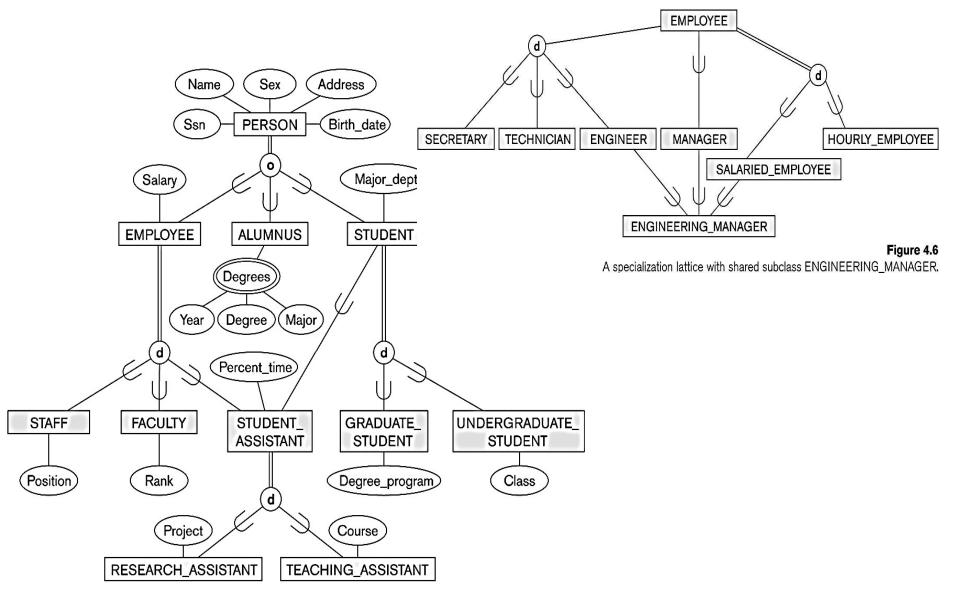
- ER diyagramında IS A (AİT OLMA) bağıntısı
  - Katılım, zorunlu ise çift çizgi ile, zorunlu değilse tekçizgi ile
  - Ayrıklık, AND(disjoint) ise yuvarlak içinde d ile, OR (notdisjoint) ise yuvarlak içinde o ile ifade eidliyor.

# Örnek 10 (genelleme)



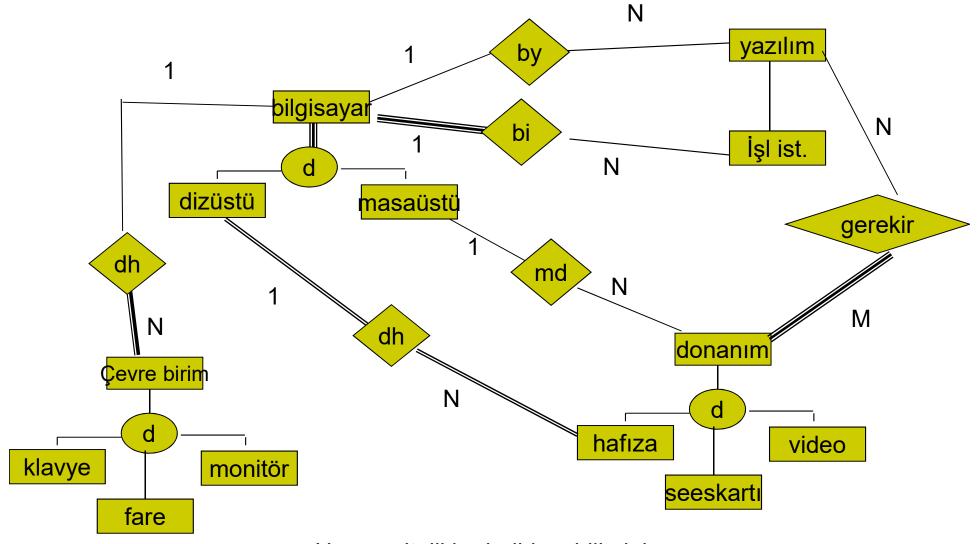


# Örnek 11 (genelleme)



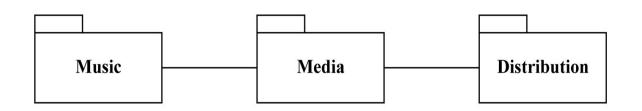
**Figure 4.7**A specialization lattice with multiple inheritance for a UNIVERSITY database.

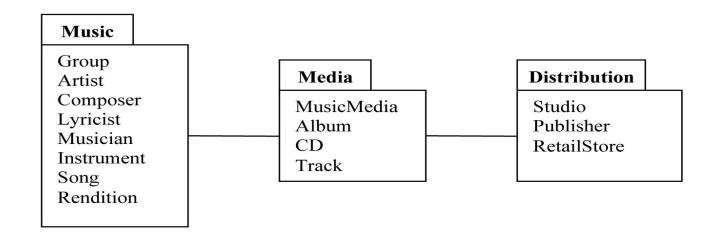
# Örnek 12: bilgisayar satis VT



Uygun nitelikler belirleyebilirsiniz...

### Örnek 13: Büyük VT tasarım örneği





### örnek 13 (devam)

