

---

## CAPITOLUL 2

---

# MODELAREA DATELOR

Proiectarea corectă a structurii unei baze de date relaționale este o premisă fundamentală în scrierea programelor de aplicație și în funcționarea lor fără anomalii care pot apărea în cazul unei structuri defectuoase. Acest capitol prezintă un model de date folosit în proiectarea conceptuală de nivel înalt numit **modelul entitate asociere** (EA) în varianta clasică (cu unele extensii). Într-un alt capitol vor fi prezentate regulile de transformare din modelul entitate-asociere în modelul relațional.

### 2.1. Etapele dezvoltării unei aplicații

Proiectarea structurii bazelor de date relaționale este un domeniu în care cercetările au evoluat spre elaborarea unor metodologii teoretice și a unor instrumente software care asigură un grad ridicat de normalizare a schemelor de relație, păstrarea integrității, evitarea anomaliilor datorate unei proiectări nesistematice și eliminarea subiectivismului proiectantului prin înlocuirea lui cu exactitatea metodei.

Până la apariția unor astfel de metodologii se pornea de la o colecție de tabele și de la dependențele funcționale și multivalențe asociate și se ajungea, prin aplicarea unor algoritmi sau metode de normalizare la schema dorită a bazei de date. Această abordare de tip bottom-up creează însă dificultăți în cazul bazelor de date complexe în care numărul de tabele și de dependente este mare. Probabilitatea ca unele interdependente între date să nu fie sesizate în procesul de proiectare este în aceste cazuri ridicată rezultând în exploatarea anomaliilor care duc la reluări ale ciclului analiză cerințelor → schema bazei de date → programe de aplicație.

Cercetările în domeniul proiectării schemei conceptuale s-au concentrat pe găsirea unor metodologii top-down pentru obținerea unei structuri optime a BD. Ele au fost influențate de rezultatele obținute în domenii care folosesc bazele de date: inteligența artificială, proiectarea asistată de calculator, abordarea orientată pe obiecte.

Impactul conceptelor de abstractizare și generalizare precum și elaborarea unui model de descriere informală a datelor, și anume modelul entitate-asociere (EA), au dus la găsirea unor cai algoritmicabile de proiectare optime a bazelor de date. Modelul entitate-asociere este în acest moment cel mai popular model de comunicare a structurii bazelor de date datorită intuitivității și simplității elementelor sale. Îmbunătățiri sale ulterioare prin

folosirea abstractizarilor și generalizarilor au dus la crearea de variante ale modelului, doua dintre acestea fiind descrise in acest capitol.

Extensiile modelului EA au aparut și pentru alte necesitati:

- modelarea cerintelor de secretizare a datelor,
- documentarea programelor de aplicatie și usurarea comunicarii între proiectantul de sistem și utilizatorul obisnuit,
- proiectarea bazelor de date complexe pe portiuni și integrarea ulterioara a acestora (asa numita integrare a vederilor).

Avantajul principal al modelului EA este acela al simplitatii sale și al caracterului sau intuitiv. Rezultatul proiectarii consta într-o diagrama entitate-asociere care poate fi apoi translatata in modelul de date folosit de sistemul de gestiune a bazelor de date ales pentru dezvoltarea aplicatiei.

Figura 2.1. prezinta schematic etapele proiectarii unei noi aplicatii care gestioneaza o baza de date, cu accentul pe partea de proiectare a structurii acesteia. Aceste etape sunt detaliate in paragrafele urmatoare.

### 2.1.1. Analiza de sistem

In aceasta etapa se realizeaza analiza segmentului din lumea reala care va fi gestionat de aplicatia respectiva. Rezulta o specificatie neformalizata a cerintelor constand din doua componente:

1. **Cerinte privind continutul bazei de date:** categoriile de date care vor fi stocate și interdependentele dintre acestea.
2. **Cerinte privind prelucrarile efectuate de aplicatie:** prelucrarile efectuate asupra datelor, arborele de meniuri al aplicatiei, machetele formatelor de introducere și prezentare a datelor și ale rapoartelor tiparite de aceasta.

In general aceasta etapa nu poate fi asistata prin programe de tip CASE dar exista reguli care ajuta proiectantul in realizarea sa. Activitatile desfasurate includ:

- Analiza activitatii desfasurate la momentul respectiv de beneficiarul aplicatiei sau de o multime reprezentativa de beneficiari in cazul aplicatiilor de uz general.
- Analiza continutului de date și a functionalitatii aplicatiilor software - daca exista - care vor fi inlocuite de noua aplicatie incluzand meniuri, machete ecran și machete de rapoarte.
- Analiza formularelor tipizate și a altor documente utilizate de beneficiar pentru realizarea activitatii respective.
- Identificarea tuturor interdependentelor dintre datele care vor fi stocate in baza de date și a restrictiilor privind valorile pe care le pot lua anumite categorii de date.
- Identificarea - daca este cazul - a prelucrarilor care se declanseaza automat atat in cazul modificării bazei de date cat și la momente prestabilite de timp (de exemplu sfarsit de luna, de an, etc.)
- Identificarea operatiilor care sunt necesare beneficiarului in activitatea curenta dar care in acest moment nu sunt realizate prin intermediul aplicatiilor software folosite precum si a operatiilor care pot fi incluse in mod natural in noua aplicatie.

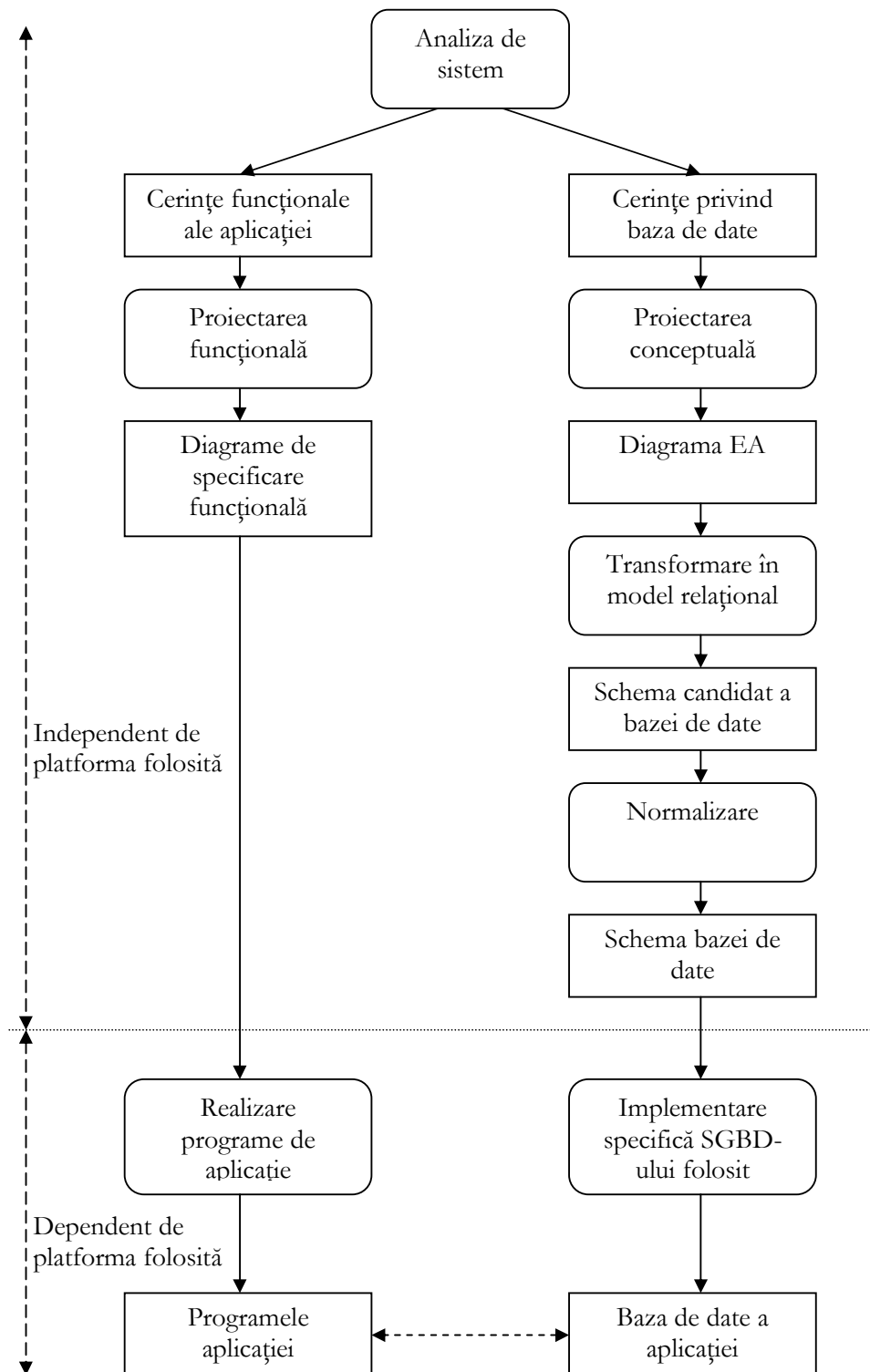


Fig. 2.1. Etapele proiectării unei aplicații

- Identificarea bazelor de date existente care pot fi folosite de noua aplicație - direct sau printr-un import inițial de date - evitându-se în acest fel reintroducerea manuală a acestora.
- Identificarea modalităților de transfer de date între noua aplicație și alte aplicații care rulează deja la beneficiar și care vor fi folosite și în viitor de către acesta.
- Identificarea necesităților privind datele și prelucrările care pot fi în viitor necesare beneficiarului, deci a posibilelor dezvoltări în timp ale aplicației.

Această etapă este efectuată de personal calificat având în vedere că rezultatele sale sunt baza de la care se pleacă în etapele următoare, eventualele erori putând fi corectate ulterior cu costuri semnificative.

### 2.1.2. Proiectarea conceptuală a bazei de date

În această etapă, pornind de la rezultatele analizei de sistem, se realizează modelarea cerințelor privind datele folosind un model de nivel înalt. Cel mai popular model folosit pentru aceasta este modelul entitate-asociere (EA). Actualmente există pe piața numeroase instrumente CASE care folosesc diverse variante ale modelului. Motivele pentru care a fost ales sunt următoarele:

- Nu este legat direct de nici unul dintre modelele folosite de sistemele de gestiune a bazelor de date (relational sau orientat obiect) dar există algoritmi bine puși la punct de transformare din model EA în celelalte modele de date.
- Este intuitiv, rezultatul modelării fiind o diagramă care definește atât datele stocate în baza de date cât și interdependențele dintre acestea.
- Poate fi ușor de înțeles de nespecialiști. Această caracteristică este foarte importantă în momentul în care se face punerea de acord cu beneficiarul asupra structurii bazei de date a aplicației, evitându-se în acest fel o proiectare neconformă cu realitatea sau cu cerințele exprimate de acesta.
- Proiectarea se poate face pe porțiuni, diagramele parțiale rezultate putând fi apoi integrate pe baza unor algoritmi și metode bine puse la punct.

### 2.1.3. Transformare în model relațional

În această etapă entitățile și asocierile care formează diagrama EA se transformă pe baza unor reguli clare în structura relațională a bazei de date. Rezultă schema preliminară a acesteia formată din tabele (relații în terminologia relațională), coloanele acestora (atribute ale relațiilor) și constrangerile de integritate care pot fi deduse automat din diagramă incluzând unele interdependente între date numite și **dependente functionale**. În capitolul 3 este descrisă o metodă de transformare din modelul EA clasic în modelul relațional. În cazul variantei specifice uneltelor CASE transformarea se face automat de către acestea.

### 2.1.4. Normalizare

Există o serie de reguli care descriu ce înseamnă o structură corectă a unei tabele și care definesc așa numitele **forme normale**. Pe baza structurii bazei de date și a dependențelor rezultate atât din transformarea în model relațional cât și a altor dependente identificate de proiectant în analiza de sistem se poate face o operație numită **normalizare** modificând structura bazei de date astfel încât toate tabelele din aceasta să fie în forma normală dorită. Capitolul 3 conține definiția formelor normale uzuale și descrierea unor

algoritmi de normalizare care sunt folosiți de unele CASE pentru efectuarea automată a operației.

### 2.1.5. Implementarea specifică sistemului de gestiune folosit

În această etapă se realizează crearea structurii bazei de date obținută în etapa precedentă pe baza facilităților oferite de sistemul de gestiune a bazelor de date ales. Rezultatul ei este programul de creare scris în limbajul de definiție a datelor acceptat de SGBD-ul utilizat. Iată un exemplu:

Schema conceptuală:

**Student(CodStudent:Numeric, Nume:Șir, DataNasterii:Dată)**

Program de creare (SQL-Oracle):

```
Create table Student(
    CodStudent Number(5) Primary Key,
    Nume Varchar2(40),
    DataNasterii Date);
```

Programul conține atât definiția tabelor cât și definiția celorlalte obiecte ale bazei de date și a interdependențelor dintre acestea (de exemplu constrangerile de integritate intratabelă și inter-tabele).

De asemenea aici se fac și toate operațiile privind proiectarea la nivel fizic a bazei de date. În cazul folosirii de unele CASE programul de creare poate fi generat și executat automat.

Prezentăm în continuare elementele care definesc modelul entitate-asociere în cele două variante: clasic și specific instrumentelor CASE.

## 2.2. Modelul entitate-asociere clasic

Acest model a fost introdus de P. P. Chen în 1976 ([Ch 76]). El se constituie într-o abordare de tip grafic a proiectării bazelor de date și a fost adoptat de comunitatea științifică precum și de producătorii de software în domeniu datorită simplității și expresivității sale.

### 2.2.1. Elementele modelului

Modelul entitate-asociere permite reprezentarea informațiilor despre structura bazelor de date folosind trei elemente de construcție: entități, atribute ale entităților și asocieri între entități. Definiția lor informală este următoarea:

**Entitățile** modelează clase de obiecte concrete sau abstracte despre care se colectează informații, au existență independentă și pot fi identificate în mod unic. Exemple de entități: Studenți, Orase, Angajați, etc. Ele definesc de obicei persoane, amplasamente, obiecte sau evenimente cu importanță informațională. Membrii unei clase care formează o astfel de entitate poartă numele de **instante** ale acelei entități. De remarcat că întreaga literatură de specialitate definește întâi conceptul de mulțime de entități (sau tip de entități) pentru ca apoi să adopte pentru ușurința exprimării prescurtarea de entitate pentru acest concept. Deci entitatea este un obiect generic care reprezintă mulțimea tuturor instanțelor sale.

Entitățile sunt de două categorii:

1. Entitati independente (sau tari) sunt cele care au existenta independenta de alte entitati,
2. Entitati dependente (sau slabe) sunt formate din instante care isi justifica incadrarea in clasa respectiva doar atita timp cit intr-o alta entitate (tata) exista o anumita instanta de care sunt dependente. De exemplu in cazul unei baze de date de personal, fiecare instanta a entitatii COPII ramine in clasa respectiva (copiii angajatilor) atit timp cit in entitatea ANGAJATI exista instanta reprezentand pe tatal/mama acelui copil.

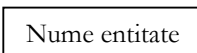

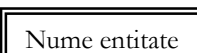

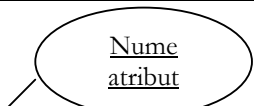
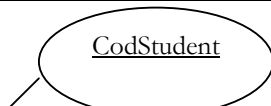
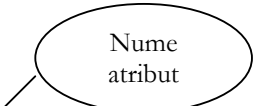
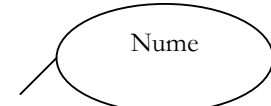
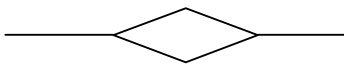
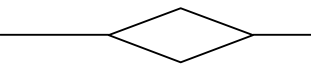

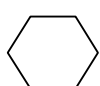
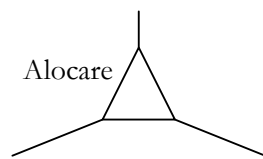
Element al modelului	Tip	Reprezentare	Exemplu
Entitate	Tare	 Nume entitate	 STUDENT
	Slaba	 Nume entitate	 COPII
Atribut	De identificare	 Nume atribut	 CodStudent
	De Descriere	 Nume atribut	 Nume
Asociere	Asociaza 1-2 entitati	 Nume asociere	 Inscris_La
	Asociaza mai mult de 2 entitati (exemplu: 3 entitati)	3:  ..... 6:  .....	 Alocare

Fig. 2.2. Conventia de reprezentare a elementelor modelului EA

**Atributele** modeleaza proprietati atomice distincte ale entitatilor. De exemplu entitatea STUDENTI poate avea ca atribute Matricula, Nume, Prenume, Varsta, Anul, Grupa, etc. In procesul de modelare vor fi luate in considerare doar acele proprietati ale entitatilor care sunt semnificative pentru aplicatia respectiva. Din acest motiv, la entitatea STUDENTI nu vom lua in considerare caracteristici ca Talia sau Culoarea\_parului acestea nefiind necesare pentru baza de date a universitatii (astfel de atribute ar putea exista de exemplu intr-o baza de date privind personalul militar).

Atributele unei entitati sunt de doua feluri:

- **atributele de identificare** (formand impreuna **identificatorul entitatii**) reprezinta acea multime de atribute care permit distinctia intre instantele aceleiasi entitati

- **atributele de descriere** (sau descriptori) sunt folosiți pentru memorarea caracteristicilor suplimentare ale instanțelor.
- In exemplul de mai sus Matricula este atribut de identificare (deoarece nu pot exista doi studenți cu aceeași matricolă într-o facultate) pe când celelalte atribute sunt descriptori.

**Asocierile** modelează interdependențele dintre clasele de obiecte reprezentate prin entități. De exemplu între entitățile STUDENȚI și FACULTATI se poate figura o asocieră INSCRIS\_LA care descrie împărțirea studenților pe facultăți. În crearea diagramei nu vor fi luate în considerare decât interdependențele care sunt necesare aplicației respective, în lumea reală putând exista între entitățile diagramei și alte asocieri care nu sunt semnificative în contextul dat.

Figura 2.2. prezintă convenția de reprezentare grafică a celor trei tipuri de construcții care participă la formarea unei diagrame EA. Se observă ca:

- Entitățile se reprezintă prin dreptunghiuri în care este înscris numele entității. În cazul entităților dependente (slabe), conturul va fi cu linie dublă.
- Atributele se reprezintă prin cercuri (sau ovale) în interiorul cărora apare numele atributului. Ele sunt conectate cu un segment de dreaptă la entitatea de care aparțin. Pentru a distinge atributele de identificare de cele de descriere, numele primelor va fi subliniat.
- Asocierile se reprezintă prin romburi (dacă conectează una sau două entități) sau poligoane regulate (dacă conectează mai mult de două entități) conectate prin segmente de dreaptă la entitățile asociate, având înscris în interior (sau alături) numele asocierii. Alte elemente grafice specificând caracteristici suplimentare ale asocierilor vor fi introduse în paragrafele următoare.

### 2.2.2 Extensii ale modelului

Modelul entitate-asocieră clasic are unele lipsuri în ceea ce privește posibilitatea modelării caracteristicilor asociate unor subclase de obiecte modelate prin simple entități. Pentru aceasta, la modelul original au fost adăugate două noi concepte: **ierarhia de generalizare** și **ierarhia de incluziune**. Prima definește partitionarea instanțelor unei entități în **n** subclase diferite iar a doua permite clasarea unora dintre instanțele unei entități în **m** subclase care nu reprezintă o partiție în sens matematic. Din punct de vedere formal, cele două concepte se pot defini astfel:

**Definiție (ierarhia de incluziune):** O entitate  $E_1$  este o submulțime a entității  $E$  (sau este inclusă în entitatea  $E$ ) dacă fiecare instanță a lui  $E_1$  este de asemenea o instanță a lui  $E$ .

Un exemplu de incluziune este definirea în cadrul entității ANGAJAȚI a unor subclase modelate prin entitățile INGINERI, ECONOMISTI și COLABORATORI.

În cazul ierarhiei de incluziune entitățile nu pot să nu fie disjuncte două câte două: pentru exemplul dat, există angajați ingineri și care sunt încadrați cu contract de colaborare. De asemenea reuniunea lor poate să nu acopere în întregime entitatea tată: există angajați care nu sunt nici ingineri, nici economiști și nici colaboratori.

**Definiție (ierarhia de generalizare):** O entitate E este generalizarea entităților  $E_1, E_2, \dots, E_n$  dacă orice instanța a lui E este de asemenea instanța în una și numai una din entitățile  $E_1, E_2, \dots, E_n$ .

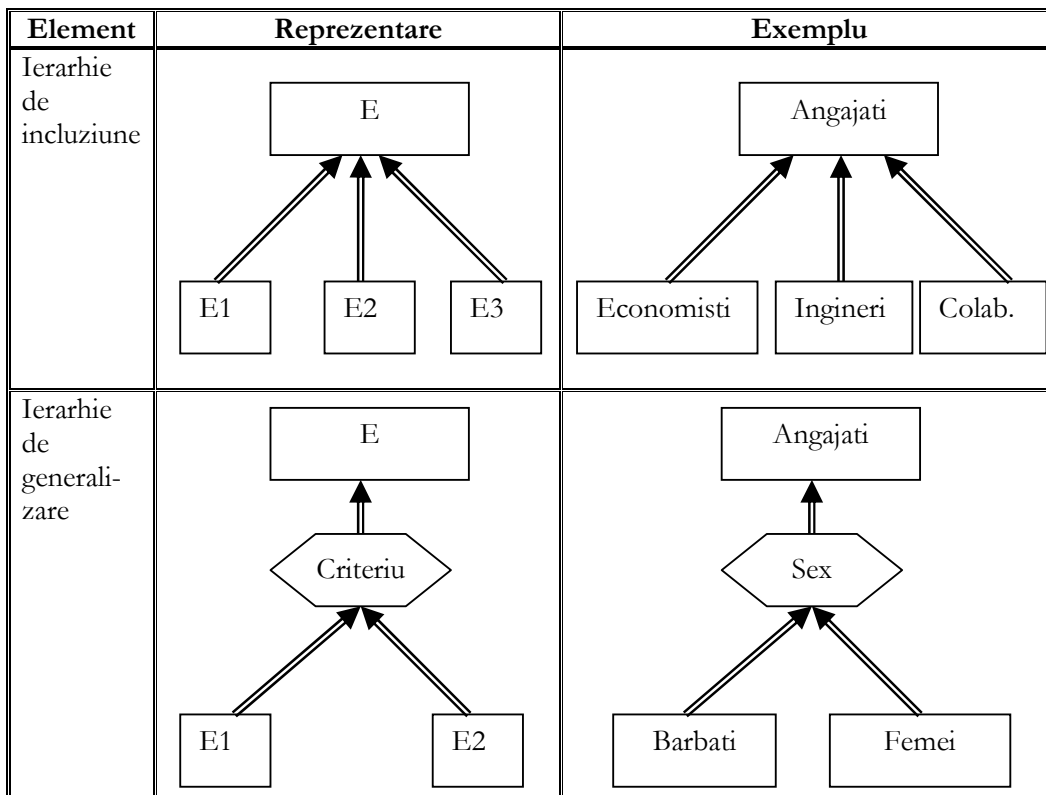
Un exemplu de generalizare este clasarea instanțelor entității ANGAJATI în subclasele BARBATI și FEMEI.

Caracteristica ierarhiei de generalizare este ca din punct de vedere matematic entitățile fiu reprezintă o partiție a entității tată:

- a.  $E_1 \cup E_2 \cup \dots \cup E_n = E$  și
- b.  $E_i \cap E_j = \emptyset$  pentru orice  $i \neq j$  din intervalul 1..n

Ierarhiile de incluziune și generalizare se folosesc doar în cazul în care pentru subclasele unor clase modelate prin entități este nevoie de stocarea unor informații suplimentare specifice.

În cazul unei baze de date de personal este nevoie de exemplu să fie memorat numărul de copii ai fiecărui angajat. Acest fapt se poate modela în două feluri: fie prin adăugarea la entitatea ANGAJATI a unui atribut suplimentar *NumarCopii* (care va avea valoarea 0 pentru angajații fără copii) fie prin apariția unei entități suplimentare CU\_COPII aflată într-o relație de incluziune cu entitatea ANGAJATI și care va avea ca atribute de identificare pe cele ale tatălui iar ca atribut descriptiv numărul de copii, acesta fiind atributul specific subclasei.



**Fig. 2.3. Convenția grafică de reprezentare grafică a ierarhiilor**

Vom alege a doua variantă în cazul în care numărul angajaților cu copii este mult mai mic decât numărul total al angajaților, fapt care va duce la economie de spațiu pe disc: în acest



caz o noua entitate - din care va rezulta o tabela a bazei de date – va ocupa mai puțin spațiu decât un atribut suplimentar - din care rezulta o coloana suplimentară a tabelului SALARIATI.

Convenția grafică de reprezentare a celor două tipuri de ierarhii se găsește în fig. 2.3.

### 2.2.3. Caracteristici ale elementelor modelului

Așa cum entitățile au atribute care specifică diversele proprietăți ale clasei de obiecte modelate, și asocierile au caracteristici care aduc informații suplimentare. Acestea sunt următoarele:

#### Gradul asocierii

Este o valoare numerică întreaga și este dată de numărul de entități care participă la acea asocierie. Asocierile de grad 1, 2 și 3 se mai numesc și asocieri *unare*, *binare* și respectiv *ternare*.

Pentru exemplificare vom considera o bază de date conținând informații despre studenți, proiectele realizate de aceștia, calculatoarele pe care au alocate ore de lucru și facultățile la care sunt înscriși. De asemenea vom considera că unii dintre studenți au un *tutor* care îi îndrumă, acesta fiind un student dintr-un an mai mare.

Diagrama EA a bazei de date este prezentată în figura 2.4. Pentru simplificarea figurii, nu s-au reprezentat decât entitățile și asocierile dintre ele nu și atributele fiecărei entități în parte.

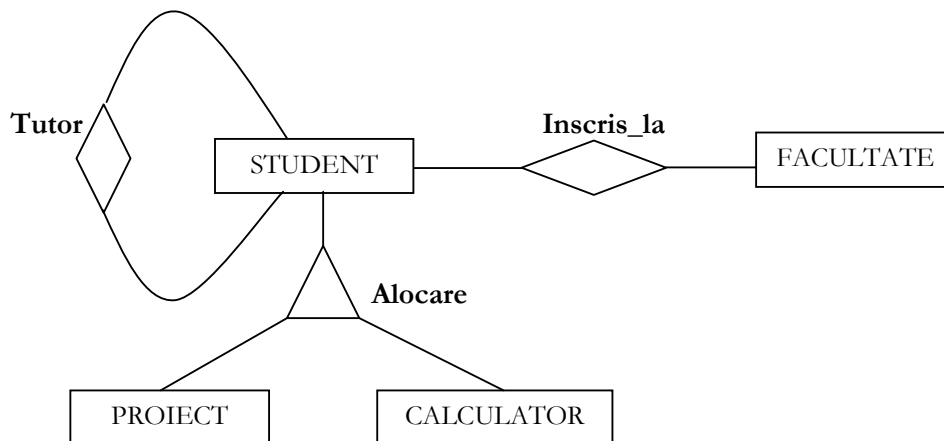


Fig. 2.4. Exemple de asocieri de grad 1, 2 și 3

Asocieria TUTOR este o asocierie unară deoarece la ea participă doar entitatea STUDENT. Aceasta asocierie arată cine este tutorul fiecărui student (dacă există).

Asocieria INSCRIS\_LA este o asocierie binară între entitățile STUDENT și FACULTATE și arată la ce facultate/facultăți este înscris fiecare student.

Asocieria ALOCARE este o asocierie ternară între entitățile STUDENT, PROIECT și CALCULATOR. Ea modelează pe ce calculatoare are alocate ore de lucru fiecare student pentru fiecare proiect.

Un exemplu de asocierie de grad mai mare ca trei este orarul unui an de studiu al unei facultăți. Acesta este o asocierie între următoarele entități:

- GRUPE. Fiecare grupa are un cod unic.
- SALI. Salile sunt etichetate printr-un indicativ alfanumeric.
- INTERVALE ORARE. Un interval orar este un triplet (Zi, De la ora, La ora)
- ACTIVITATE. Este o activitate prezenta in orar (curs, laborator, seminar, proiect).
- PROFESOR. Este cadrul didactic titular pentru o activitate

Modelarea acestor clase de obiecte ca entitati presupune faptul ca in baza de date sunt stocate si alte informatii despre ele. Diagrama EA este prezentata in figura 2.5. Ea modeleaza programarea activitatilor didactice efectuate de profesori pe intervale orare, sali si grupe.

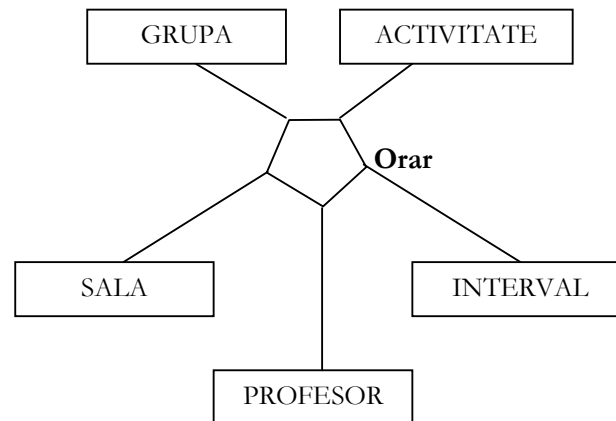


Fig. 2.5. Asociere de grad 5

### Conectivitatea asocierii

Este specifica fiecărei ramuri a unei asocieri și poate avea una din următoarele două valori: **unu** sau **multi**. Determinarea ei pentru ramura spre o entitate E se face astfel: fixand arbitrar cite o instanta pentru celelalte entitati care participa la asociere se pune intrebarea: cite instante ale lui E pot fi conectate cu acestea? Daca poate fi cel mult una, conectivitatea ramurii este **unu**, altfel conectivitatea este **multi**.

Pentru exemplul din figura 2.4.:

- Asocierea TUTOR este unu-unu sau multi-uni dupa cum un student poate fi tutor pentru un singur alt student sau pentru mai multi studenti de an inferior.
- Asocierea INSCRIS\_LA este multi-unu (multi spre STUDENT) sau multi-multi dupa cum un student poate fi inscris la una sau mai multe facultati.
- Asocierea ternara ALOCARE (aplicam definitia):
  - ramura spre STUDENT: fiind dat un proiect si un calculator, citi studenti au ore alocate pe acel calculator pentru respectivul proiect? Presupunand ca mai multi studenti lucreaza pentru acelasi proiect pe acelasi calculator ramura va fi **multi**.
  - ramura spre PROIECT: fiind dat un student și un calculator, la cite proiecte are acesta alocate ore pe acel calculator? Presupunand ca pentru fiecare proiect exista un calculator dedicat, ramura va fi **unu**.
  - ramura spre CALCULATOR: fiind dat un student și un proiect, pe cate calculatoare are alocate acesta ore pentru realizarea proiectului? Presupunand ca la un proiect se lucreaza pe un singur calculator, ramura va fi **unu**.

Deci asocierea ALOCARE este multi-unu-unu.

Observam ca raspunsul la fiecare din cele trei intrebari se da in functie de realitatea modelata. Aceeasi asociere poate avea conectivitati diferite in cazuri diferite: daca exista chiar si un singur proiect la care un student are ore alocate pe mai mult de un calculator, ramura spre CALCULATOR va fi **multi** iar asocierea va fi multi-unu-multi.

Conventia de reprezentare grafica a conectivitatii folosita in aceasta prezentare este urmatoarea: ramurile 'unu' vor fi reprezentate sub forma de sageata. In figura 2.6. sunt prezentate cele trei asocieri avand figurata și conectivitatea. S-a presupus ca asocierile TUTOR si INSCRIS\_LA sunt unu-unu respectiv multi-unu.

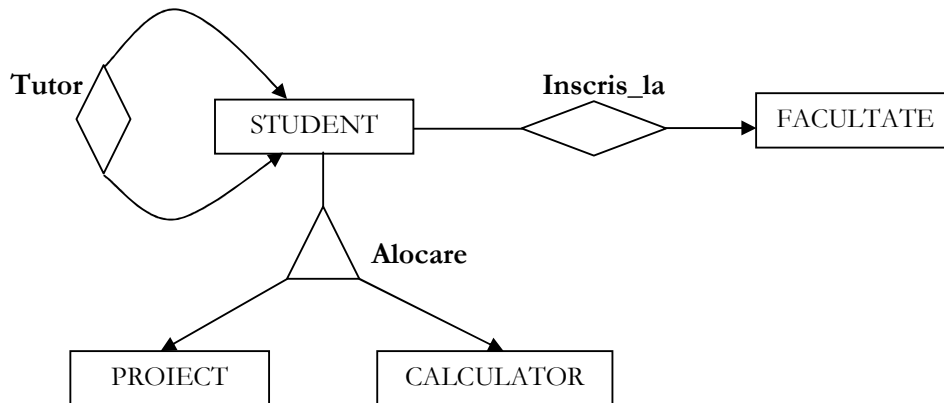


Fig. 2.6. Reprezentarea conectivitatii

### Obligativitatea asocierii

Ca și conectivitatea, aceasta se determina pentru fiecare ramura și poate avea doar una din urmatoarele valori: **obligatorie** sau **optionala**. Determinarea ei pentru ramura spre o entitate E se face astfel: fixand arbitrar cite o instanta pentru celelalte entitati care participa la asociere se pune intrebarea: este obligatoriu sa existe o instanta a lui E asociata cu acestea? Daca raspunsul este 'Da' ramura este **obligatorie** altfel este **optionala**.

In exemplul anterior ramurile asocierilor TUTOR si ALOCARE sunt optionale iar cele ale asocierii INSCRIS\_LA sunt obligatorii deoarece:

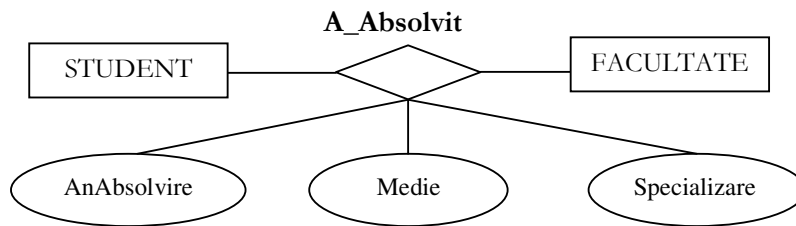
- Pentru asocierea TUTOR: exista studenti care nici nu au un tutor nici nu sunt tutori pentru alti studenti
- Pentru asocierea ALOCARE:
  - Un student la un proiect poate sa nu aiba alocate ore pe nici calculator (de exemplu in cazul unui proiect la o materie umanista)
  - Un student si un calculator respectiv un calculator si un proiect pot sa nu fie asociati prin alocare de ore de lucru (de exemplu pentru calculatoarele din birourile cadrelor didactice)
- Pentru asocierea INSCRIS\_LA: nu exista studenti care nu sunt inscrisi la nici o facultate si nici facultati fara studenti inscrisi.

Conventia de reprezentare grafica a clasei de apartenenta folosita in continuare este urmatoarea: ramurile obligatorii vor fi reprezentate prin linie continua iar cele optionale prin linie intrerupta. In figura 2.7 este prezentata diagrama anterioara avand figurata si obligativitatea.

Daca gradul și conectivitatea unei asocieri sunt folosite in proiectarea conceptuala a schemei bazei de date, obligativitatea se modeleaza pentru definirea unui criteriu de integritate specificand posibilitatea de aparitie a valorilor nule: la transformarea diagramei EA in model relational attributele tabelor care modeleaza informatia reprezentata de asocieri pot avea sau nu valori nule dupa cum ramurile acestora sunt optionale sau obligatorii.

### Atributele asocierilor

In unele cazuri o anumita informatie descriptiva nu este asociata cu o clasa de obiecte ci cu un ansamblu de clase diferite modelate fiecare prin entitati. In acest caz aceasta va fi modelata ca un atribut al asocierii dintre entitatile respective. Sa luam de exemplu cazul unei asocieri multi-multi A\_ABSOLVIT intre entitatile STUDENT și FACULTATE care contine informatii privind facultatile absolvite anterior de unii studenti.



In acest caz informatii ca anul absolvirii, media, specializarea nu pot fi conectate nici la STUDENT (pentru ca un student poate fi absolventul mai multor facultati in ani diferiti, cu medii diferite, etc.) si din motive similare nici la FACULTATE. Ele descriu asocierea unui student cu o facultate si de aceea vor fi atasate asocierii A\_ABSOLVIT. Toate attributele unei asocieri sunt attribute descriptive, neexistand in acest caz un identificator al asocierii.

### Rolul

In cazul in care de la o asociere pornesc mai multe ramuri catre aceeasi entitate, fiecareia dintre acestea i se poate asocia un rol. Acesta arata semnificatiile diferite pe care le are aceeasi entitate in cadrul asocierii respective.

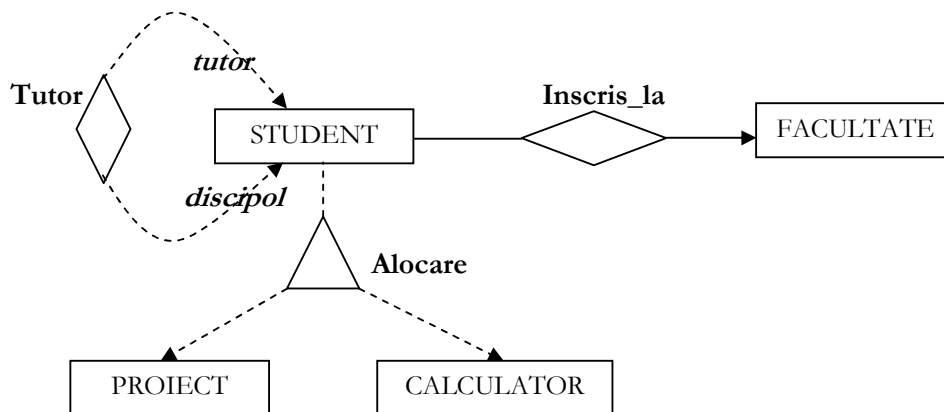


Fig. 2.7. Reprezentarea obligativitatii. Roluri

În cazul asocierii TUTOR cele două ramuri pot fi etichetate de exemplu cu **tutor** și **discipol** arătând că instanțe diferite ale aceleiași entități au rolurile respective (fig. 2.7).

## 2.2.4. Criterii de modelare

### a. Clasificarea în entități și atribute

Deși definiția noțiunilor de entitate, atribut, asocierie este destul de simplă, în practica modelării apar dificultăți în clasificarea diverselor informații într-una din aceste categorii. De exemplu în cazul sediilor unei bănci localizate în diverse orașe: obiectul ORAS este entitate distinctă sau atribut descriptiv al entității SEDIU?

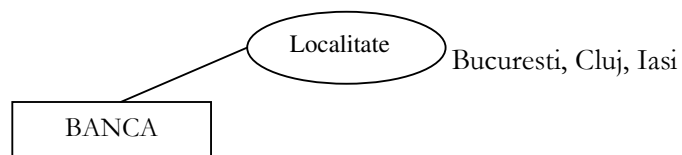
Pentru a putea clasifica corect informațiile, există câteva reguli care trebuie respectate și pe care le prezentăm în continuare. Prima regulă este un criteriu general de împărțire în entități și atribute, următoarele două semnifică excepții iar ultimele două reguli au un caracter mai puțin normativ și mai degrabă orientativ.

**Regula 1.** Entitățile au informații descriptive, pe când atributele nu posedă astfel de informații.

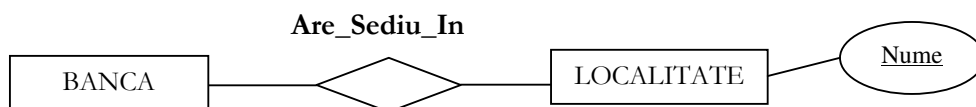
Dacă există informații descriptive despre o anumită clasă de obiecte, aceasta va fi modelată ca o entitate. În cazul în care pentru acea clasă de obiecte nu este nevoie decât de un identificator (codul, denumirea, etc), ea va fi modelată ca un atribut. De exemplu dacă despre un ORAS este necesară stocarea în baza de date unor informații ca JUDET, POPULATIE, etc. atunci ORAS va fi o entitate. Dacă singura informație necesară este numele sau atunci NUME\_ORAS va fi un atribut al altei entități.

**Regula 2.** Atributele multivaloarea vor fi reclassificate ca entități.

Dacă la o valoare a unui identificator corespund mai multe valori ale unui descriptor, acesta va fi clasat ca entitate. De exemplu, în cazul unei baze de date privind localizarea în teritoriu a unor bănci, dacă se memorează informații doar despre bănci care au un singur sediu, LOCALITATE este atribut al entității BANCA.

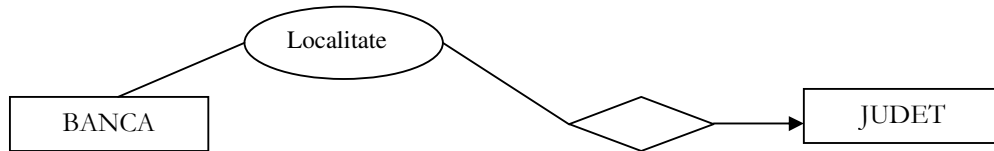


Dacă însă se memorează informații despre bănci care au sucursale și filiale în diverse localități, deci pentru o singură bancă (o valoare a identificatorului entității BANCA) avem mai multe localități în care aceasta are sedii (mai multe valori ale descriptorului LOCALITATE), atunci LOCALITATE va fi entitate distinctă deși nu are decât un singur atribut. Pentru a modela localizarea sediilor în diverse localități între cele două entități va exista o asocierie binară unu-multi (unu spre BANCI) numită de exemplu ARE\_SEDIU\_IN.

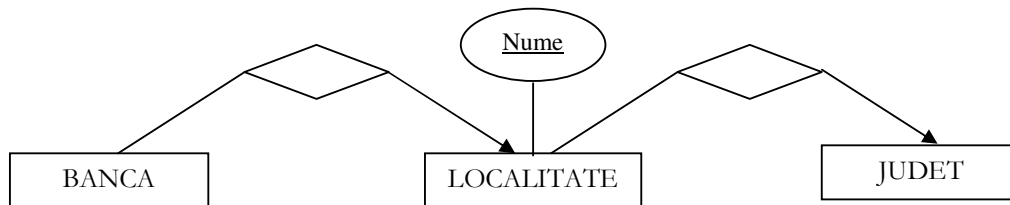


**Regula 3.** Atributele unei entitati care au o asociere multi-unu cu o alta entitate vor fi reclassificate ca entitati.

Asa cum am vazut asocierile pot lega doar entitati. Daca un descriptor al unei entitati este intr-o relatie multi-unu cu o alta entitate acel descriptor va fi trecut in categoria entitatilor. De exemplu, daca avem entitatile BANCA avand ca atribut descriptiv monovaloric LOCALITATE și JUDET, daca se doreste modelarea apartenentei la judete a localitatilor va exista o asociere multi-unu intre atributul LOCALITATE și entitatea JUDET.



In acest caz LOCALITATE va fi reclassificata ca entitate desi nu sunt necesare alte informatii in afara numelui localitatii.



**Regula 4.** Atributele vor fi atasate la entitatile pe care le descriu in mod nemijlocit. De exemplu, UNIVERSITATE va fi atasat ca atribut al entitatii FACULTATE și nu al entitatilor STUDENT sau PROFESOR.

**Regula 5.** Folosirea identificatorilor compusi va fi evitata. Identificatorul unei entitati este acea submultime de atribute ale acesteia care identifica in mod unic fiecare instanta a sa. In model relational pentru atributele de acest fel se construiesc de regula structuri de cautare rapida (indecsi) care functioneaza cu atat mai lent cu cat complexitatea indecsului creste. Aplicarea acestei reguli se poate face in diverse moduri:

1. Daca identificatorul unei entitati este compus din mai multe atribute care sunt toate identificatori in alte entitati, acea entitate se elimina. Informatia continuta de aceasta va fi modelata sub forma unei asocieri intre acele entitati.
2. Daca identificatorul unei entitati este compus din mai multe atribute care nu sunt toate identificatori in alte entitati, exista doua solutii:
  - Entitatea respectiva se elimina și este inlocuita prin alte entitati si asocieri astfel incit pe ansamblu informatia modelata in varianta originara sa fie pastrata.
  - Entitatea respectiva ramine in forma originara, cu dezavantaje insa in privinta vitezei operatiilor.

Se vede ca procedura clasificarii obiectelor in entitati și atribute este iterativa:

- se face o prima impartire conform primei reguli
- parte din atributele astfel obtinute se reclassifica in entitati conform regulilor 2 si 3
- se face o rafinare finala conform regulilor 4 si 5.

### b. Identificarea ierarhiilor de generalizare și incluziune.

În cazul în care despre anumite subclase ale unei clase de obiecte există informații specifice, clasa și subclasele (care la pasul anterior au fost catalogate ca entități) sunt interconectate într-o ierarhie de incluziune sau generalizare, după cum este cazul. La acest pas se face și o reatasare a atributelor pentru evitarea redundanței, astfel:

- La entitatea tată vor fi atașate attributele care formează identificatorul și descriptorii care modelează informații specifice întregii clase.
- La entitățile fiu vor fi atașate attributele de identificare (aceleși ca ale tatălui) și attributele care modelează informații specifice doar acelei subclase de obiecte.

Să considerăm o ierarhie care împarte studenții după în căministi și necăministi (fig. 2.7.). În acest caz atributul NUME trebuie eliminat de la entitatea NECAMINIST deoarece el este prezent deja la tata.

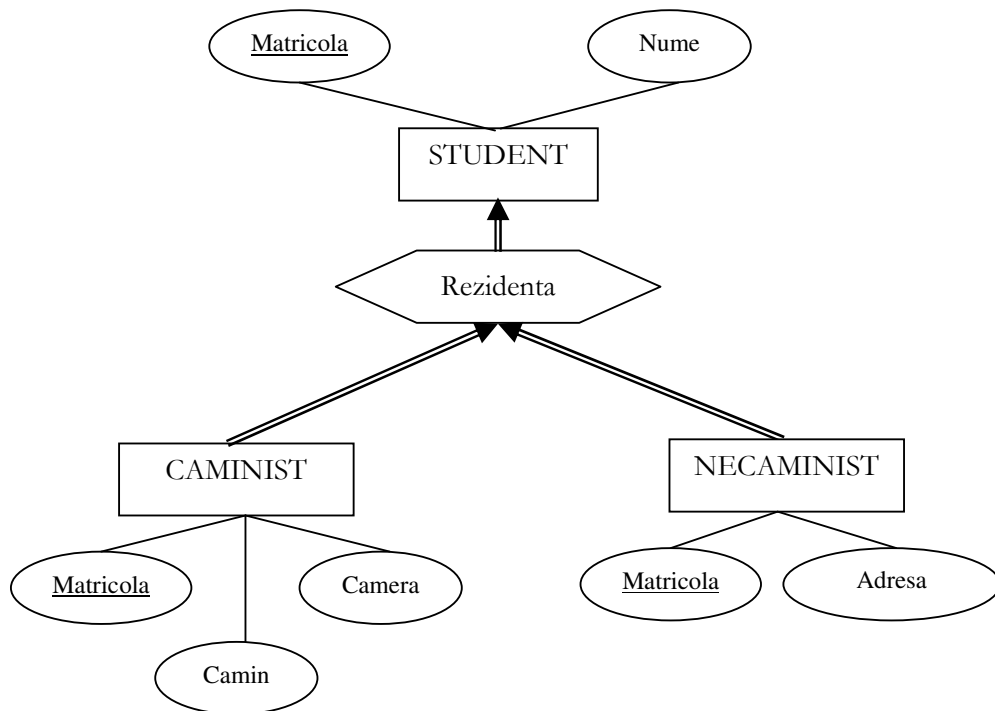


Fig. 2.8. Atributele entităților unei ierarhii

Rezultă următoarele reguli:

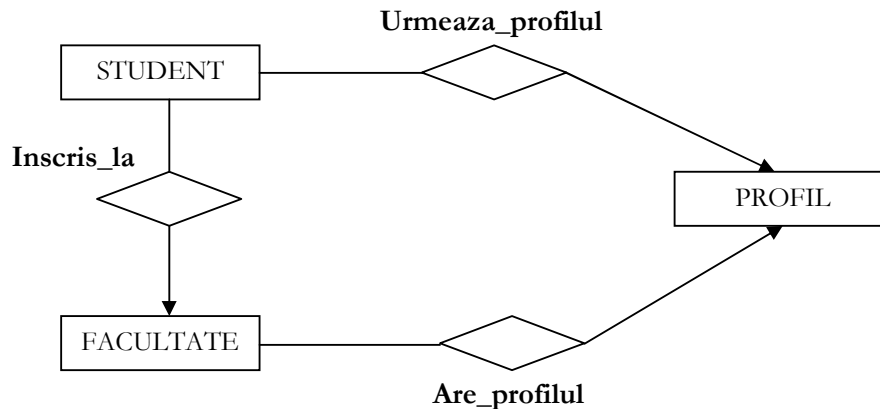
1. Tatăl și fiii unei ierarhii au același identificator.
2. Descriptorii care apar și la tată și la fii se elimină de la fii.
3. Descriptorii care apar la toți fiii unei ierarhii de generalizare și nu apar la tată se mută la tată.

### c. Identificarea asocierilor

În această etapă se tratează informațiile care nu au fost clasificate ca entități sau attribute și reprezintă interdependențe între clase de obiecte. Ele sunt modelate ca asocieri între entități. Pentru fiecare asociere se specifică gradul, conectivitatea, obligativitatea și dacă este cazul și attributele asocierii precum și rolurile ramurilor sale.

Ca și în cazul clasificării în entități și atribute, există câteva reguli de urmat în operația de definire a asocierilor:

**Eliminarea asocierilor redundante.** În cazul în care o asocierie poate fi dedusă din alte asocieri deja catalogate, aceasta se elimină. De reținut că între două entități pot să existe oricâte asocieri și ele nu sunt considerate redundante atît timp cit au semnificație diferită. Un caz des întîlnit de redundanță este cel al compunerii (tranzitivității) asocierilor. Prezentăm un exemplu:



**Fig. 2.9. Asocieri redundante**

În acest exemplu, asocieria INSCRIS\_LA modelează apartenența fiecărui student la o facultate a unui institut de învățămînt superior. Fiecare facultate are un profil unic descris de asocieria ARE\_PROFILUL. Ambele asocieri sunt multi-unu în sensul  $STUDENT \rightarrow FACULTATE \rightarrow PROFIL$ . Deoarece asocierile multi-unu (ca și cele unu-unu) sunt din punct de vedere matematic funcții, din compunerea lor putem afla profilul la care este înscris fiecare student. Rezultă că asocieria URMEAZA\_PROFILUL care are chiar această semnificație este redundanță și trebuie eliminată.

**Asocieri de grad mai mare ca 2.** Asocierile ternare (sau de grad mai mare ca trei) se folosesc doar atunci când sunt strict necesare. Este de multe ori posibil ca o aceeași informație să fie modelată ca o asocierie ternară sau ca un ansamblu de asocieri binare și unare. În cazul acesta, este de preferat ca să se opteze pentru a doua variantă. Doar când asocierile binare nu pot modela întreaga semnificație dorită se va opta pentru asocieri de grad mai mare ca doi. Această cerință derivă din faptul că la trecerea în modelul relațional asocierile de grad superior devin scheme de relații de sine statatoare, mărind numărul de tabele din baza de date pe când cele de grad unu și doi (cu excepția celor multi-multi) nu au acest efect.

#### d. Integrarea vederilor.

În cazul proiectării bazelor de date complexe, activitatea se desfășoară uneori de către mai multe colective simultan, fiecare modelând o porțiune distinctă a bazei de date. Deoarece în final trebuie să se obțină o singură diagramă a bazei de date, după terminarea modelării pe porțiuni diagramele rezultate sunt integrate eliminându-se redundanțele și inconsistențele.