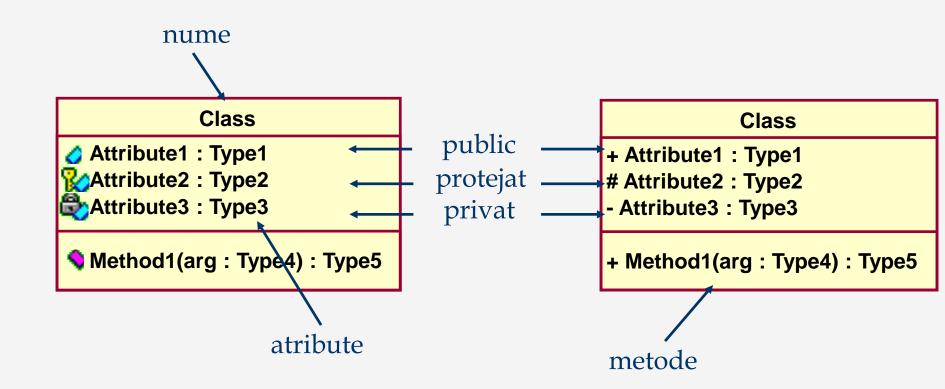
# Proiectarea bazelor de date

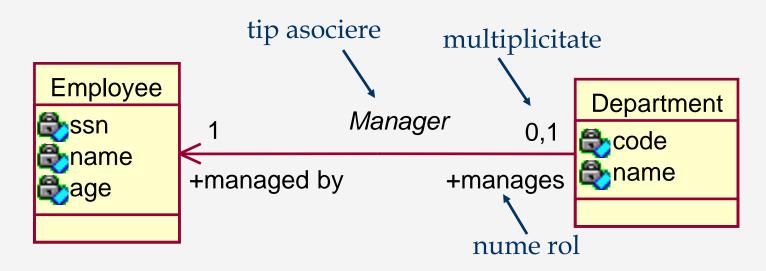
## Proiectarea bazelor de date

- Proiectare conceptuală (ex. diagrama de clase)
  - Identificarea entităților și a relațiilor dintre ele
- Proiectarea logică
  - Transformarea modelului conceptual într-o structură de baze de date (relațională sau nu)
- Rafinarea bazei de date (normalizare)
  - Eliminarea redundanțelor şi a problemelor conexe
- Proiectare fizică și eficientizare
  - Indexare
  - De-normalizare!

## Diagrama de clase UML - Clase



## Diagrama de clase UML - Asocieri

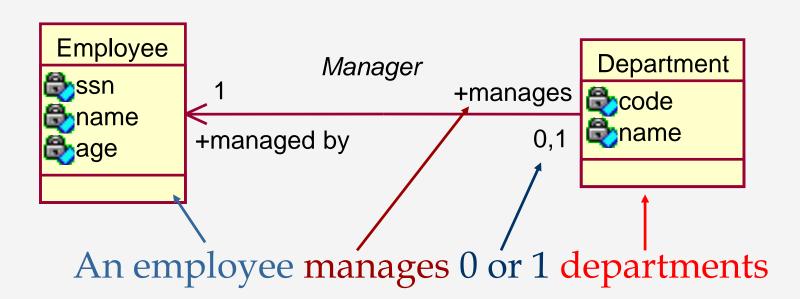


- Multiplicități:
  - valori: 4,5
  - intervale: 1..10
  - nedefinit: \*

- Navigabilitatea asocierii:
  - un sens
  - bidirectional

# Diagrama de clase UML - Asocieri

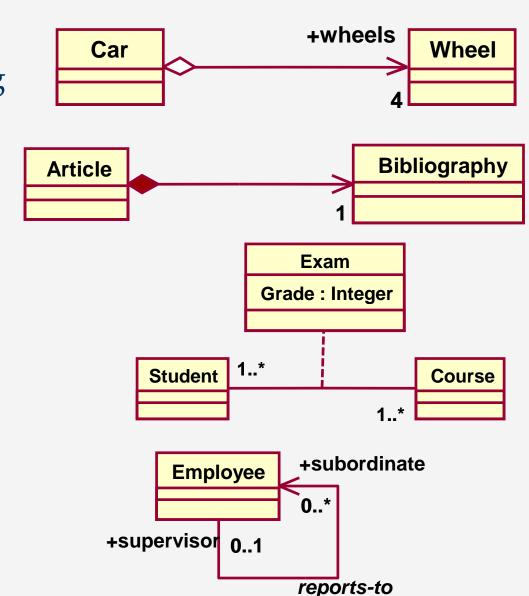
Citirea numelor de rol



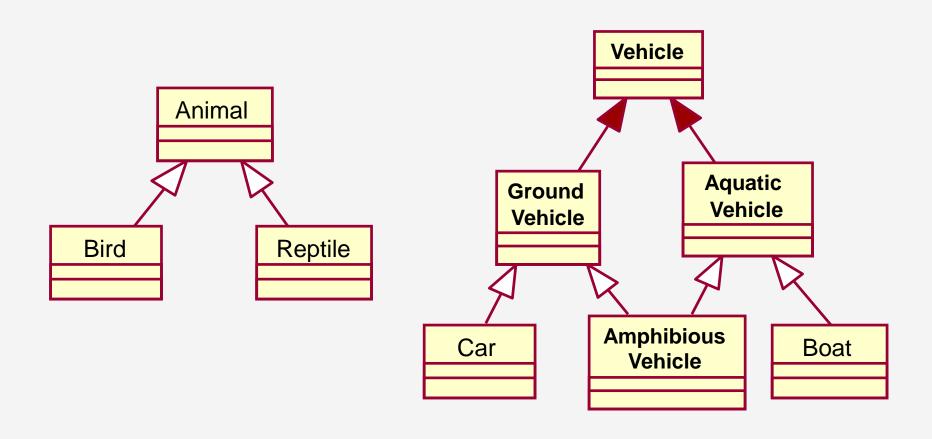
# Diagrama de clase UML - Asocieri

- Agregare
  - asociere parte-intreg
- Compunere
  - "weak entities"
- Clasa asociere

■ Asociere reflexiva



# Diagrama de clase UML - Mostenire

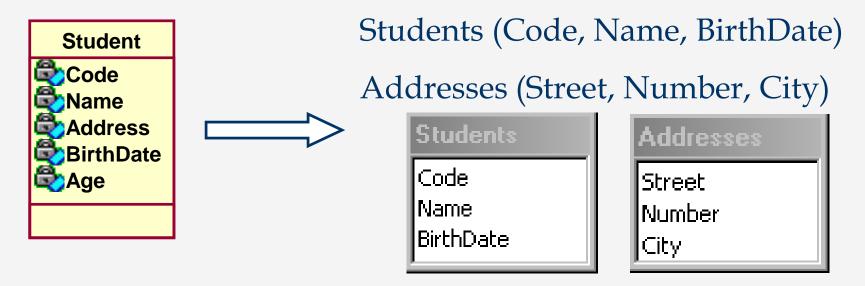


## Modelul conceptual ⇒ bază de date relațională

- Transformare 1:1 a claselor în tabele:
  - <u>Prea multe tabele</u> pot rezulta mai multe tabele decât este necesar
  - Prea multe op. *join* consecință imediată a faptului că se obțin prea multe tabele
  - <u>Tabele lipsă</u> asocierile m:n între clase implică utilizarea unei tabele speciale (*cross table*)
  - Tratarea necorespunzătoare a moștenirii
  - <u>Denormalizarea datelor</u> anumite date se regăsesc în mai multe tabele

## Transformarea claselor în tabele

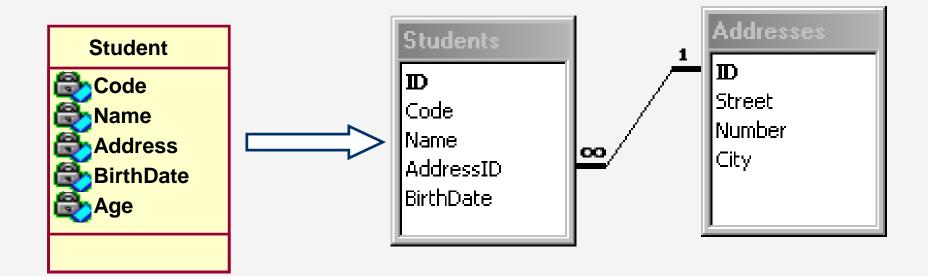
- Numele tabelei reprezintă pluralul numelui clasei
- Toate atributele simple sunt transformate în câmpuri
- Atributele compuse devin tabele de sine stătătoare
- Atributele derivate nu vor avea nici un corespondent în tabelă



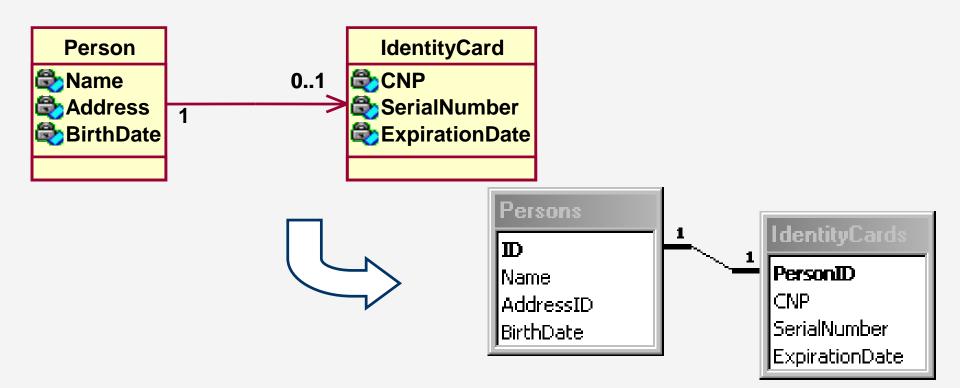
### Transformarea claselor în tabele

- Chei surogat chei care nu sunt obținute din domeniul problemei modelate
- Conceptul de cheie nu este definit în cadrul claselor UML
- O bună practică: utilizarea (atunci când este posibil) a cheilor de tip întreg generate automat de SGBD:
  - uşor de întreținut (responsabilitatea sistemului)
  - eficient (interogări rapide)
  - simplifică definire cheilor străine
- Disciplină de proiectare a BD:
  - toate cheile surogat vor fi numite ID
  - toate cheile străine se numesc **<NumeTabel>ID**

## Transformarea claselor în tabele (cont)



- **■**1:0,1
  - se crează câte o tabelă corespunzătoare fiecărei clase implicate în asociere
  - cheia tabelei corespunzătoare multiplicității "0, 1" este cheia străină în cea de-a doua tabelă
  - o singură cheie va fi generată automat (de obicei cea corespunzătoare multiplicității "1")



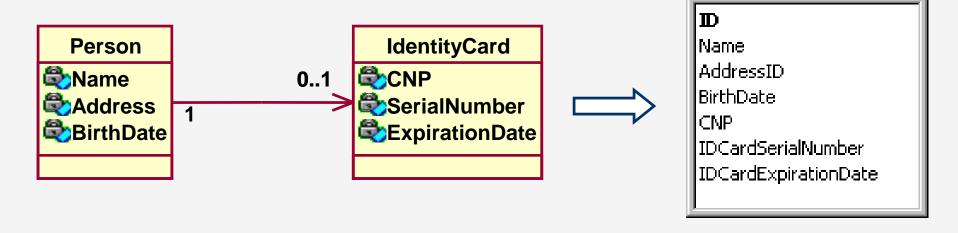
#### **■**1:1

 se crează o singură tabelă ce conține atributele ambelor clase asociate

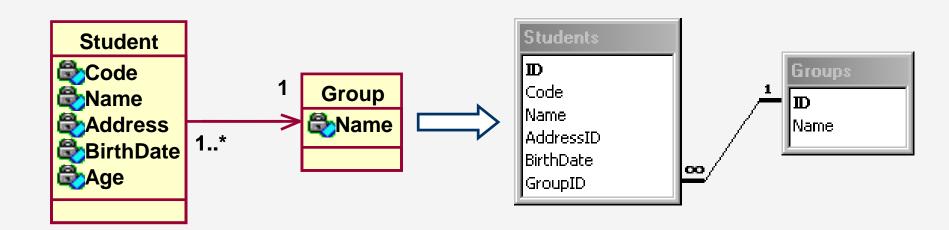
■ aceasta variantă de transformare se aplică și asocierilor "1:0,1" atunci când este vorba de un număr relativ mic de cazuri in care obiectele primei clase nu sunt legate de

Persons

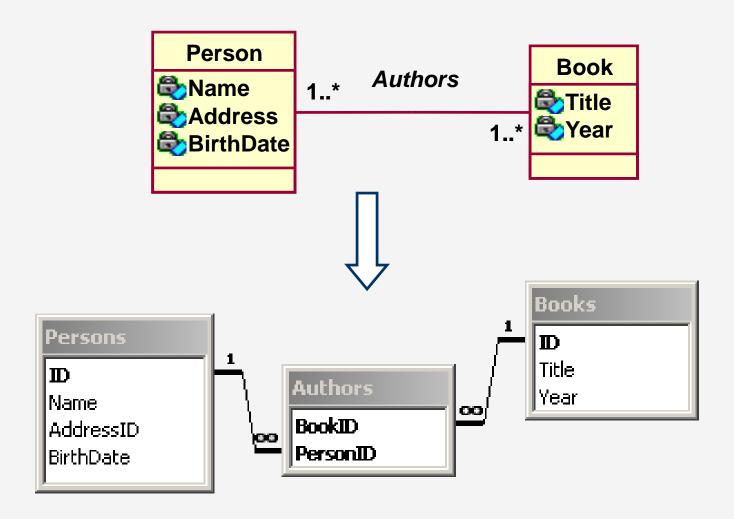
obiectele celei de-a doua clase

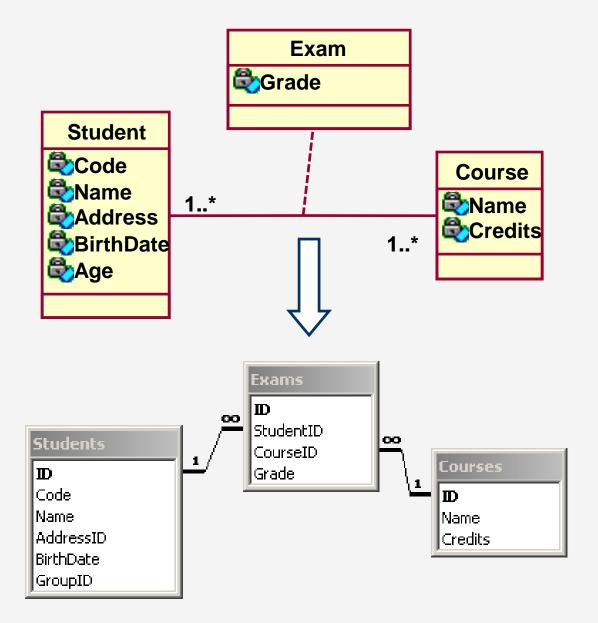


- **■** 1 : 1..\*
  - se crează câte o tabelă corespunzătoare fiecărei clase implicate în asociere
  - cheia tabelei corespunzătoare multiplicității "1" este cheia străină în cea de-a doua tabelă, corespunzătoare multiplicității "1..\*"



- **■** 1..\* : 1..\*
  - se crează câte o tabelă corespunzătoare fiecărei clase implicate în asociere
  - se crează o tabelă adițională numită tabelă de intersecție (*cross table*)
  - cheile primare corespunzătoare tabelelor inițiale sunt definite ca și chei străine în tabela de intersecție
  - cheia primară a tabelei de intersecție este, de obicei, compusă din cele două chei străine spre celelate tabele. Sunt cazuri în care se utilizează și aici cheie surogat.
  - dacă asocierea conține o clasă asociere, toate atributele acestei clase vor fi inserate în tabela de intersecție
  - uzual, numele tabelei de intersecție este o combinație a numelor tabelelor inițiale dar acest lucru nu este necesar.

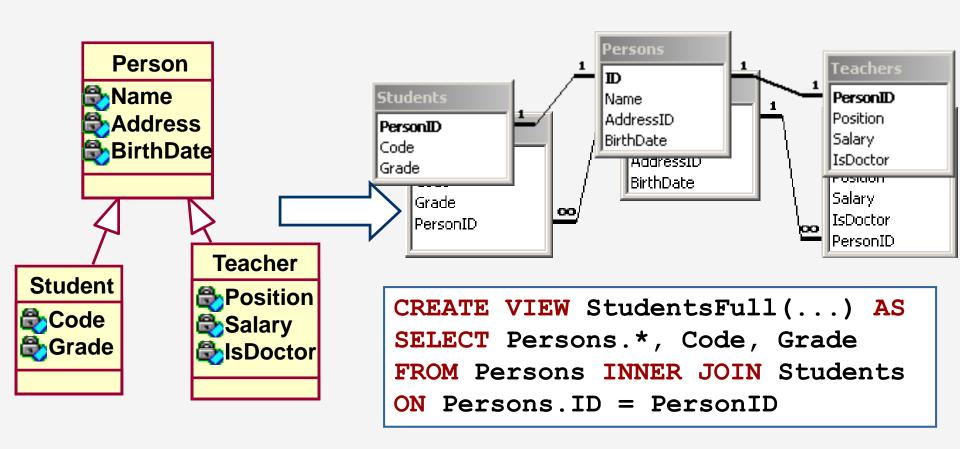




#### Alternativa 1

Presupune crearea câte unui tabel corespunzător fiecărei clase și a câte unui *view* pentru fiecare pereche super-clasă/subclasă

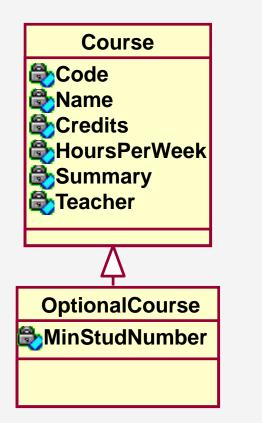
- Flexibilitate permite adăugarea viitoarelor subclase fără impact asupra tabelelor/view-urilor deja existente
- Implică crearea celor mai multe tabele/view-uri
- Posibile probleme de performanță deoarece fiecare access va implica execuția unui *join*



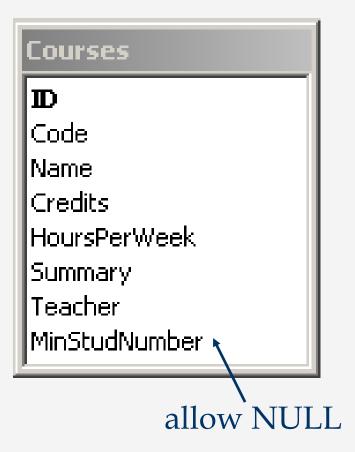
#### Alternativa 2

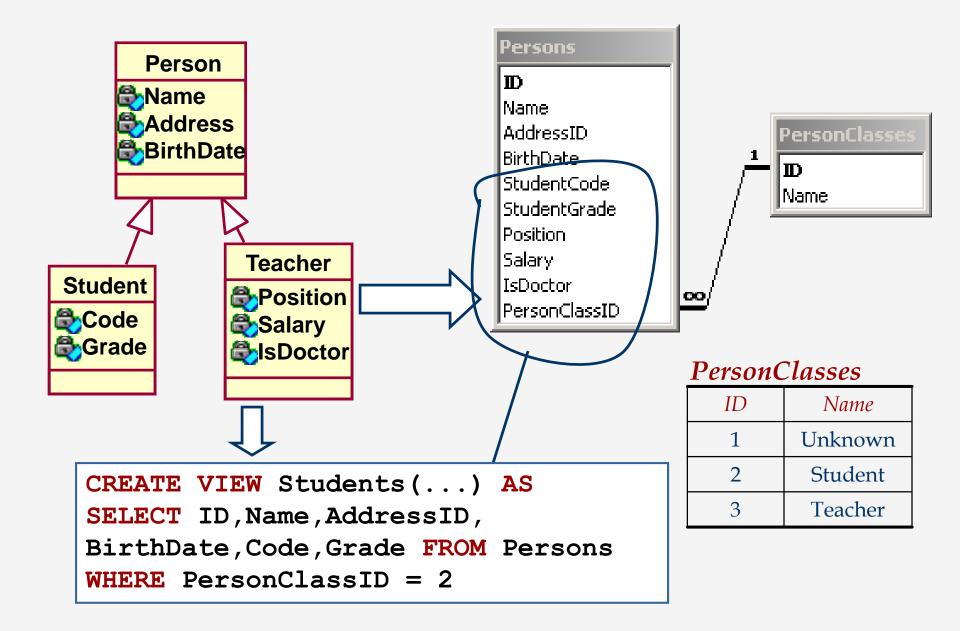
Se crează o singură tabelă (corespunzătoare superclasei) și se de-normalizează toate atributele subclaselor acesteia.

- Implică crearea celor mai puține tabele/view-uri opțional, se poate defini o tabelă de subclase și view-uri corespunzătoare fiecărei subclase.
- Se obține, de obicei, cea mai mare performanță
- Adăugarea unei noi subclase implică modificări structurale
- Creştere "artificială" a spațiului utilizat





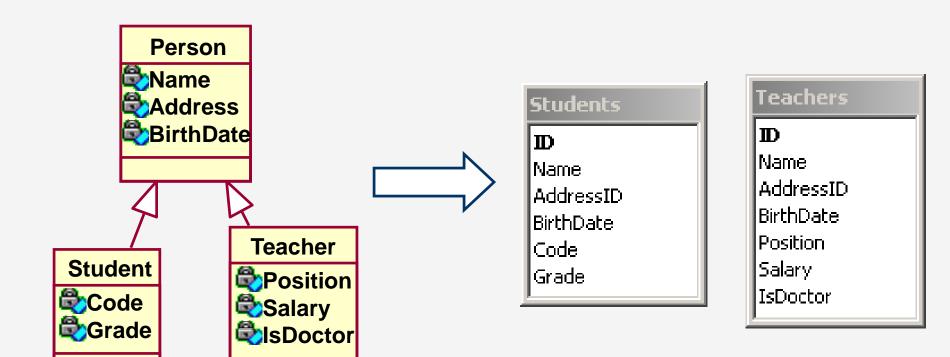




#### Alternativa 3

Presupune crearea câte unui tabel corespunzător fiecărei sub-clase și de-normalizarea atributelor super-clasei în fiecare dintre tabelele create

- Performanța obținută este satisfăcătoare
- Adăugarea unei noi subclase nu implică modificări structurale
- Posibilele modificări structurale la nivelul superclasei affecteaza toate tabelele definite!



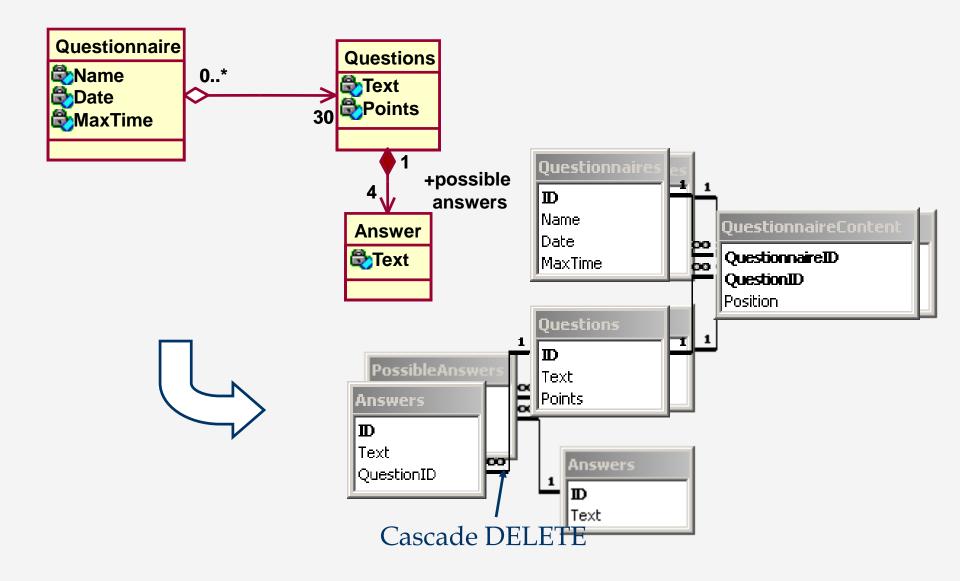
## Care este alternativa potrivită?

- Dacă numărul înregistrărilor stocate în tabele este redus (deci performanța nu reprezintă o problemă), atunci poate fi selectată cea mai flexibilă alternativă Alternativa 1
- Dacă superclasa are un număr restrâns de atribute (comparativ cu subclasele sale) atunci alternativa potrivită este Alternativa 3.
- Dacă subclasele au instanțe puține atunci cea mai bună este utilizarea Alternativei 2.

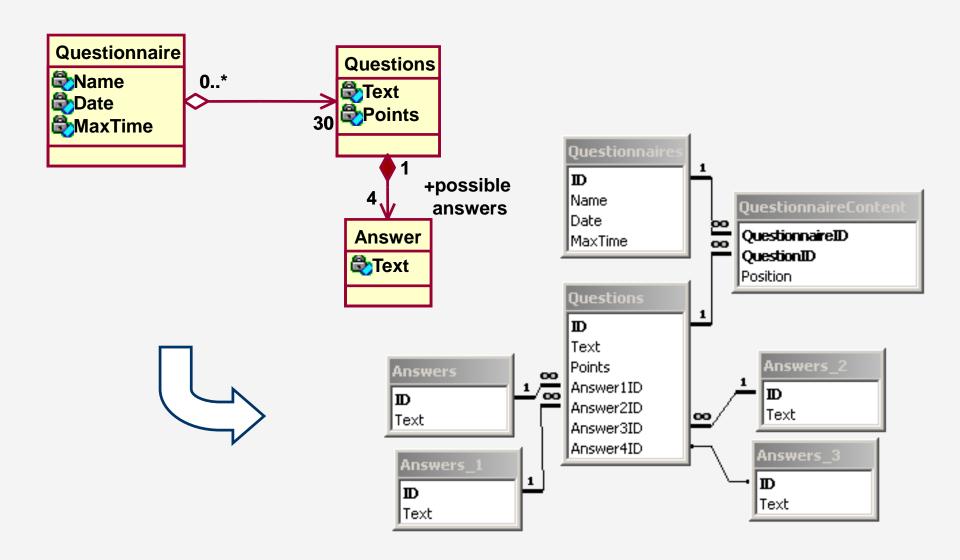
## Transformarea agregării/compunerii

- Agregarea şi compunerea sunt modelate în mod asemănător modelării asocierilor
- În cazul relațiilor de compunere de obicei se utilizează o singură tabelă (*cross-tables*) deoarece compunerea implică mai multe relații 1:1
- Numărul fix de "părți" într-un "întreg" presupune introducerea unui număr egal de chei străine în tabela "întreg"
- În cazul implementării compunerii în tabele separate este necesară setarea "ştergerii în cascadă" (în cazul agregării acest lucru nu este necesar)

# Transformarea agregării/compunerii

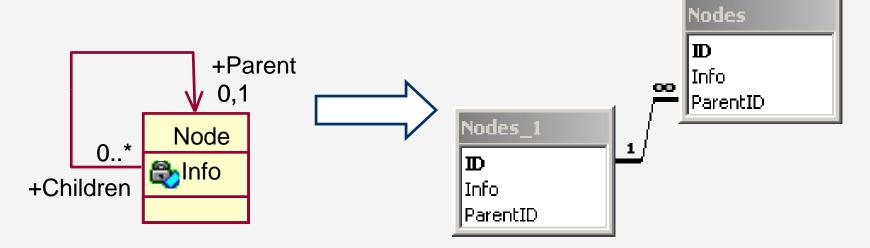


# Transformarea agregării/compunerii



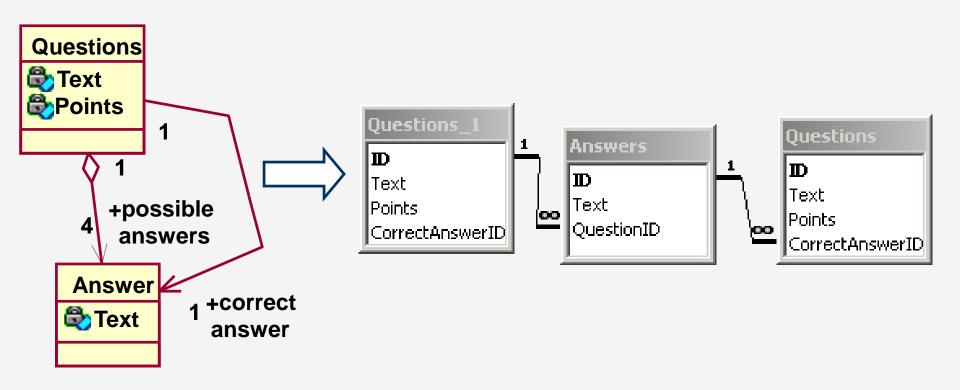
## Transformarea auto-asocierilor

- Se introduce o cheie străină ce pointează spre aceeași (numit *relație recursivă*)
- Dacă este setată proprietatea ştergerii în cascadă există 2 înregistrări care se referă reciproc, ştergerea uneia dintre ele va genera o eroare



## Transformarea auto-asocierilor

■ "Ştergerea în cascadă" generează o problemă similară și în cazul a două tabele ce se referă reciproc



## Utilizarea intrumentelor CASE

- CASE tool: instrument de modelare vizuala
- Automatizează anumiți paşi privind translatarea diagramelor de clase în tabele relaționale.
- Este necesară și intervenția manuală deoarece:
  - Nu crează tabele de intersecție corespunzătoare asocierilor *m:n*.
  - Generatorul nu ignoră atributele derivate
  - Modificarea structurii claselor implică regenerarea întregii baze de date de la zero

