# BAZE DE DATE

CURS 3

Modelarea entitate-relație (continuare).

Modelul relațional.

# Observații temă (1/2)

- 1. Cardinalitățile se pun la ambele capete ale relației (nu doar la mijloc).
- 2. Relațiile diferite trebuie sa fie semantic diferite. De exemplu: CAMIN\_se\_afla\_in\_LOCATIE, LOCATIE\_are\_CAMIN sunt o singură relație. Nu o dublăm în diagramă!
- 3. În anumite reprezentări, există "roluri" ale relației => regăsim verbe la ambele capete => OK (dar se recomandă notația de la curs).
- 4. Aceeași observație pentru alte reprezentări alternative, precum foot-crow. Nu o folosim, ci recurgem la reprezentarea cu cardinalitate maximă și minimă!
- 5. Nu punem atribute ce au valori multiple. Exemplu: FACULTATE nu are atribute precum specializari, profesori, CAMERA nu are lista\_studenti, STUDENT nu are colegi etc.
- 6. Gardian, administrator, personal curățenie o entitate cu atribut job și eventual subentități. Când definim subentități?
- 7. Greșeli la cardinalitate (valorile au fost inversate între capete).
- 8. Deoarece universitatea este sistemul al carui aspect îl modelez => NU este entitate in model! Ar fi fost daca proiectam evidența căminelor din universitățile din România sau dintr-un oraș anume.
- 9. Unele modele au presupus (restrictiv) că un student poate urma o singură facultate și un cămin aparține în întregime unei singure facultăti. Regulile modelului trebuie să reflecte cât mai bine realitatea.

# Observații temă (2/2)

- 10. Mai multe modele care au presupus că un student poate urma mai multe facultăți nu răspund la **întrebarea**: pe locurile cărei facultăți este cazat studentul?
- 11. Încă apare CNP drept PK nu este o alegere adecvată din 2 motive: nu este ușor de folosit și reprezintă o informație confidențială!
- 12. OK pentru cei care au considerat "Camera" ca fiind dependentă de "Camin".
- 13. Au existat diagrame fără legătură între student și cameră nu răspund la una dintre întrebările de bază ale modelului: cine este cazat într-o anumită cameră?
- 14. Nume cămin, nume facultate NOK ca (parte din) cheia primară
- 15. Personalul (ca entitate) nu este dependent de cămin. Gândiți dependența ca o relație de compunere.
- 16. Studentul nu este subentitate a dosarului (sau este ales numele gresit pentru entitatea "Dosar"). Gândiți-vă dacă are sens propoziția <Entitate> este un / este o <Subentitate>!
- 17. Atribut locuri libere sau nr locuri? Mereu avem in vedere ce este invariabil si ce poate fi calculat pe baza altor elemente.
- 18. Observație referitoare la dinamica modelului: depinde de relevanța intervalului de timp pentru care proiectăm! Vezi exemplul din cursul anterior pasageri autobuz vs student-camera.
  - Un alt exemplu: cel de la laborator. Este important acolo să știm istoricul angajatilor în companie dar nu avem un istoric al șefilor de departamente (daca nu cumva se poate deduce acest lucru tot din istoricul job-urilor)

### EXEMPLUL 1

### Gestiunea activităților de împrumut dintr-o bibliotecă

- Entitățile și relațiile care intervin în acest model sunt următoarele:
  - CARTE (entitate independentă) orice carte care se găseşte în inventarul bibliotecii. Cheia primară este atributul cod\_carte.
  - CITITOR (entitate independentă) orice cititor care poate împrumuta cărţi. Cheia primară este atributul cod\_cititor.
  - DOMENIU (entitate independentă) domeniul căruia îi aparţine o carte. Cheia primară este atributul cod domeniu.
  - o IMPRUMUTA relație care leagă entitățile CITITOR și CARTE.
  - APARTINE relație care leagă atributele CARTE și DOMENIU.

**Obs**: S-a presupus (restrictiv) că într-o zi un cititor nu poate împrumuta, de mai multe ori, aceeași carte -> regulă a modelului.

- Ce cardinalități au cele două relații?
- Reprezentaţi diagrama E/R a acestui model.

4

### EXEMPLUL 2

### Gestiunea campionatelor de fotbal ale diferitelor țări

- Entitățile modelului sunt următoarele:
  - ECHIPA, SPONSOR, MECI, ETAPA, CAMPIONAT

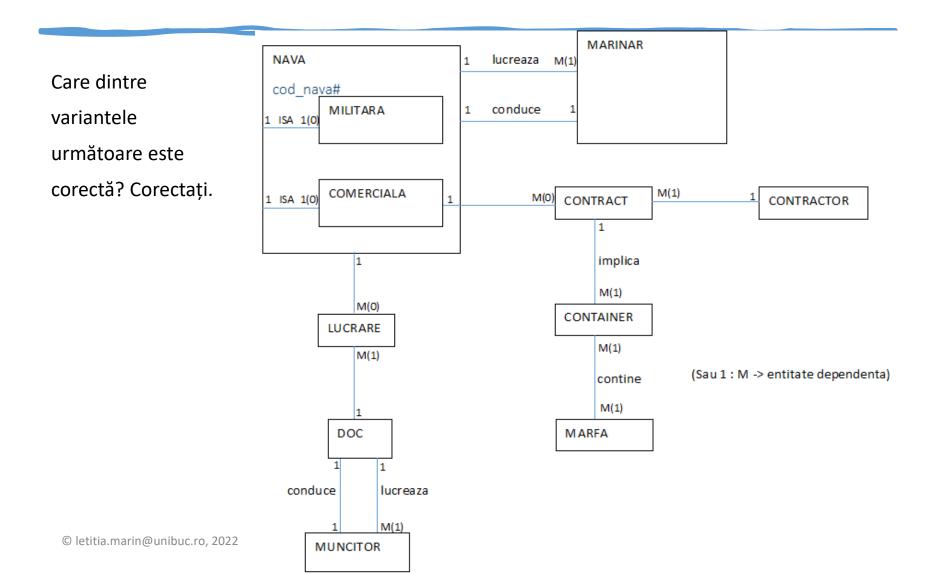
- ➤ Precizați relațiile care există între aceste entități și cardinalitatea lor.
- ➤ Reprezentați diagrama E/R a acestui model.

### EXEMPLUL 3

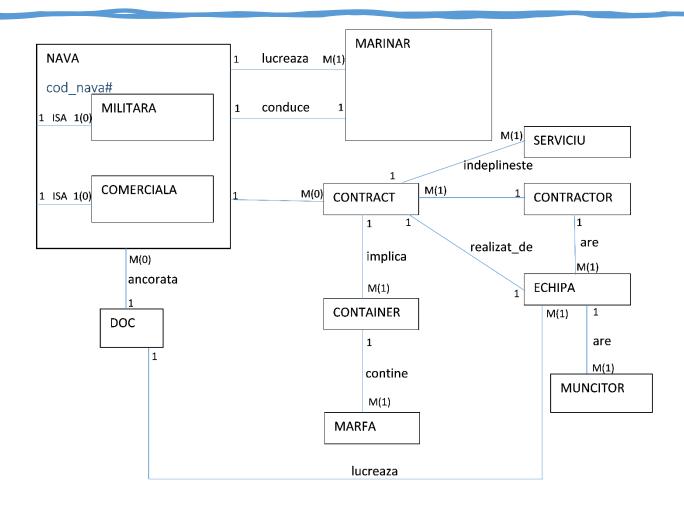
### Gestiunea activităților dintr-un port referitoare la servirea navelor

- Întrebări al căror răspuns trebuie să se regăsească în descrierea și regulile de funcționare ale modelului:
  - Ce tipuri de nave există?
  - Ce servicii pot fi oferite navelor (tipuri de lucrări)?
  - Ce atribute are entitatea DOC?
  - Ce tipuri de personal pot intra in componența diferitelor echipe?
  - Etc.
- Exemple de specificații:
  - ☐ Pentru nave sunt semnate contracte de încărcare/descărcare cu contractori
  - ☐ Marfa ajunge în port în containere
- Dați exemple de alte întrebări al căror răspuns trebuie specificat în descriere și reguli.
- > Reprezentați diagrama E/R a unui model ce tratează cel puțin aspectele de mai sus.

# EXEMPLUL 3 (continuare)



# EXEMPLUL 3 (continuare)



# PROIECTAREA BAZELOR DE DATE RELAȚIONALE

Modelarea entitaterelație (E/R)

Diagrame entitaterelație

Modelul relațional

# Modelul relațional

- Conceput şi dezvoltat de E.F. Codd
- Model formal de organizare conceptuală a datelor, destinat reprezentării legăturilor dintre date, bazat pe teoria matematică a relaţiilor.
- Modelul relaţional este alcătuit numai din relaţii şi prin urmare, orice interogare asupra bazei de date este tot o relaţie.
- Cercetarea în domeniu → 3 mari proiecte (*System R, INGRES, PRTV*)

### Calităţi:

- este simplu;
- riguros din punct de vedere matematic;
- nu este orientat spre sistemul de calcul.
- Modalități pentru definirea unui SGBD relaţional:
  - prezentarea datelor în tabele supuse anumitor operaţii de tip proiecţie, selecţie, reuniune, compunere, intersecţie etc.
  - un sistem de baze de date ce suportă un limbaj de tip SQL Structured Query Language;
  - un sistem de baze de date care respectă principiile modelului relaţional introdus de E.F. Codd.

- Caracteristicile unui model relaţional:
  - structura relațională a datelor;
  - operatorii modelului relaţional;
  - regulile de integritate care guvernează folosirea cheilor în model.
- > Aceste trei elemente corespund celor trei componente ale ingineriei software:
  - informaţie
  - proces
  - > integritate.

### Structura datelor

- Definirea noţiunilor de domeniu, relaţie, schemă relaţională, valoare null şi tabel vizualizare (view).
- Conceptele utilizate pentru a descrie **formal**, **uzual** sau **fizic** elementele de bază ale organizării datelor:

Formal	Uzual	Fizic
Relație	Tabel / tabelă	Fișier
Tuplu	Linie	Înregistrare
Atribut	Coloană	Câmp
Domeniu	Tip de date	Tip de date

- Domeniu mulţime de valori care poate fi definită fie enumerând elementele componente, fie definind o proprietate distinctivă a domeniului valorilor.
- Fie  $D_1, D_2, ..., D_n$  domenii finite, nu neapărat disjuncte. **Produsul cartezian**  $D_1 \times D_2 \times ... \times D_n$  al domeniilor  $D_1, D_2, ..., D_n$  este definit de mulţimea **tuplurilor**  $(V_1, V_2, ..., V_n)$ , unde  $V_1 \in D_1, V_2 \in D_2, ..., V_n \in D_n$ . Numărul n defineşte **aritatea tuplului**.
- O relaţie R pe mulţimile  $D_1, D_2, ..., D_n$  este o submulţime a produsului cartezian  $D_1 \times D_2 \times ... \times D_n$ , deci este o mulţime de tupluri.
- Caracteristicile unei relaţii → comentat curs!

- Definirea unei relaţii se referă la mulţimi care variază în timp.
- Este necesar un element invariant în timp: structura relaţiei (schema relaţională).
- Mulţimea numelor atributelor corespunzătoare unei relaţii *R* defineşte schema relaţională a relaţiei respective.
- Vom nota schema relaţională prin R(A<sub>1</sub>, A<sub>2</sub>, ..., A<sub>n</sub>). Exemplu!
- Putem reprezenta o relaţie printr-un tabel bidimensional.
  - O coloană corespunde de fapt unui atribut.
  - Numărul atributelor definește **gradul** relației, iar numărul de tupluri din relație definește **cardinalitatea** relației.

```
Exemplu (crearea unui tabel în SQL):
```

**CREATE TABLE salariat (** 

cod\_salariat NUMBER(4) PRIMARY KEY,

nume VARCHAR2(25),

prenume VARCHAR2(20),

salariu NUMBER(8, 2),

sef NUMBER(4),

job\_cod VARCHAR2(6),

cod\_departament NUMBER(3));

### Valoare *null*

- Când se inserează tupluri într-o relaţie, de multe ori un atribut este necunoscut sau neaplicabil.
- Pentru a reprezenta acest atribut a fost introdusă o valoare convenţională în relaţie, şi anume valoarea null.
- Este necesară o aritmetică şi o logică nouă care să cuprindă acest element.
  - Rezultatul operatorilor aritmetici sau logici este null când unul din argumente este null. Comentat excepţii!
  - Prin urmare, "null = null" are valoarea null, iar  $\neg null$  este null.

• Tabelele de adevăr pentru operatorii AND și OR:

AND	Т	F	Null
Т	T	F	Null
F	F	F	F
Null	Null	F	Null

OR	Т	F	Null
T	Т	Т	Т
F	Т	F	Null
Null	Т	Null	Null

### Tabelul vizualizare

- View, filtru, relație virtuală, vedere
- constituie un filtru relativ la unul sau mai multe tabele, care conţine numai informaţia necesară unei anumite abordări sau aplicaţii.
  - Securitate, reactualizări → comentat la curs!
- Vizualizarea este virtuală deoarece datele pe care le conţine nu sunt în realitate memorate într-o bază de date. Este memorată numai definiţia vizualizării.
  - Vizualizarea nu este definită explicit, ca relaţiile de bază, prin mulţimea tuplurilor componente, ci implicit, pe baza altor relaţii prin intermediul unor expresii relaţionale.
  - Stabilirea efectivă a tuplurilor care compun vizualizarea se realizează prin evaluarea expresiei atunci când utilizatorul se referă la această vizualizare.

### **Exemplu** (crearea unei vizualizări în *SQL*):

```
CREATE VIEW programator(nume, departament)
```

AS SELECT nume, cod departament

FROM salariat

WHERE job cod='IT PROG';

### Reguli de integritate

- → aserţiuni pe care datele conţinute în baza de date trebuie să le satisfacă.
- > Trebuie făcută distincția între:
  - regulile structurale inerente modelării datelor;
  - regulile de funcţionare specifice unei aplicaţii particulare.
- Există trei tipuri de constrângeri structurale:
  - de cheie
  - de referinţă
  - de entitate

constituie mulţimea minimală de reguli de integritate pe care trebuie să le respecte un SGBD relaţional

Restricţiile de integritate minimale sunt definite în raport cu **noţiunea de cheie a unei relaţii**.

- O mulţime minimală de atribute ale căror valori identifică unic un tuplu într-o relaţie reprezintă o cheie pentru relaţia respectivă.
  - Fiecare relaţie are cel puţin o cheie.
  - Una dintre cheile candidat va fi aleasă pentru a identifica efectiv tupluri şi ea va primi numele de cheie primară.
  - Cheia primară nu poate fi reactualizată.
  - Atributele care reprezintă cheia primară sunt fie subliniate, fie urmate de semnul # în diagrama E/R și în schemele relaționale.

- O cheie identifică linii şi este diferită de un index care localizează liniile.
- O cheie secundară este folosită ca index pentru a accesa tupluri.
- Un grup de atribute din cadrul unei relaţii care conţine o cheie a relaţiei poartă numele de supercheie.
- Fie schemele relaţionale R1(P1, S1) şi R2(S1, S2), unde P1 este cheie primară pentru R1, S1 este cheie secundară pentru R1, iar S1 este cheie primară pentru R2. În acest caz, vom spune că S1 este cheie externă (cheie străină) pentru R1.

Modelul relaţional respectă trei reguli de integritate structurală.

- Regula 1 unicitatea cheii. Cheia primară trebuie să fie unică şi minimală.
- Regula 2 integritatea entității. Atributele cheii primare trebuie să fie diferite de valoarea null.
- Regula 3 integritatea referirii. O cheie externă trebuie să fie ori null în întregime, ori să corespundă unei valori a cheii primare asociate.

# Proiectarea modelului relațional

### Transformarea entităților

- Entitățile independente devin tabele independente.
  - Cheia primară nu conține chei externe.
- Entităţile dependente devin tabele dependente.
  - Cheia primară a entităților dependente conține cheia primară a entității de care depinde (cheie externă) **plus** unul sau mai multe atribute adiționale.
- Subentitățile devin subtabele.
  - Cheia externă se referă la supertabel, iar cheia primară este această cheie externă (cheia primară a subentității PROGRAMATOR este cod\_salariat care este o cheie externă).

### Transformarea relaţiilor

- Relaţiile 1:1 şi 1:n devin chei externe.
  - Relaţia conduce devine coloană în tabelul DEPARTAMENT, iar relaţia lucreaza\_in devine coloană în tabelul SALARIAT.
  - Simbolul "ד indică plasamentul cheii externe, iar simbolul "ד exprimă faptul că această cheie externă este conţinută în cheia primară. Relaţia 1:1 plasează cheia externă în tabelul cu mai puţine linii.
- Relaţia m:n devine un tabel special, numit tabel asociativ, care are două chei externe pentru cele două tabele asociate.
  - Cheia primară este compunerea acestor două chei externe plus eventuale coloane adiţionale.
  - Tabelul se desenează punctat.
- Relațiile de tip trei devin tabele asociative.
  - Cheia primară este compunerea a trei chei externe plus eventuale coloane adiţionale.

### Transformarea atributelor

- Un atribut singular devine o coloană.
- Atributele multiple devin tabele dependendente ce conţin cheia primară a entităţii şi atributul multiplu.
  - Cheia primară este o cheie externă, plus una sau mai multe coloane adiţionale.
- Ce devin atributele relaţiilor?
  - Pentru relaţii 1:1 şi 1:n, atributele relaţiilor vor aparţine tabelului care conţine cheia externă
  - Pentru relaţii m:n şi de tipul trei, atributele vor fi plasate în tabelele asociative.

 Cele patru tipuri de tabele (independente, dependente, subtabele şi asociative) se deosebesc prin structura cheii primare.

Tabel	Reprezintă	Cheie primară
Independent	Entitate	Nu conţine chei externe
	independentă	
Subtabel	Subentitate	O cheie externă
	Entitate	O cheie externă și una sau mai
Dependent	dependentă	multe coloane adiţionale
	Atribut multiplu	
Associativ	Relaţie m:n	Două sau mai multe chei externe şi
Asociativ	Relaţie de tip 3	(opţional) coloane adiţionale

• Diagramele conceptuale pentru proiectarea modelelor relaţionale comentate vor fi construite din diagramele E/R prin adăugarea tabelelor asociative şi prin marcarea cheilor externe.

# TEMĂ

Proiectați diagrama E/R și diagrama conceptuală pentru gestiunea unui club sportiv. Specificați schemele relaționale corespunzătoare diagramei conceptuale obținute.

# Bibliografie

 Popescu, I., Velcescu, L., Proiectarea bazelor de date, EdituraUniversității din București, 2008 – Capitolele 2, 3

Connolly, T.M., Begg, C.E., Database Systems: A Practical Approach to Design,
 Implementation and Management, 6th edition, Pearson Education, 2015 –
 Capitolele 16, 17