



BAZE DE DATE

CURS 3

EXEMPLU

Gestiunea activităților de împrumut dintr-o bibliotecă

- **Entitățile și relațiile** care intervin în acest model sunt următoarele:
 - **CARTE** (entitate independentă) – orice carte care se găsește în inventarul bibliotecii. Cheia primară este atributul *cod_carte*.
 - **CITITOR** (entitate independentă) – orice cititor care poate împrumuta cărți. Cheia primară este atributul *cod_cititor*.
 - **DOMENIU** (entitate independentă) – domeniul căruia îi aparține o carte. Cheia primară este atributul *cod_domeniu*.
 - **IMPRUMUTA** – relație care leagă entitățile CITITOR și CARTE.
 - **APARTINE** – relație care leagă attributele 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?**
- **Reprezentați diagrama E/R a acestui model.**

EXEMPLU

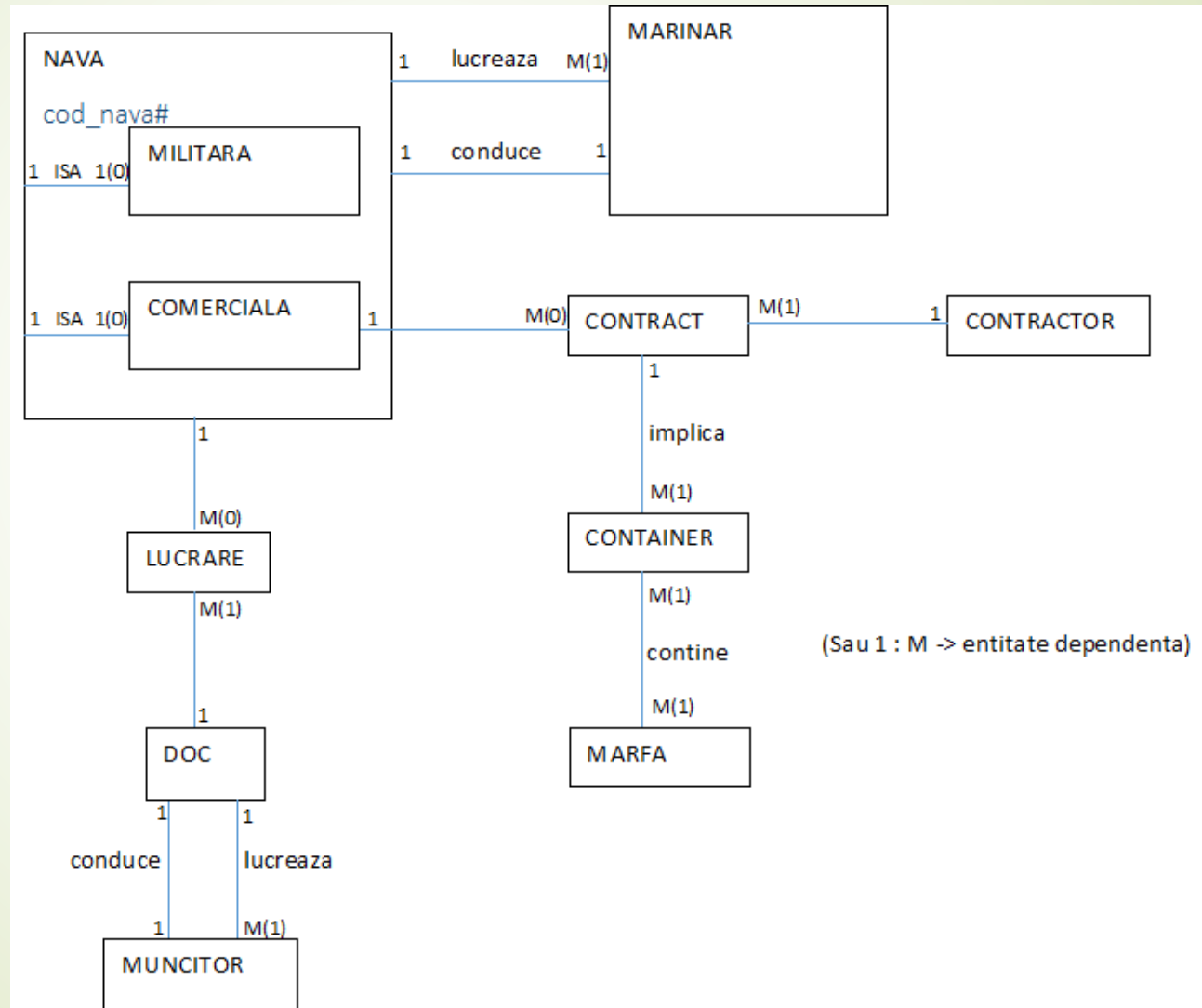
Gestiunea activităților dintr-un port referitoare la servirea navelor

- Ce tipuri de nave există?
- Ce servicii pot fi oferite navelor (tipuri de lucrări)?
- Ce attribute are entitatea DOC?
- Ce tipuri de personal pot intra in componența diferitelor echipe?
- ❑ Pentru nave sunt semnate contracte de încărcare/descărcare cu contractori
- ❑ Marfa ajunge în port în containere

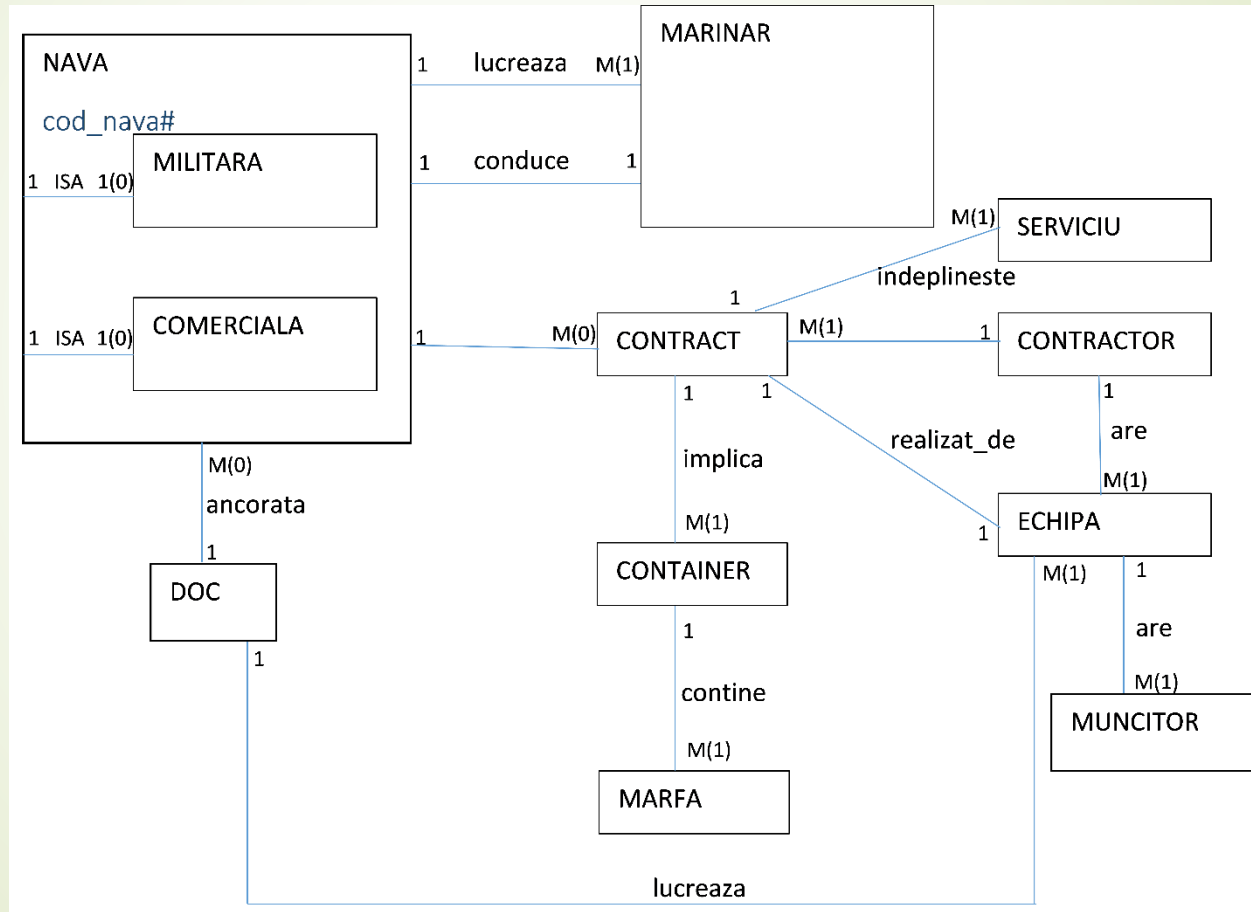
Reprezentați diagrama E/R a unui model ce tratează cel puțin aspectele de mai sus.

EXEMPLU

- Care dintre variantele următoare este corectă? Corectați.



EXEMPLU



MODELUL RELAȚIONAL

- Conceput și dezvoltat de E.F. **Codd**
- Model formal de organizare conceptuală a datelor, destinat reprezentării legăturilor dintre date, bazat pe **teoria matematică a relațiilor**.
- **Modelul relațional este alcătuit numai din relații** și prin urmare, orice interogare asupra bazei de date este tot o relație.

MODELUL RELAȚIONAL

► Calități:

- este **simplu**;
- **riguros** din punct de vedere matematic;
- nu este orientat spre sistemul de calcul.

► Modalități pentru **definirea unui SGBD relațional**:

- prezentarea datelor în **tabele** supuse anumitor operații de tip proiecție, selecție, reuniune, compunere, intersecție 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 relațional** introdus de E.F. Codd.

MODELUL RELAȚIONAL

- **Caracteristicile** unui model relațional:
 - **structura** relațională a datelor (structurile de date sunt definite de un limbaj de definire a datelor);
 - **operatorii** modelului relațional (manipularea datelor – relațiile pot fi manipulate utilizând un limbaj de manipulare a datelor; în modelul relational se folosesc operatori specifici algebrei relationale);
 - **regulile de integritate** care guvernează folosirea cheilor în model (constrângeri interne);
- Aceste trei elemente corespund celor trei componente ale ingineriei *software*:
 - **informație**
 - **proces**
 - **integritate.**

MODELUL RELAȚIONAL

Structura datelor

- Definirea noțiunilor de **domeniu**, **relație**, **schemă relațională**, **valoare null** și **tabel vizualizare** (*view*).
- Conceptele utilizate pentru a descrie formal, uzual sau fizic elementele de bază ale organizării datelor:

Formal	Uzual	Fizic
relație tuplu atribut domeniu	Tablou /tabel linie coloană tip de date	fișier înregistrare câmp tip de date

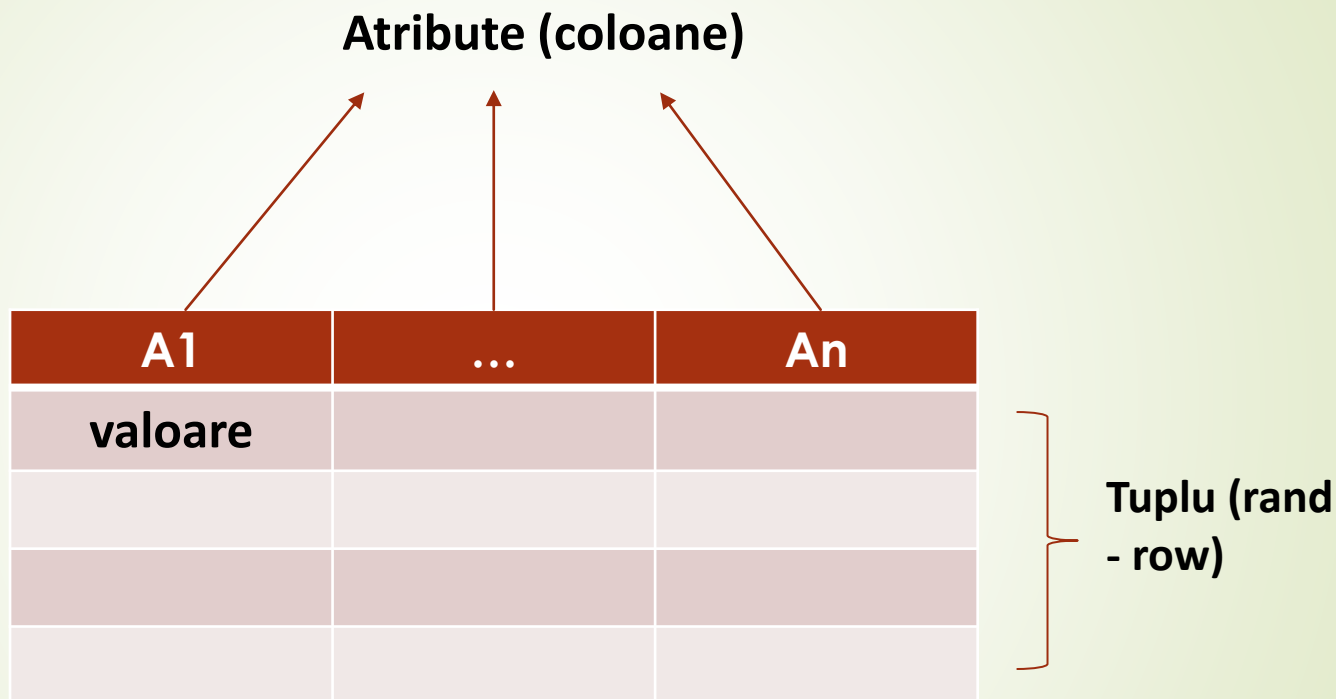
MODELUL RELAȚIONAL

- **Domeniu** – mulțime de valori care poate fi definită fie enumerând elementele componente, fie definind o proprietate distinctivă a domeniului valorilor.
- Fie D_1, D_2, \dots, D_n domenii finite, nu neapărat disjuncte. **Produsul cartezian** $D_1 \times D_2 \times \dots \times D_n$ al domeniilor D_1, D_2, \dots, D_n este definit de mulțimea tuplurilor (V_1, V_2, \dots, V_n) , unde $V_1 \in D_1, V_2 \in D_2, \dots, V_n \in D_n$. Numărul n definește **aritatea tuplului**.
- O **relație** R pe mulțimile D_1, D_2, \dots, D_n este o submulțime a produsului cartezian $D_1 \times D_2 \times \dots \times D_n$, deci este o mulțime de tupluri. **(Vezi Slide 12)**
- **Caracteristicile unei relații:**
 - nu exista tupluri identice;
 - ordinea liniilor si a coloanelor este arbitrara;
 - elementele care fac parte dintr-un domeniu (adica un singur tip de date) sunt ce acelasi tip;
 - fiecare coloana apartine unui singur domeniu si nu se poate repeta coloana in cadrul aceleiasi relatii;

MODELUL RELAȚIONAL

- Definirea unei relații se referă la mulțimi care variază în timp.
- Este necesar un element invariant în timp: **structura relației** (**schema relațională**).
- Mulțimea numelor atributelor corespunzătoare unei relații R definește **schema relațională** a relației respective. Vom nota schema relațională prin $R(A_1, A_2, \dots, A_n)$.
- Putem reprezenta o relație 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.

MODELUL RELAȚIONAL



Domeniu = multimea de valori in care poate lua valori un atribut

Relatie = Tabel

Numele relatiei = Denumirea tabelului

Tuplu = o succesiune de valori de diferite tipuri

MODELUL RELAȚIONAL

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));
```

MODELUL RELAȚIONAL

Valoare *null*

- Când se inserează tupluri într-o relație, de multe ori un atribut este **necunoscut** sau **neaplicabil**.
- Pentru a reprezenta acest atribut a fost introdusă o valoare convențională în relație, și anume valoarea ***null***.
- Este necesară o aritmetică și o logică nouă care să cuprindă acest element.
 - Rezultatul operatorilor aritmetici sau logici este *null* când unul din argumente este *null*. Comentat excepții!
 - Prin urmare, „*null* = *null*” are valoarea *null*, iar $\neg \text{null}$ este *null*.

MODELUL RELAȚIONAL

► Tabelele de adevăr pentru operatorii AND și OR:

AND	T	F	Null		OR	T	F	Null
T	T	F	Null		T	T	T	T
F	F	F	F		F	T	F	Null
Null	Null	F	Null		Null	T	Null	Null

MODELUL RELAȚIONAL

Tabelul vizualizare

- **view**, filtru, relație virtuală, vedere
- constituie un filtru relativ la unul sau mai multe tabele, care conține numai informația necesară unei anumite abordări sau aplicații.

Securitate, reactualizări

- Vizualizarea este **virtuală** deoarece datele pe care le conține nu sunt în realitate memorate într-o bază de date. Este memorată numai **definiția** vizualizării.
 - Vizualizarea nu este definită explicit, ca relațiile de bază, prin mulțimea tuplurilor componente, ci implicit, pe baza altor relații prin intermediul unor expresii relaționale.
 - Stabilirea efectivă a tuplurilor care compun vizualizarea se realizează prin evaluarea expresiei atunci când utilizatorul se referă la acest tabel.

MODELUL RELAȚIONAL

Exemplu (crearea unei vizualizări în *SQL*):

```
CREATE VIEW programator(nume,departament)
AS SELECT nume,cod_departament
FROM salariat
WHERE job_cod='IT_PROG';
```

MODELUL RELAȚIONAL

Reguli de integritate

→ **asertiuni** pe care datele conținute în baza de date trebuie să le satisfacă.

➤ Trebuie făcută **distincția** între:

- **regulile structurale** inerente modelării datelor;
- regulile de funcționare specifice unei aplicații particulare.

➤ Există trei tipuri de constrângeri structurale:

- de cheie
- de referință
- de entitate

constituie **mulțimea minimală de reguli de integritate** pe care **trebuie** să le respecte un SGBD relațional

Restricțiile de integritate minimale sunt definite în raport cu **noțiunea de cheie a unei relații**.

MODELUL RELAȚIONAL

- O mulțime minimală de attribute ale căror valori identifică unic un tuplu (adica un rand/inregistrare din baza de date) într-o relație reprezintă o **cheie** pentru relația respectivă.
 - Fiecare relație are cel puțin o cheie.
 - Una dintre **cheile candidat** va fi aleasă pentru a identifica efectiv tupluri și ea va primi numele de **cheie primară**.
 - Cheia primară nu poate fi reactualizată.
 - Attributele care reprezintă cheia primară sunt fie subliniate, fie urmate de semnul #.

MODELUL RELAȚIONAL

- O **cheie** identifică linii și 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 relații care conține o **cheie** a relației poartă numele de **supercheie**.
- Fie schemele relaționale $R1(P1, S1)$ și $R2(S1, S2)$, 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 RELAȚIONAL

Modelul relațional respectă **trei reguli de integritate structurală**.

- **Regula 1 – unicitatea cheii**. Cheia primară trebuie să fie **unică** și **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.
- Entitățile dependente devin **tabele dependente**.
 - Cheia primară a entităților dependente conține cheia primară a entității de care depinde (cheie externă) plus unul sau mai multe attribute adiționale.
- Subentitățile devin **subtabele**.
 - Cheia externă referă cheia primară din supertabel, iar cheia primară este această cheie externă (În subentitatea PROGRAMATOR atributul *cod_salariat* este privit la nivel conceptual ca fiind cheia primară a subentității. Deoarece PROGRAMATOR este subentitatea lui SALARIAT, *cod_salariat* face parte și din superentitate. La nivelul superentității, *cod_salariat* este cheie externă în SALARIAT, referind cheia primară *cod_salariat* din SALARIAT. (Vezi exemplul cu *manager_id* și *employee_id* din EMPLOYEES – Diagrama HR).

PROIECTAREA MODELULUI RELAȚIONAL

Transformarea relațiilor

- Relațiile 1:1 și 1: n devin **chei externe**.
 - Relația *conduce* devine coloană în tabelul DEPARTAMENT, iar relația *lucreaza_in* devine coloană în tabelul SALARIAT.
 - Simbolul „ \times ” indică plasamentul cheii externe, iar simbolul „ $\underline{\times}$ ” exprimă faptul că această cheie externă este conținută în cheia primară. Relația 1:1 plasează cheia externă în tabelul cu mai puține linii.
- Relația $m:n$ 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 adiționale.
 - Tabelul se desenează punctat.
- Relațiile de tip trei devin **tabele asociative**.
 - Cheia primară este compunerea a trei chei externe plus eventuale coloane adiționale.

PROIECTAREA MODELULUI RELAȚIONAL

Transformarea atributelor

- Un atribut singular devine o **coloană**.
- Atributele multiple devin **tabele dependente** ce conțin cheia primară a entității și atributul multiplu.
 - Cheia primară este o cheie externă, plus una sau mai multe coloane adiționale.
- Ce devin atributele relațiilor?
 - Pentru relații 1:1 și 1: n , atributele relațiilor vor aparține tabelului care conține cheia externă
 - Pentru relații $m:n$ și de tipul trei, atributele vor fi plasate în tabelele asociative.

PROIECTAREA MODELULUI RELAȚIONAL

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

Tabel	Reprezintă	Cheie primară
Independent	entitate independentă	nu conține chei externe
Subtabel	Subentitate	o cheie externă
Dependent	entitate dependentă	o cheie externă și una sau mai
	atribute multiple	multe coloane adiționale
Asociativ	relație m:n	două sau mai multe chei
	relații de tip 3	externe și (opțional) coloane adiționale

- Diagramele conceptuale pentru proiectarea modelelor relaționale comentate vor fi construite din diagramele E/R prin adăugarea tabelelor asociative și prin marcarea cheilor externe.

TEMA

- Tema 2 :

- Link tema:

- <https://www.cezarabenegui.com/courses/baze-de-date/?action=page&id=2>

- DEADLINE 17.03 inclusiv