

Paradigme de Programare

Conf. dr. ing. Andrei Olaru

andrei.olaru@upb.ro

Departamentul de Calculatoare

2026

Cursul 2: Tipuri de date abstracte

- 1 TDA
- 2 Constructori & Axiome
- 3 Inducție structurală

TDA

Putem avea tipuri de date făcând abstracție de implementare?

- putem discuta despre **tipuri de date** fără a face apel la **implementarea** tipului și la modalitatea de **stocare** a datelor în memorie / pe disc
- definim tipurile de date într-un mod **matematic**
- avem nevoie să știm:

Putem avea tipuri de date făcând abstracție de implementare?

- putem discuta despre **tipuri de date** fără a face apel la **implementarea** tipului și la modalitatea de **stocare** a datelor în memorie / pe disc
- definim tipurile de date într-un mod **matematic**
- avem nevoie să știm:
 - 1 **cum construim** valorile tipului de date?
 - 2 **cum operăm** cu valorile tipului de date?

Putem avea tipuri de date făcând abstracție de implementare?

- putem discuta despre **tipuri de date** fără a face apel la **implementarea** tipului și la modalitatea de **stocare** a datelor în memorie / pe disc
- definim tipurile de date într-un mod **matematic**
- avem nevoie să știm:
 - ① **cum construim** valorile tipului de date?
 - ② **cum operăm** cu valorile tipului de date?



Exemplu

- Ce este un număr natural?
- Ce este o listă?
- Ce este un arbore?
- Ce este o expresie aritmetică?

Ce avem nevoie pentru a defini un TDA?

- Operații disponibile pe tipul de date



Exemplu

- numere naturale: adunare, scădere
- liste: adăugare, calcul lungime
- expresii aritmetice: evaluare, simplificare

- Moduri de a construi valorile tipului de date



Exemplu

- numere naturale: adunare, scădere, incrementare, verificare pentru 0
- liste: adăugare, eliminare, concatenare
- expresii aritmetice: aplicare operatori

Ce avem nevoie pentru a defini un TDA?

- Operații disponibile pe tipul de date → Operații

Ex | Exemplu

- numere naturale: adunare, scădere
- liste: adăugare, calcul lungime
- expresii aritmetice: evaluare, simplificare

- Moduri de a construi valorile tipului de date

Ex | Exemplu

- numere naturale: adunare, scădere, incrementare, verificare pentru 0
- liste: adăugare, eliminare, concatenare
- expresii aritmetice: aplicare operatori

Ce avem nevoie pentru a defini un TDA?

- Operații disponibile pe tipul de date → **Operații**

Ex | Exemplu

- numere naturale: adunare, scădere
- liste: adăugare, calcul lungime
- expresii aritmetice: evaluare, simplificare

- Moduri de a construi valorile tipului de date → **Constructori**

Ex | Exemplu

- numere naturale: adunare, scădere, incrementare, verificare pentru 0
- liste: adăugare, eliminare, concatenare
- expresii aritmetice: aplicare operatori

- Operații disponibile pe tipul de date → **Operații**

Ex | Exemplu

- numere naturale: adunare, scădere
- liste: adăugare, calcul lungime
- expresii aritmetice: evaluare, simplificare

- Moduri de a construi valorile tipului de date → **Constructori**

Ex | Exemplu

- numere naturale: adunare, scădere, incrementare, verificare pentru 0
- liste: adăugare, eliminare, concatenare
- expresii aritmetice: aplicare operatori

- **Axiome** care garanteaza funcționarea curentă a operațiilor

+ **Tip de date abstract – TDA** – Model matematic al unei mulțimi de valori și al operațiilor valide pe acestea.

: Componente

- constructori de bază: cum se generează valorile;
- operatori: ce se poate face cu acestea;
- axiome: cum lucrează operatorii / ce restricții există.

Constructori & Axiome

+ **Constructor de bază** – parte a unui set de constructori care este **necesar și suficient** pentru a obține **toate valorile** din mulțimea de valori a tipului de date abstract.

- tipul Natural:



Exemplu

+ **Constructor de bază** – parte a unui set de constructori care este **necesar și suficient** pentru a obține **toate valorile** din mulțimea de valori a tipului de date abstract.

- tipul Natural: *zero* : *Natural* ; *succesor* : *Natural* $\rightarrow$ *Natural*



Exemplu

+ **Constructor de bază** – parte a unui set de constructori care este **necesar și suficient** pentru a obține **toate valorile** din mulțimea de valori a tipului de date abstract.



Exemplu

- tipul Natural: *zero* : *Natural* ; *succesor* : *Natural* $\rightarrow$ *Natural*
- tipul Listă:

+ **Constructor de bază** – parte a unui set de constructori care este **necesar și suficient** pentru a obține **toate valorile** din mulțimea de valori a tipului de date abstract.



Exemplu

- tipul Natural: *zero* : *Natural* ; *succesor* : *Natural* $\rightarrow$ *Natural*
- tipul Listă: *null* : *List* ; *cons* : $T \times List \rightarrow List$

+ **Constructor de bază** – parte a unui set de constructori care este **necesar și suficient** pentru a obține **toate valorile** din mulțimea de valori a tipului de date abstract.



Exemplu

- tipul Natural: *zero* : *Natural* ; *succesor* : *Natural* $\rightarrow$ *Natural*
- tipul Listă: *null* : *List* ; *cons* : $T \times List \rightarrow List$
- tipul Expresie:

+ **Constructor de bază** – parte a unui set de constructori care este **necesar și suficient** pentru a obține **toate valorile** din mulțimea de valori a tipului de date abstract.



Exemplu

- tipul Natural: *zero* : *Natural* ; *succesor* : *Natural* $\rightarrow$ *Natural*
- tipul Listă: *null* : *List* ; *cons* : *T* $\times$ *List* $\rightarrow$ *List*
- tipul Expresie: *valoare* : *Natural* $\rightarrow$ *Expresie* ;
operatie : *Expresie* $\times$ *Operand* $\times$ *Expresie* $\rightarrow$ *Expresie*

- Pot avea și alte seturi de constructori de bază.
- E.g. pentru listă pot avea
 - *null* : *List*
 - *singleton* : $T \rightarrow List$
 - *concatenare* : $List \times List \rightarrow List$

+ **Constructorii** pentru un tip T pot fi de tip:

- **Nular** – 0 parametri

 *zero, null*

- **Extern** – doar cu parametri care nu sunt de tip T

 *singleton, valoare*

- **Intern** – cu cel puțin un parametru de tip T

 *succesor, cons, operație*

+ **Dimensiunea** unei **valori** este numărul de **constructori de bază** din formula care produce valoarea



Exemplu

- “2” : $\text{succ}(\text{succ}(\text{zero}))$ — dimensiunea 3
- “[1, 7, 2]” : $\text{cons}(1, \text{cons}(7, \text{cons}(2, \text{null})))$ — dimensiunea 4
- Constructorii **nulari** și **externi** produc întotdeauna valori de **dimensiune 1**
- Constructorii **interni** produc întotdeauna valori de **dimensiune > 1**

- $\text{concatenare}(\text{cons}(x, L1), L2) = \text{cons}(x, \text{concatenare}(L1, L2))$
- $\text{concatenare}(\text{null}, L) = L$



Exemplu



- $\text{concatenare}(\text{cons}(x, L1), L2) = \text{cons}(x, \text{concatenare}(L1, L2))$
- $\text{concatenare}(\text{null}, L) = L$
- $\text{adunare}(\text{succesor}(n), m) = \text{succesor}(\text{adunare}(n, m))$
- $\text{adunare}(\text{zero}, m) = m$



- $concatenare(cons(x, L1), L2) = cons(x, concatenare(L1, L2))$
- $concatenare(null, L) = L$
- $adunare(succesor(n), m) = succesor(adunare(n, m))$
- $adunare(zero, m) = m$
- $evaluare(operatie(E1, +, E2)) = adunare(evaluare(E1), evaluare(E2))$

+ **Axiomele** definesc comportamentul operatorilor pe toate valorile tipului.



Pentru fiecare operator avem nevoie de câte o axiomă pentru fiecare constructor de bază.

Inducție structurală

- La **inducția matematică**, demonstrăm cazul de bază (e.g. $n = 0$) și presupunând ca adevărată afirmație pentru valorile până la $n - 1$, demonstrăm adevărul afirmației pentru n .



Putem folosi inducția matematică pentru tipul *Natural*, dar pentru celelalte?



· La **inducția matematică**, demonstrăm cazul de bază (e.g. $n = 0$) și presupunând ca adevărată afirmație pentru valorile până la $n - 1$, demonstrăm adevărul afirmației pentru n .



Putem folosi inducția matematică pentru tipul *Natural*, dar pentru celelalte?



Pentru celelalte, folosim **inducția structurală**.

+ **Inducția structurală** permite demonstrarea că dacă o afirmație despre o **operație** este adevărată pentru **cazurile de bază** (constructori nulari și interni) și dacă, presupunând că afirmația este adevărată pentru valorile de **dimensiune** $n - 1$, putem demonstra că afirmația este adevărată pentru valorile de dimensiune n , atunci afirmația este adevărată **întotdeauna**.

Exemplu (1)

Pentru $add : Natural \times Natural \rightarrow Natural$

cu axiomele

- ADD1 $add(zero, n) = n$
- ADD2 $add(succesor(m), n) = succesor(add(m, n))$

demonstrăm că

$\forall a, b, c \in Natural . add(a, add(b, c)) = add(add(a, b), c)$ (asociativitate)

Caz de bază:

$add(zero, add(b, c)) = add(b, c)$ (conform ADD1)

$add(add(zero, b), c) = add(b, c)$ (conform ADD1)



Exemplu

Exemplu (1)

Pentru $add : Natural \times Natural \rightarrow Natural$

cu axiomele

- ADD1 $add(zero, n) = n$
- ADD2 $add(succesor(m), n) = succesor(add(m, n))$

demonstrăm că

$\forall a, b, c \in Natural . add(a, add(b, c)) = add(add(a, b), c)$ (asociativitate)

Caz de bază:

$add(zero, add(b, c)) = add(b, c)$ (conform ADD1)

$add(add(zero, b), c) = add(b, c)$ (conform ADD1) □



Exemplu

Exemplu (2)

cu axiomele

- ADD1 $add(zero, n) = n$
- ADD2 $add(succesor(m), n) = succesor(add(m, n))$



Exemplu

Ipoteză inductivă: $add(x, add(b, c)) = add(add(x, b), c)$

Pas de inducție:

stânga: $add(succ(x), add(b, c)) = succ(add(x, add(b, c)))$ (conform ADD2)

dreapta: $add(add(succ(x), b), c) = add(succ(add(x, b)), c)$ (conform ADD2)
 $= succ(add(add(x, b), c))$ (conform ADD2)

dar: $add(x, add(b, c)) = add(add(x, b), c)$ (conform ipoteză)

Exemplu (2)

cu axiomele

- ADD1 $add(zero, n) = n$
- ADD2 $add(succesor(m), n) = succesor(add(m, n))$



Exemplu

Ipoteză inductivă: $add(x, add(b, c)) = add(add(x, b), c)$

Pas de inducție:

stânga: $add(succ(x), add(b, c)) = succ(add(x, add(b, c)))$ (conform ADD2)

dreapta: $add(add(succ(x), b), c) = add(succ(add(x, b)), c)$ (conform ADD2)
 $= succ(add(add(x, b), c))$ (conform ADD2)

dar: $add(x, add(b, c)) = add(add(x, b), c)$ (conform ipoteză) $\square$

- Tipuri de date abstracte:
- Constructori, constructori de bază, operatori, axiome
- Inducție structurală

+ Dați feedback la acest curs aici:
[\[https://forms.gle/ETsHHPvn2nDgF7q27\]](https://forms.gle/ETsHHPvn2nDgF7q27)

