## Tipuri de date algebrice Laborator 3

## 1 Introducere: cum definim noi tipuri?

În Haskell avem posibilitatea să definim noi tipuri de date. Spre exemplu, putem să ne definim propriul tip ce modelează diverse dispozitive mobile pe care le utilizăm:

Observația 1.1. • Cuvântul cheie data este utilizat pentru a crea un nou tip;

- Înainte de = avem numele noului tip creat: MobileDevice;
- După = avem definiția constructorilor de valori (eng. value constructors) care încep cu literă mare și sunt separați de simbolul |: Smartphone, Laptop și Tablet.

Exercițiul 1.2. Încărcați în ghci un fișier care conține definiția tipului MobileDevice. Care sunt tipurile pentru Smartphone, Laptop și Tablet?

```
Tipului Bool care este deja definit în Haskell, arată astfel:
data Bool = False
| True
```

Dacă veți încerca să evaluați în ghci direct valoarea True observați că ghci afișează valoarea True:

```
cmd > True
True
```

Totuși, pentru o valoare de tipul MobileDevice nu avem același comportament:

```
cmd > Laptop
<interactive >: 11:1: error:
• No instance for (Show MobileDevice) arising from a use of 'print'
• In a stmt of an interactive GHCi command: print it
```

Primim această eroare din cauză că ghci nu asociază o reprezentare ca șir de caractere a valorii Laptop. Pentru a rezolva această problemă, o soluție este să adăugăm deriving (Show) la definitia tipului astfel:

Despre deriving (Show) e important pentru moment să știm doar că permite construirea unor reprezentări ca șir de caractere pentru valorile acestui tip. Vom discuta pe larg această construcție în cursul următor. După reîncărcarea definiției, în ghci obținem comportamentul așteptat:

```
cmd > Laptop
Laptop
```

Pentru moment am definit un tip de date nou care are doar trei valori posibile: Smartphone, Laptop și Tablet. În general dorim să putem construi tipuri care au mai multe valori. Spre exemplu, putem avea tablete de diferite dimensiuni. Pentru a realiza acest lucru, putem adăuga noi  $c\hat{ampuri}$  constructorilor de valori:

Observați că pentru constructorul **Tablet** am adăugat un câmp de tip **Int**. Asta ne va permite să construim mai multe valori de tipul **MobileDevice**:

```
cmd>:t (Tablet 12)
(Tablet 12) :: MobileDevice
cmd>:t (Tablet 15)
(Tablet 15) :: MobileDevice
```

Pentru un constructor de tip putem adăuga mai multe câmpuri. Spre exemplu, putem extinde definiția de mai sus astfel încât să atașăm și marca tabletelor:

Exercițiul 1.3. Creați un tip de date Culori care să conțină câteva culori. Apoi, modificați tipul MobileDevice astfel încât să puteți atașa culori pentru fiecare dispozitiv.

Așa cum era de așteptat, putem defini și funcții peste tipurile noi de date. Atunci când dorim să scriem o funcție peste un tip de date creat de noi, vom folosi pattern matching peste valorile tipului. Vom explica acest lucru pe un exemplu: să presupunem că dorim să scriem o funcție care va întoarce pentru fiecare dispozitiv o descriere. Considerând prima definiție

pentru MobileDevice, funcția va fi implementată astfel:

```
descriere :: MobileDevice -> String
descriere Laptop = "Acesta este un laptop de culoare roz."
descriere Tablet = "Aceasta este o tableta mov."
descriere Smartphone = "Acesta este un telefon mobil."
```

Observați că funcția este definită pentru fiecare constructor în parte. Astfel, atunci când descriere se execută, este căutată definiția funcției corespunzătoare argumentului dat. Dacă argumentul este Smartphone, atunci ultima linie este cea corespunzătoare.

Exercițiul 1.4. Utilizând tipul de date Culori scrieți o funcție care afișează culorea fiecărui dispozitiv.

## 2 Arbori binari. Arbori binari de căutare.

Exercițiul 2.1. Definiți un tip de date pentru arbori binari unde nodurile conțin numere întregi.

```
data Arb = Frunza | Nod Integer Arb Arb deriving (Show, Eq)
```

Exercițiul 2.2. Scrieți o funcție recursivă minBST :: Arb -> Integer care întoarce elementul minim dintr-un arbore binar de căutate.

Functia poate fi partială, în sensul în care nu este definită pentru arborele vid.

Indicație: elementul minim este cel mai din stânga.

Exercițiul 2.3. Scrieți o funcție recursivă maxBST :: Arb -> Integer care întoarce elementul maxim dintr-un arbore binar de căutate.

Functia poate fi partială, în sensul în care nu este definită pentru arborele vid.

Indicație: elementul maxim este cel mai din dreapta.

Exercițiul 2.4. Scrieți o funcție care verifică dacă un arbore binar este arbore binar de căutare.

```
isBST :: Arb -> Bool
isBST Frunza = True
```

Indicație: pentru fiecare subarbore T al arborelui dat la intrare, funcția testează că nodul rădăcină al lui T este:

- (A) mai mare decât toate elementele din subarborele stâng al lui T și
- (B) mai mic decât toate elementele din subarborele drept al lui T.

Presupunând că subarborii lui T sunt deja cunoscuți ca fiind arbori binari de căutare, testul (A) poate fi implementat simplu folosind maxBST, iar testul (B) folosind minBST.

Exercițiul 2.5. Scrieți o funcție care caută o valoare de tip întreg într-un arbore binar de căutare.

```
search :: Arb -> Integer -> Bool
```

Exercițiul 2.6. Scrieți o funcție care inserează o valoare de tip întreg într-un arbore binar de căutare.

insert :: Arb -> Integer -> Arb

Exercițiul 2.7. Scrieți o funcție care șterge (o instanță a) cel mai mare element.

removeMax :: Arb -> Arb

Exercițiul 2.8. Scrieți o funcție care șterge (o instanță) a unei valori de tip întreg dintr-un arbore binar de căutare. Veți folosi probabil maxBST și removeMax ca funcții ajutătoare.

remove :: Arb -> Integer -> Arb

Exercițiul 2.9. Scrieți funcții care calculează parcurgerea în pre-ordine, in-ordine și post-ordine a arborilor.

preOrder :: Arb -> [Integer]
inOrder :: Arb -> [Integer]
postOrder :: Arb -> [Integer]