

— NOT EXAM MODE

Examen PP CC var A-C 15.06.2023 | | | | | | | | | | | |

ATENȚIE: Aveți 2 ore · 1-9: 10p; 10: 30p · 100p pentru nota maximă · **Justificați** răspunsurile!

1. Reduceți expresia lambda până la forma normală, **ilustrând** pașii reducerii:

$(\lambda y.(y \ \lambda y.z) \ \lambda y.y)$

*Soluție:*

$(\lambda y.(y \ \lambda y.z) \ \lambda y.y) \rightarrow (\lambda y.y \ \lambda y.z) \rightarrow \lambda y.z$

[4p / reducere corectă + 2p ajungere / oprire la rezultatul corect]

2. Cum se evaluează codul Racket de mai jos? **Explicați** la ce se leagă fiecare variabilă și care este rezultatul final.

1. `(define x 10)`

2. `(define y 20)`

3. `(define (ev a) (if (promise? a) (force a) a))`

4. `(let (`

5. `(x (delay (add1 x)))`

6. `(y (add1 (ev x)))`

7. `(z (+ (ev x) y)))`

8. `(+ (ev x) y z))`

*Soluție:*

x din let: promisiune pentru calculul lui x din define + 1

y din let: x (din define) + 1 = 11

z din let: x (din define) + y (din define) = 30

corp let:: 11 + 11 + 30 = 52

[2p fiecare valoare corectă pentru x, y, z din let; 2p valoarea finală; 2p explicații]

3. Implementați în Racket sau în Haskell funcția `lookup` care primește o listă de perechi cheie - valoare și o listă de chei și întoarce o listă cu valorile din prima listă care corespund cheilor din a doua listă. **Nu utilizați recursivitate explicită și utilizați cel puțin o funcțională.** De exemplu, în Racket, apelul `(lookup '((a . 1) (b . 2) (c . 3) (d . 4) (e . 5) (f . 6)) '(b f c d))` trebuie să întoarcă lista `'(2 6 3 4)`

*Soluție:*

`(map (λ (x) (cdar (filter (λ (p) (equal? x (car p))) L1))) L2)`

[4p căutarea perechii după cheie / căutarea cheii pentru o pereche; 4p selectarea valorilor; 2p construcție corectă]

4. Construiți în Racket sau în Haskell fluxul de perechi între numere naturale și lista lor de divizori. Fluxul începe (în Haskell) cu `[(1, [1]), (2, [1, 2]), (3, [1, 3]), (4, [1, 2, 4]), (5, [1, 5]), (6, [1, 2, 3, 6]) ...]`.

*Soluție:*

`naturals = [1..]`

`mults = zip naturals $ map (divs naturals) naturals`

`where divs xs n = [x | x <- take n xs, n 'mod' x == 0]`

[2p construcție flux, 3p construcție perechi, 5p lista de divizori]

5. Sintetizați, **ilustrând** procesul de sinteză, tipul funcției Haskell `f = foldl (.) (+1)`

*Soluție:*

`foldl :: Foldable t => (b -> a -> b) -> b -> t a -> b`

`(.) :: (d -> e) -> (c -> d) -> c -> e`

`foldl` primește `(.)` ca prim argument, deci

`b -> a -> b ≡ (d -> e) -> (c -> d) -> c -> e`

`b ≡ d -> e ≡ c -> e` deci `c = d`

`a ≡ c -> d` adică `a = c -> c`

`(+1) :: Integer -> Integer`

`foldl` primește `(+1)` ca al doilea argument, deci

`b ≡ Integer -> Integer`

dar  $b = c \rightarrow e$   
deci  $c = d = \text{Integer}$   
și  $e = \text{Integer}$

$f$  este rezultatul aplicării lui `foldl` pe 2 argumente, deci  $f :: t a \rightarrow b$   
unde  $a = \text{Integer} \rightarrow \text{Integer}$   
iar  $b = \text{Integer} \rightarrow \text{Integer}$   
putem considera  $t a$  ca fiind  $[a]$

$f :: [\text{Integer} \rightarrow \text{Integer}] \rightarrow \text{Integer} \rightarrow \text{Integer}$

PS: Haskell va da eroare la sinteza de tip, puteți adăuga definiția `g = f . tail` pentru a concretiza instanța lui `Foldable`. PPS: contextul `Foldable t` nu era obligatoriu, puteți presupune că `fold` funcționează direct pe liste

[1p tip `fold`, 1p tip `(.)`, 1p tip `(+)`, 1p tip `(+1)`, 1p tip `fold + funcție`, 1p per restul de unificări corecte]

6. **Explicați** care este valoarea expresiei de mai jos și câte adunări se realizează pentru a o calcula:

```
let fib = 0 : 1 : (zipWith (+) fib $ tail fib) in head $ filter (< 20) $ filter (> 10) fib
```

*Soluție:*

Se fac adunările:

```
0 + 1 = 1
1 + 1 = 2
1 + 2 = 3
2 + 3 = 5
3 + 5 = 8
5 + 8 = 13
```

În acest moment avem prima valoare mai mare decât 10 (și mai mică decât 20) și `head` poate întoarce o valoare. Nu mai este nevoie de alte calcule. Rezultatul este 13.

[5p număr corect de adunări și rezultat final, 5p explicații]

7. Se dă tipul funcțiilor unare care întorc o valoare de același tip cu argumentul:

`data UnaryF a = F (a -> a)` Instanțiați clasa `Num` pentru tipul de mai sus, implementând în cadrul instanței operatorul `+`, care aplicat unor funcții  $f$  și  $g$  are ca rezultat construirea unei noi funcții unare care pentru orice argument întoarce suma valorilor lui  $f$  și lui  $g$  pentru acel argument.

*Soluție:*

```
instance Num a => Num (UnaryF a) where
    F f + F g = F $ \x -> f x + g x
```

[2p antet, 2p `Num a`, 3p constructori de date utilizați corect, 2p definiție funcție rezultat, 1p corp funcție rezultat]

8. Știind că "Câinele care latră nu mușcă", că Zorel este câine, și că Zorel îl mușcă pe Ion, demonstrați prin **rezoluție și folosind reducerea la absurd** că Zorel nu latră.

*Soluție:*

Propoziții:

$\forall x. \text{câine}(x) \wedge \text{latră}(x) \Rightarrow \neg \exists y. \text{mușcă}(x, y)$  cu FNC  $\neg \text{câine}(x) \vee \neg \text{latră}(x) \vee \neg \text{mușcă}(x, y)$  (1)

$\text{câine}(\text{Zorel})$  (2)

$\text{mușcă}(\text{Zorel}, \text{Ion})$  (3)

Adăugăm concluzia negată:  $\text{latră}(\text{Zorel})$  (4)

(1) + (4) cu  $\{x \leftarrow \text{Zorel}\} \rightarrow \neg \text{câine}(\text{Zorel}) \vee \neg \text{mușcă}(\text{Zorel}, y)$

+ (3) cu  $\{y \leftarrow \text{Ion}\} \rightarrow \neg \text{câine}(\text{Zorel})$

+ (2)  $\rightarrow$  clauza vidă

[4p traducerea în FOL, 2p FNC, 4p rezoluția]

9. Folosiți **metapredicatul** pentru a implementa predicatul  $p(L, R)$ , care pentru  $L$  o listă de liste numerice, filtrează în  $R$  acele liste din  $L$  care încep cu elementul lor minim. De exemplu,  $p([[1,2,3], [5,3,2], [3,2,1,4], [6,4,3,2,1], [2,1], [1,2]], R)$  leagă  $R$  la lista  $[[1,2,3], [1,2]]$ .

*Soluție:*

```
p(L, R) :- findall(X, ( member(X, L), X = [H | _], forall(member(M, X), M >= H) ), R).
```

[6p `findall` (2p forma, 2p `member`, 2p extragere  $H$ ), 4p `forall` (sau altă soluție echivalentă, e.g. `sort`

sau min\_list)]

10. PROBLEMA (Poate fi implementată în orice limbaj studiat la PP.) Se urmărește implementarea unui *multi-set*, o mulțime în care valorile pot apărea de mai multe ori. De exemplu, putem avea un multiset  $M$  în care valoarea  $a$  apare de 2 ori, valoarea  $b$  o dată, și valoarea  $c$  de 5 ori, în total cardinalul mulțimii fiind de 8. În implementare, **evitați recursivitatea explicită**.

(a) Descrieți reprezentarea *multi-set*-ului. Pentru Haskell, dați definiția tipului de date polimorfic. Reprezentați mulțimea *eficient*, **mai concis** decât o listă cu toate aparițiile elementelor (pentru mulțimea  $M$ , mai concis decât o listă cu 8 elemente).

Definiți funcția/predicatul `find`, care extrage numărul de apariții ale unui element în mulțime (în Haskell întoarce o valoare de tipul `Maybe`), iar în cazul în care elementul nu aparține mulțimii, întoarceți `#f`, `Nothing`, respectiv `false`.

(b) Definiți funcția/predicatul `cardinal`, care întoarce cardinalul mulțimii.

Definiți funcția/predicatul `add`, pentru adăugarea unui element la set. De exemplu, dacă în setul  $M$  se adaugă valoarea  $c$ , atunci în rezultat valoarea  $c$  va apărea de 6 ori.

(c) Definiți funcția/predicatul `intersect`, care realizează intersecția a două *multi-seturi*, numărul de apariții ale elementelor comune în rezultat fiind minimul dintre numărul de apariții între cele două mulțimi inițiale. De exemplu,, pentru setul  $M1$  conținând  $b$  de 2 ori,  $a$  o dată, și  $d$  de 3 ori intersecția  $M \cap M1$  are ca rezultat o mulțime care conține  $a$  o dată și  $b$  o dată.

*Soluție:*

*vezi fișier separat*