# Llenguatges de Programació, FIB, 18 de juny de 2020

#### Possibles solucions

#### 1. El Trivial d'LP

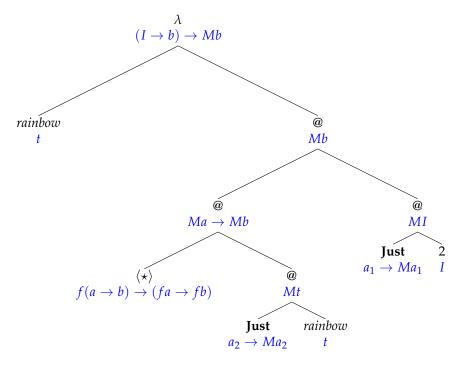
- 1. a: LISP, b: ADA, c: Perl, d: Pascal, e: COBOL, f: Python.
- 2. FORTRAN.
- 3. COBOL.
- 4. LISP o Prolog. [Avui en dia Python.]
- 5. Un llenguatge de programació és *type safe* quan les úniques operacions que es poden aplicar a les dades són les que permetenen el tipus de les dades. En aquest sentit, Java està dissenyat per ser *type safe*. [Realment és molt més complicat, però caldria molt d'espai i tecnicismes per explicar-ho.]
- 6. Transformar una funció que accepta n paràmetres i convertir-la en una funció que, donat un paràmetre (el primer) retorna una funció que accepta n-1 paràmetres (i són semànticament equivalents).
- 7. C [amb Assembler].
- 8. Simula 67 [tot i que hi ha trets de l'OOP moderna que no hi eren].
- 9. Una funció que transforma una funció en una altra funció amb determinada funcionalitat afegida, modificant el seu comportament original. / Una notació per retornar noves funcions a partir de funcions.
- 10. Smalltalk.
- 11. ADA.
- 12. Una funció que captura el seu context lèxic en el moment de la seva creació.
- 13. Una classe abstracta és una classe que té alguns mètodes declarats però no implementats.
- 14. Java utilitza pas per valor (en el cas d'objectes, passa per valor referències als objectes).
- 15. La Màquina de Turing és un model matemàtic. Com a tal, no té un cost.

### 2. Haskell

```
TreeFold:
     treeFold _z Empty = z
     treeFold\ f\ z\ (Node\ x\ l\ r) = f\ x\ (treeFold\ f\ z\ l)\ (treeFold\ f\ z\ r)
Funcions:
     size = treeFold plusOne 0
         where plusOne_{-}xy = x + y + 1
     height = treeFold maxPlusOne 0
         where maxPlusOne \ \_x \ y = 1 + \max x \ y
     treeMap\ f = treeFold\ build\ Empty
         where build x \mid r = Node(f \mid x) \mid r
     inOrder = treeFold cat []
         where cat x l r = l ++ x : r
     isBST = isSorted . inOrder
         where isSorted xs = and zipWith(<)xs tail xs
Instanciació:
     instance Functor Tree where
        fmap = treeMap
     instance Show a \Rightarrow Show (Tree a) where
         show = treeFold sh "*"
             where sh x l r = concat ["<", show x, "", l, "", r, ">"]
```

# 3. Inferència de tipus

Un cop dibuixat l'arbre de sintàxi abstracta (negre), etiquetem les fulles amb els seus tipus (blau) i, de les fulles cap a l'arrel podem inferir tots els tipus dels nodes.



Hem usat I i M com a abreviatura d'**Int** i de **Maybe** i hem trobat que  $a_1 = I = a$ ,  $a_2 = t = a \rightarrow b$  i f = M. Per tant, tenim *unicorn* :: (**Int**  $\rightarrow b$ )  $\rightarrow$  **Maybe** b.

# 4. Python

- Donat un natural n, mystery1(n) retorna el factorial de n.
- Donat un natural n, mystery2(n) retorna l'n-èsim nombre triangular, és a dir,  $\sum_{i=1}^{n} i = n(n+1)/2$ .
- Donat un natural n, mystery3(n) retorna n + 1.
- Donat un natural n, mystery4(n) retorna la llista [n, n-1, n-2, ..., 1].
- Donat un natural n, mystery5(n) retorna una aproximació de  $\pi$  (més exacta quan més gran sigui la n).
- Donat un natural n, mystery6(n) retorna les  $2^n$  llistes de n zeros o uns.

El cost de mystery4(n) és  $O(n^2)$  perquè cada concatenació té un cost lineal.

**Error frequent:** No especificar que n ha de ser un natural. Amb un nombre negatiu o real, les funcions es penjarien. Amb un paràmetre d'un altre tipus, petarien.

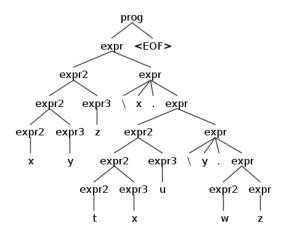
# 5. Compilació

- 1. Una gramàtica és ambigua si una mateixa expressió pot tenir dues derivacions diferents.
- 2. Hi ha moltes solucions possibles, però una que modifica mínimament la segona solució de l'enunciat i és fàcilment entendible seria:

#### **grammar** *Expr*;

```
expr EOF;
prog
expr
            VAR
             '\\' VAR '.' expr
             '(' expr ')'
            expr2 expr
expr2
            VAR
             '(' expr ')'
            expr2 expr3
expr3
            VAR
             '(' expr ')'
VAR
            [a-z]
```

Que per l'entrada x y z  $\setminus x$  . t x u  $\setminus y$  . w z generaria:



La idea és que *expr* pugui derivar en qualsevol expressió, *expr*2 pot derivar en una seqüencia d'aplicacions que no conté cap lambda-expressió a nivell extern, i *expr*3 és encara més restringit i no conté ni lambda-abstraccions ni aplicacions a nivell extern, o sigui és simplement un identificador o una expressió encapsulada entre parèntesis.