# Llenguatges de Programació, FIB, 16 de juny de 2021

L'examen dura tres hores. Es valorarà la concisió, claredat i brevetat a més de la completesa i l'exactitud de les respostes. Contesteu cada problema en un full diferent i poseu el vostre nom a cada full. Feu bona lletra.

### 1. Pragmàtica dels LPs

(1 punt)

En el seu assaig *Why Pascal is Not My Favorite Programming Language* (1981), Brian Kernighan (autor del famós llibre *The C Programming Language*) critica (entre d'altres) que el llenguatge Pascal no tingui suport per a instruccions tipus **break** o **continue**.

Des del punt de vista de la pragmàtica dels llenguatges de programació, doneu un argument a favor i un argument en contra d'aquesta decisió de disseny.

Limiteu la vostra resposta a 10 línies (menys també pot estar molt bé!).

2. Haskell (2 punts)

En matemàtiques, un *monoide* és una estructura algebraica consistent en un conjunt dotat d'una operació interna associativa i d'un element neutre. En Haskell, la classe *Monoide* es pot definir així:

class Monoide m where

```
neutre :: m (\diamond) :: m \to m \to m —— (la caixeta \diamond és un símbol d'operador binari)
```

Les lleis de la classe *Monoide* són les següents:

- (1) neutre  $\diamond x = x$
- (2)  $x \diamond neutre = x$
- (3)  $x \diamond (y \diamond z) = (x \diamond y) \diamond z$

per a tots x, y, z :: m.

- 1. Feu que el tipus **Int** instancii la classe *Monoide* de dues maneres diferents.
- 2. Feu que el tipus llista de *t*s ([*t*] o **List** *t*) instancii la classe *Monoide* i demostreu que la vostra instanciació compleix les lleis dels monoides.
- 3. Sabent que el tipus *t* és un monoide, feu que el tipus **Maybe** *t* instancii la classe *Monoide* i demostreu que la vostra instanciació compleix les lleis dels monoides.

# 3. Inferència de tipus

(2 punts)

1. Apliqueu l'algorisme d'inferència de tipus per trobar el tipus de la funció *f* següent:

```
f \ 0 \ c = c \ 1

f \ n \ c = f \ (n-1) \ (c \ . \ (* \ n))
```

Per a fer-ho, dibuixeu els arbres de sintàxi, etiqueteu els nodes amb els seus tipus i genereu i resoleu metodològicament les restriccions de tipus. Expliqueu els passos realitzats. Suposeu que tots els literals i operadors numèrics són sobre el tipus **Int**.

- 2. Quin és el tipus de *f n* **id**?
- 3. I, ja que hi som, què calcula f n id?

#### 4. Lambda càlcul

(2 punts)

1. Avalueu aquesta expressió en ordre normal i en ordre aplicatiu:

```
(\lambda x \cdot \lambda y \cdot (ADD y ((\lambda z \cdot (MUL x z)) 3))) 75
```

Podeu suposar que ADD i MUL són funcions que sumen i multipliquen respectivament.

2. Avalueu aquesta expressió en ordre normal i en ordre aplicatiu:

```
(\lambda y.5)((\lambda x.xx)(\lambda x.xx))
```

# 5. Compilació

(1 punt)

Escriviu, utilitzant notació ANTLR, una gramàtica LL(1) pel llenguatge dels parèntesis i claudàtors ben tancats.

Per exemple: "[]([()[]])", "[]" i "((()))" pertanyen al llenguatge, però "[(])", "]([()[]])", "" i "unicorn" no.

Justifiqueu perquè la vostra gramàtica és LL(1).

# 6. Subtipos y herencia

(2 punts)

Considerad las definiciones siguientes en C++:

```
class A {
    public:
        virtual void m1();
        A m2();
};

A a;
A*p;

class B: public A {
    public:
        virtual void m1();
        void m3();
};

B b;
B*q;
```

Explicad si serían legales las siguientes secuencias de instrucciones:

- (1) b.m1(); b.m3();
- (2) b = b.m2(); b.m3();
- (3) a = b; a.m3();
- (4)  $p = \text{new } B; p \rightarrow m3();$
- (5)  $q = \text{new } B; q \rightarrow m3();$
- (6)  $q = p; q \rightarrow m3();$
- (7) p = q;  $p \rightarrow m3()$ ;

¿Qué método *m*1 (el de *A* o el de *B*) se ejecuta en los casos siguientes? Explicad porqué.

- (8)  $p = \text{new } A; p \rightarrow m1();$
- (9)  $p = \text{new } B; p \rightarrow m1();$
- (10) a = b; a.m1();