

Cálculo de Programas

Trabalho Prático

MiEI+LCC — 2020/21

Departamento de Informática
Universidade do Minho

Junho de 2021

Grupo nr.	5
a89615	Sofia Santos
a93196	Rita Lino
a93216	Guilherme Fernandes

1 Preâmbulo

Cálculo de Programas tem como objectivo principal ensinar a programação de computadores como uma disciplina científica. Para isso parte-se de um repertório de *combinadores* que formam uma álgebra da programação (conjunto de leis universais e seus corolários) e usam-se esses combinadores para construir programas *composicionalmente*, isto é, agregando programas já existentes.

Na sequência pedagógica dos planos de estudo dos dois cursos que têm esta disciplina, opta-se pela aplicação deste método à programação em **Haskell** (sem prejuízo da sua aplicação a outras linguagens funcionais). Assim, o presente trabalho prático coloca os alunos perante problemas concretos que deverão ser implementados em **Haskell**. Há ainda um outro objectivo: o de ensinar a documentar programas, a validá-los e a produzir textos técnico-científicos de qualidade.

2 Documentação

Para cumprir de forma integrada os objectivos enunciados acima vamos recorrer a uma técnica de programação dita “*literária*” [?], cujo princípio base é o seguinte:

Um programa e a sua documentação devem coincidir.

Por outras palavras, o código fonte e a documentação de um programa deverão estar no mesmo ficheiro.

O ficheiro `cp2021t.pdf` que está a ler é já um exemplo de **programação literária**: foi gerado a partir do texto fonte `cp2021t.lhs`¹ que encontrará no **material pedagógico** desta disciplina descompactando o ficheiro `cp2021t.zip` e executando:

```
$ lhs2TeX cp2021t.lhs > cp2021t.tex
$ pdflatex cp2021t
```

em que `lhs2tex` é um pre-processor que faz “pretty printing” de código Haskell em **L^AT_EX** e que deve desde já instalar executando

```
$ cabal install lhs2tex --lib
```

Por outro lado, o mesmo ficheiro `cp2021t.lhs` é executável e contém o “kit” básico, escrito em **Haskell**, para realizar o trabalho. Basta executar

```
$ ghci cp2021t.lhs
```

¹O suffixo ‘lhs’ quer dizer *literate Haskell*.

Abra o ficheiro `cp2021t.lhs` no seu editor de texto preferido e verifique que assim é: todo o texto que se encontra dentro do ambiente

```
\begin{code}
...
\end{code}
```

é seleccionado pelo **GHCI** para ser executado.

3 Como realizar o trabalho

Este trabalho teórico-prático deve ser realizado por grupos de 3 (ou 4) alunos. Os detalhes da avaliação (datas para submissão do relatório e sua defesa oral) são os que forem publicados na [página da disciplina](#) na *internet*.

Recomenda-se uma abordagem participativa dos membros do grupo de trabalho por forma a poderem responder às questões que serão colocadas na *defesa oral* do relatório.

Em que consiste, então, o *relatório* a que se refere o parágrafo anterior? É a edição do texto que está a ser lido, preenchendo o anexo **D** com as respostas. O relatório deverá conter ainda a identificação dos membros do grupo de trabalho, no local respectivo da folha de rosto.

Para gerar o PDF integral do relatório deve-se ainda correr os comando seguintes, que actualizam a bibliografia (com **BibTeX**) e o índice remissivo (com **makeindex**),

```
$ bibtex cp2021t.aux
$ makeindex cp2021t.idx
```

e recompilar o texto como acima se indicou. Dever-se-á ainda instalar o utilitário **QuickCheck**, que ajuda a validar programas em **Haskell** e a biblioteca **Gloss** para geração de gráficos 2D:

```
$ cabal install QuickCheck gloss --lib
```

Para testar uma propriedade **QuickCheck** *prop*, basta invocá-la com o comando:

```
> quickCheck prop
+++ OK, passed 100 tests.
```

Pode-se ainda controlar o número de casos de teste e sua complexidade, como o seguinte exemplo mostra:

```
> quickCheckWith stdArgs { maxSuccess = 200, maxSize = 10 } prop
+++ OK, passed 200 tests.
```

Qualquer programador tem, na vida real, de ler e analisar (muito!) código escrito por outros. No anexo **C** disponibiliza-se algum código **Haskell** relativo aos problemas que se seguem. Esse anexo deverá ser consultado e analisado à medida que isso for necessário.

3.1 Stack

O **Stack** é um programa útil para criar, gerir e manter projetos em **Haskell**. Um projeto criado com o Stack possui uma estrutura de pastas muito específica:

- Os módulos auxiliares encontram-se na pasta *src*.
- O módulo principal encontra-se na pasta *app*.
- A lista de dependências externas encontra-se no ficheiro *package.yaml*.

Pode aceder ao **GHCI** utilizando o comando:

```
stack ghci
```

Garanta que se encontra na pasta mais externa **do projeto**. A primeira vez que correr este comando as dependências externas serão instaladas automaticamente.

Para gerar o PDF, garanta que se encontra na directoria *app*.

Problema 1

Os tipos de dados algébricos estudados ao longo desta disciplina oferecem uma grande capacidade expressiva ao programador. Graças à sua flexibilidade, torna-se trivial implementar DSLs e até mesmo linguagens de programação.

Paralelamente, um tópico bastante estudado no âmbito de Deep Learning é a derivação automática de expressões matemáticas, por exemplo, de derivadas. Duas técnicas que podem ser utilizadas para o cálculo de derivadas são:

- *Symbolic differentiation*
- *Automatic differentiation*

Symbolic differentiation consiste na aplicação sucessiva de transformações (leia-se: funções) que sejam congruentes com as regras de derivação. O resultado final será a expressão da derivada.

O leitor atento poderá notar um problema desta técnica: a expressão inicial pode crescer de forma descontrolada, levando a um cálculo pouco eficiente. *Automatic differentiation* tenta resolver este problema, calculando o valor da derivada da expressão em todos os passos. Para tal, é necessário calcular o valor da expressão e o valor da sua derivada.

Vamos de seguida definir uma linguagem de expressões matemáticas simples e implementar as duas técnicas de derivação automática. Para isso, seja dado o seguinte tipo de dados,

```
data ExpAr a = X
  | N a
  | Bin BinOp (ExpAr a) (ExpAr a)
  | Un UnOp (ExpAr a)
  deriving (Eq, Show)
```

onde *BinOp* e *UnOp* representam operações binárias e unárias, respectivamente:

```
data BinOp = Sum
  | Product
  deriving (Eq, Show)
data UnOp = Negate
  | E
  deriving (Eq, Show)
```

O construtor *E* simboliza o exponencial de base *e*.

Assim, cada expressão pode ser uma variável, um número, uma operação binária aplicada às devidas expressões, ou uma operação unária aplicada a uma expressão. Por exemplo,

Bin Sum X (N 10)

designa $x + 10$ na notação matemática habitual.

1. A definição das funções *inExpAr* e *baseExpAr* para este tipo é a seguinte:

```
inExpAr = [X, num_ops] where
  num_ops = [N, ops]
  ops = [bin, Un]
  bin (op, (a, b)) = Bin op a b
baseExpAr f g h j k l z = f + (g + (h × (j × k) + l × z))
```

Defina as funções *outExpAr* e *recExpAr*, e teste as propriedades que se seguem.

Propriedade [QuickCheck] 1 *inExpAr* e *outExpAr* são testemunhas de um isomorfismo, isto é, *inExpAr* · *outExpAr* = *id* e *outExpAr* · *inExpAr* = *id*:

```
prop_in_out_idExpAr :: (Eq a) => ExpAr a -> Bool
prop_in_out_idExpAr = inExpAr · outExpAr ≡ id
prop_out_in_idExpAr :: (Eq a) => OutExpAr a -> Bool
prop_out_in_idExpAr = outExpAr · inExpAr ≡ id
```

2. Dada uma expressão aritmética e um escalar para substituir o X , a função

$$eval_exp :: Floating a \Rightarrow a \rightarrow (ExpAr a) \rightarrow a$$

calcula o resultado da expressão. Na página 12 esta função está expressa como um catamorfismo. Defina o respectivo gene e, de seguida, teste as propriedades:

Propriedade [QuickCheck] 2 A função *eval_exp* respeita os elementos neutros das operações.

$$\begin{aligned} &prop_sum_idr :: (Floating a, Real a) \Rightarrow a \rightarrow ExpAr a \rightarrow Bool \\ &prop_sum_idr a exp = eval_exp a exp \stackrel{?}{=} sum_idr \textbf{ where} \\ &\quad sum_idr = eval_exp a (Bin Sum exp (N 0)) \\ &prop_sum_idl :: (Floating a, Real a) \Rightarrow a \rightarrow ExpAr a \rightarrow Bool \\ &prop_sum_idl a exp = eval_exp a exp \stackrel{?}{=} sum_idl \textbf{ where} \\ &\quad sum_idl = eval_exp a (Bin Sum (N 0) exp) \\ &prop_product_idr :: (Floating a, Real a) \Rightarrow a \rightarrow ExpAr a \rightarrow Bool \\ &prop_product_idr a exp = eval_exp a exp \stackrel{?}{=} prod_idr \textbf{ where} \\ &\quad prod_idr = eval_exp a (Bin Product exp (N 1)) \\ &prop_product_idl :: (Floating a, Real a) \Rightarrow a \rightarrow ExpAr a \rightarrow Bool \\ &prop_product_idl a exp = eval_exp a exp \stackrel{?}{=} prod_idl \textbf{ where} \\ &\quad prod_idl = eval_exp a (Bin Product (N 1) exp) \\ &prop_e_id :: (Floating a, Real a) \Rightarrow a \rightarrow Bool \\ &prop_e_id a = eval_exp a (Un E (N 1)) \equiv expd 1 \\ &prop_negate_id :: (Floating a, Real a) \Rightarrow a \rightarrow Bool \\ &prop_negate_id a = eval_exp a (Un Negate (N 0)) \equiv 0 \end{aligned}$$

Propriedade [QuickCheck] 3 Negar duas vezes uma expressão tem o mesmo valor que não fazer nada.

$$\begin{aligned} &prop_double_negate :: (Floating a, Real a) \Rightarrow a \rightarrow ExpAr a \rightarrow Bool \\ &prop_double_negate a exp = eval_exp a exp \stackrel{?}{=} eval_exp a (Un Negate (Un Negate exp)) \end{aligned}$$

3. É possível otimizar o cálculo do valor de uma expressão aritmética tirando proveito dos elementos absorventes de cada operação. Implemente os genes da função

$$optimize_eval :: (Floating a, Eq a) \Rightarrow a \rightarrow (ExpAr a) \rightarrow a$$

que se encontra na página 12 expressa como um hilomorfismo² e teste as propriedades:

Propriedade [QuickCheck] 4 A função *optimize_eval* respeita a semântica da função *eval*.

$$\begin{aligned} &prop_optimize_respects_semantics :: (Floating a, Real a) \Rightarrow a \rightarrow ExpAr a \rightarrow Bool \\ &prop_optimize_respects_semantics a exp = eval_exp a exp \stackrel{?}{=} optimize_eval a exp \end{aligned}$$

4. Para calcular a derivada de uma expressão, é necessário aplicar transformações à expressão original que respeitem as regras das derivadas:³

- Regra da soma:

$$\frac{d}{dx}(f(x) + g(x)) = \frac{d}{dx}(f(x)) + \frac{d}{dx}(g(x))$$

²Qual é a vantagem de implementar a função *optimize_eval* utilizando um hilomorfismo em vez de utilizar um catamorfismo com um gene "inteligente"?

³Apesar da adição e multiplicação gozarem da propriedade comutativa, há que ter em atenção a ordem das operações por causa dos testes.

- Regra do produto:

$$\frac{d}{dx}(f(x)g(x)) = f(x) \cdot \frac{d}{dx}(g(x)) + \frac{d}{dx}(f(x)) \cdot g(x)$$

Defina o gene do catamorfismo que ocorre na função

$$sd :: Floating a \Rightarrow ExpAr a \rightarrow ExpAr a$$

que, dada uma expressão aritmética, calcula a sua derivada. Testes a fazer, de seguida:

Propriedade [QuickCheck] 5 A função *sd* respeita as regras de derivação.

```
prop_const_rule :: (Real a, Floating a) => a -> Bool
prop_const_rule a = sd (N a) == N 0

prop_var_rule :: Bool
prop_var_rule = sd X == N 1

prop_sum_rule :: (Real a, Floating a) => ExpAr a -> ExpAr a -> Bool
prop_sum_rule exp1 exp2 = sd (Bin Sum exp1 exp2) == sum_rule where
  sum_rule = Bin Sum (sd exp1) (sd exp2)

prop_product_rule :: (Real a, Floating a) => ExpAr a -> ExpAr a -> Bool
prop_product_rule exp1 exp2 = sd (Bin Product exp1 exp2) == prod_rule where
  prod_rule = Bin Sum (Bin Product exp1 (sd exp2)) (Bin Product (sd exp1) exp2)

prop_e_rule :: (Real a, Floating a) => ExpAr a -> Bool
prop_e_rule exp = sd (Un E exp) == Bin Product (Un E exp) (sd exp)

prop_negate_rule :: (Real a, Floating a) => ExpAr a -> Bool
prop_negate_rule exp = sd (Un Negate exp) == Un Negate (sd exp)
```

5. Como foi visto, *Symbolic differentiation* não é a técnica mais eficaz para o cálculo do valor da derivada de uma expressão. *Automatic differentiation* resolve este problema calculando o valor da derivada em vez de manipular a expressão original.

Defina o gene do catamorfismo que ocorre na função

$$ad :: Floating a \Rightarrow a \rightarrow ExpAr a \rightarrow a$$

que, dada uma expressão aritmética e um ponto, calcula o valor da sua derivada nesse ponto, sem transformar manipular a expressão original. Testes a fazer, de seguida:

Propriedade [QuickCheck] 6 Calcular o valor da derivada num ponto *r* via *ad* é equivalente a calcular a derivada da expressão e avalia-la no ponto *r*.

```
prop_congruent :: (Floating a, Real a) => a -> ExpAr a -> Bool
prop_congruent a exp = ad a exp == eval_exp a (sd exp)
```

Problema 2

Nesta disciplina estudou-se como fazer **programação dinâmica** por cálculo, recorrendo à lei de recursividade mútua.⁴

Para o caso de funções sobre os números naturais (\mathbb{N}_0 , com functor $F X = 1 + X$) é fácil derivar-se da lei que foi estudada uma *regra de algibeira* que se pode ensinar a programadores que não tenham estudado **Cálculo de Programas**. Apresenta-se de seguida essa regra, tomando como exemplo o cálculo do ciclo-for que implementa a função de Fibonacci, recordar o sistema

$$\begin{aligned} fib\ 0 &= 1 \\ fib\ (n + 1) &= f\ n \end{aligned}$$

⁴Lei (3.94) em [?], página 98.

$$f\ 0 = 1$$

$$f\ (n + 1) = fib\ n + f\ n$$

Obter-se-á de imediato

$$fib' = \pi_1 \cdot \text{for loop init where}$$

$$loop\ (fib, f) = (f, fib + f)$$

$$init = (1, 1)$$

usando as regras seguintes:

- O corpo do ciclo *loop* terá tantos argumentos quanto o número de funções mutuamente recursivas.
- Para as variáveis escolhem-se os próprios nomes das funções, pela ordem que se achar conveniente.⁵
- Para os resultados vão-se buscar as expressões respectivas, retirando a variável *n*.
- Em *init* colecionam-se os resultados dos casos de base das funções, pela mesma ordem.

Mais um exemplo, envolvendo polinómios do segundo grau $ax^2 + bx + c$ em \mathbb{N}_0 . Seguindo o método estudado nas aulas⁶, de $f\ x = ax^2 + bx + c$ derivam-se duas funções mutuamente recursivas:

$$f\ 0 = c$$

$$f\ (n + 1) = f\ n + k\ n$$

$$k\ 0 = a + b$$

$$k\ (n + 1) = k\ n + 2\ a$$

Seguindo a regra acima, calcula-se de imediato a seguinte implementação, em Haskell:

$$f'\ a\ b\ c = \pi_1 \cdot \text{for loop init where}$$

$$loop\ (f, k) = (f + k, k + 2 * a)$$

$$init = (c, a + b)$$

O que se pede então, nesta pergunta? Dada a fórmula que dá o *n*-ésimo **número de Catalan**,

$$C_n = \frac{(2n)!}{(n+1)!(n!)} \quad (1)$$

derivar uma implementação de C_n que não calcule factoriais nenhuns. Isto é, derivar um ciclo-for

$$cat = \dots \cdot \text{for loop init where} \dots$$

que implemente esta função.

Propriedade [QuickCheck] 7 A função proposta coincide com a definição dada:

$$prop_cat = (\geq 0) \Rightarrow (catdef \equiv cat)$$

Sugestão: Começar por estudar muito bem o processo de cálculo dado no anexo B para o problema (semelhante) da função exponencial.

Problema 3

As **curvas de Bézier**, designação dada em honra ao engenheiro **Pierre Bézier**, são curvas ubíquas na área de computação gráfica, animação e modelação. Uma curva de Bézier é uma curva paramétrica, definida por um conjunto $\{P_0, \dots, P_N\}$ de pontos de controlo, onde N é a ordem da curva.

O algoritmo de *De Casteljau* é um método recursivo capaz de calcular curvas de Bézier num ponto. Apesar de ser mais lento do que outras abordagens, este algoritmo é numericamente mais estável, trocando velocidade por correção.

⁵Podem obviamente usar-se outros símbolos, mas numa primeira leitura dá jeito usarem-se tais nomes.

⁶Secção 3.17 de [?] e tópico **Recursividade mútua** nos vídeos das aulas teóricas.



Figura 1: Exemplos de curvas de Bézier retirados da [Wikipedia](#).

De forma sucinta, o valor de uma curva de Bézier de um só ponto $\{P_0\}$ (ordem 0) é o próprio ponto P_0 . O valor de uma curva de Bézier de ordem N é calculado através da interpolação linear da curva de Bézier dos primeiros $N - 1$ pontos e da curva de Bézier dos últimos $N - 1$ pontos.

A interpolação linear entre 2 números, no intervalo $[0, 1]$, é dada pela seguinte função:

```
linear1d :: Q → Q → OverTime Q
linear1d a b = formula a b where
  formula :: Q → Q → Float → Q
  formula x y t = ((1.0 :: Q) - (toQ t)) * x + (toQ t) * y
```

A interpolação linear entre 2 pontos de dimensão N é calculada através da interpolação linear de cada dimensão.

O tipo de dados *NPoint* representa um ponto com N dimensões.

```
type NPoint = [Q]
```

Por exemplo, um ponto de 2 dimensões e um ponto de 3 dimensões podem ser representados, respetivamente, por:

```
p2d = [1.2, 3.4]
p3d = [0.2, 10.3, 2.4]
```

O tipo de dados *OverTime a* representa um termo do tipo a num dado instante (dado por um *Float*).

```
type OverTime a = Float → a
```

O anexo C tem definida a função

```
calcLine :: NPoint → (NPoint → OverTime NPoint)
```

que calcula a interpolação linear entre 2 pontos, e a função

```
deCasteljau :: [NPoint] → OverTime NPoint
```

que implementa o algoritmo respectivo.

1. Implemente *calcLine* como um catamorfismo de listas, testando a sua definição com a propriedade:

Propriedade [QuickCheck] 8 Definição alternativa.

```
prop_calcLine_def :: NPoint → NPoint → Float → Bool
prop_calcLine_def p q d = calcLine p q d ≡ zipWithM linear1d p q d
```

2. Implemente a função *deCasteljau* como um hilomorfismo, testando agora a propriedade:

Propriedade [QuickCheck] 9 *Curvas de Bézier são simétricas.*

```
prop_bezier_sym :: [[Q]] → Gen Bool
prop_bezier_sym l = all (<Δ) · calc_difs · bezs ($) elements ps where
  calc_difs = (λ(x, y) → zipWith (λw v → if w ≥ v then w - v else v - w) x y)
  bezs t = (deCasteljau l t, deCasteljau (reverse l) (fromQ (1 - (toQ t))))
  Δ = 1e-2
```

3. Corra a função `runBezier` e aprecie o seu trabalho⁷ clicando na janela que é aberta (que contém, a verde, um ponto inicial) com o botão esquerdo do rato para adicionar mais pontos. A tecla `Delete` apaga o ponto mais recente.

Problema 4

Seja dada a fórmula que calcula a média de uma lista não vazia x ,

$$\text{avg } x = \frac{1}{k} \sum_{i=1}^k x_i \quad (2)$$

onde $k = \text{length } x$. Isto é, para sabermos a média de uma lista precisamos de dois catamorfismos: o que faz o somatório e o que calcula o comprimento a lista. Contudo, é fácil de ver que

$$\begin{aligned} \text{avg } [a] &= a \\ \text{avg } (a : x) &= \frac{1}{k+1} (a + \sum_{i=1}^k x_i) = \frac{a + k(\text{avg } x)}{k+1} \text{ para } k = \text{length } x \end{aligned}$$

Logo `avg` está em recursividade mútua com `length` e o par de funções pode ser expresso por um único catamorfismo, significando que a lista apenas é percorrida uma vez.

1. Recorra à lei de recursividade mútua para derivar a função `avg_aux = ([b, q])` tal que `avg_aux = (avg, length)` em listas não vazias.
2. Generalize o raciocínio anterior para o cálculo da média de todos os elementos de uma `LTree` recorrendo a uma única travessia da árvore (i.e. catamorfismo).

Verifique as suas funções testando a propriedade seguinte:

Propriedade [QuickCheck] 10 *A média de uma lista não vazia e de uma `LTree` com os mesmos elementos coincide, a menos de um erro de 0.1 milésimas:*

```
prop_avg :: [Double] → Property
prop_avg = nonempty ⇒ diff ≤ 0.000001 where
  diff l = avg l - (avgLTree · genLTree) l
  genLTree = ([lsplit])
  nonempty = (>[])
```

Problema 5

(NB: Esta questão é **opcional** e funciona como **valorização** apenas para os alunos que desejarem fazê-la.)

Existem muitas linguagens funcionais para além do `Haskell`, que é a linguagem usada neste trabalho prático. Uma delas é o `F#` da Microsoft. Na directoria `fsharp` encontram-se os módulos `Cp`, `Nat` e `LTree` codificados em `F#`. O que se pede é a biblioteca `BTree` escrita na mesma linguagem.

Modo de execução: o código que tiverem produzido nesta pergunta deve ser colocado entre o `\begin{verbatim}` e o `\end{verbatim}` da correspondente parte do anexo `D`. Para além disso, os grupos podem demonstrar o código na oral.

⁷A representação em Gloss é uma adaptação de um `projeto` de Harold Cooper.

Anexos

A Como exprimir cálculos e diagramas em LaTeX/lhs2tex

Como primeiro exemplo, estudar o texto fonte deste trabalho para obter o efeito:⁸

$$\begin{aligned}
 id &= \langle f, g \rangle \\
 &\equiv \{ \text{universal property} \} \\
 &\quad \left\{ \begin{array}{l} \pi_1 \cdot id = f \\ \pi_2 \cdot id = g \end{array} \right. \\
 &\equiv \{ \text{identity} \} \\
 &\quad \left\{ \begin{array}{l} \pi_1 = f \\ \pi_2 = g \end{array} \right. \\
 &\square
 \end{aligned}$$

Os diagramas podem ser produzidos recorrendo à *package* L^AT_EX *xymatrix*, por exemplo:

$$\begin{array}{ccc}
 \mathbb{N}_0 & \xleftarrow{\text{in}} & 1 + \mathbb{N}_0 \\
 \downarrow \langle g \rangle & & \downarrow id + \langle g \rangle \\
 B & \xleftarrow{g} & 1 + B
 \end{array}$$

B Programação dinâmica por recursividade múltipla

Neste anexo dão-se os detalhes da resolução do Exercício 3.30 dos apontamentos da disciplina⁹, onde se pretende implementar um ciclo que implemente o cálculo da aproximação até $i = n$ da função exponencial $\exp x = e^x$, via série de Taylor:

$$\exp x = \sum_{i=0}^{\infty} \frac{x^i}{i!} \quad (3)$$

Seja $e\ x\ n = \sum_{i=0}^n \frac{x^i}{i!}$ a função que dá essa aproximação. É fácil de ver que $e\ x\ 0 = 1$ e que $e\ x\ (n+1) = e\ x\ n + \frac{x^{n+1}}{(n+1)!}$. Se definirmos $h\ x\ n = \frac{x^{n+1}}{(n+1)!}$ teremos $e\ x$ e $h\ x$ em recursividade mútua. Se repetirmos o processo para $h\ x\ n$ etc obteremos no total três funções nessa mesma situação:

$$\begin{aligned}
 e\ x\ 0 &= 1 \\
 e\ x\ (n+1) &= h\ x\ n + e\ x\ n \\
 h\ x\ 0 &= x \\
 h\ x\ (n+1) &= x / (s\ n) * h\ x\ n \\
 s\ 0 &= 2 \\
 s\ (n+1) &= 1 + s\ n
 \end{aligned}$$

Segundo a *regra de algibeira* descrita na página 3.1 deste enunciado, ter-se-á, de imediato:

$$\begin{aligned}
 e'\ x &= prj \cdot \text{for loop init where} \\
 init &= (1, x, 2) \\
 loop\ (e, h, s) &= (h + e, x / s * h, 1 + s) \\
 prj\ (e, h, s) &= e
 \end{aligned}$$

⁸Exemplos tirados de [?].

⁹Cf. [?], página 102.

C Código fornecido

Problema 1

```
expd :: Floating a => a -> a
expd = Prelude.exp
type OutExpAr a = () + (a + ((BinOp, (ExpAr a, ExpAr a)) + (UnOp, ExpAr a)))
```

Problema 2

Definição da série de Catalan usando factoriais (1):

$$\text{catdef } n = (2 * n)! \div ((n + 1)! * n!)$$

Oráculo para inspecção dos primeiros 26 números de Catalan¹⁰:

```
oracle = [
  1, 1, 2, 5, 14, 42, 132, 429, 1430, 4862, 16796, 58786, 208012, 742900, 2674440, 9694845,
  35357670, 129644790, 477638700, 1767263190, 6564120420, 24466267020,
  91482563640, 343059613650, 1289904147324, 4861946401452
]
```

Problema 3

Algoritmo:

```
deCasteljau :: [NPoint] -> OverTime NPoint
deCasteljau [] = nil
deCasteljau [p] = p
deCasteljau l = λpt -> (calcLine (p pt) (q pt)) pt where
  p = deCasteljau (init l)
  q = deCasteljau (tail l)
```

Função auxiliar:

```
calcLine :: NPoint -> (NPoint -> OverTime NPoint)
calcLine [] = nil
calcLine (p : x) = g p (calcLine x) where
  g :: (Q, NPoint -> OverTime NPoint) -> (NPoint -> OverTime NPoint)
  g (d, f) l = case l of
    [] -> nil
    (x : xs) -> λz -> concat $ (sequenceA [singl · linear1d d x, f xs]) z
```

2D:

```
bezier2d :: [NPoint] -> OverTime (Float, Float)
bezier2d [] = (0, 0)
bezier2d l = λz -> (fromQ × fromQ) · (λ[x, y] -> (x, y)) $ ((deCasteljau l) z)
```

Modelo:

```
data World = World { points :: [NPoint]
  , time :: Float
  }
initW :: World
initW = World [] 0
```

¹⁰Fonte: [Wikipedia](#).

```

tick :: Float → World → World
tick dt world = world { time = (time world) + dt }

actions :: Event → World → World
actions (EventKey (MouseButton LeftButton) Down _ p) world =
  world { points = (points world) ++ [(λ(x,y) → map toQ [x,y]) p] }
actions (EventKey (SpecialKey KeyDelete) Down _ _) world =
  world { points = cond (≡ []) id init (points world) }
actions _ world = world

scaleTime :: World → Float
scaleTime w = (1 + cos (time w)) / 2

bezier2dAtTime :: World → (Float, Float)
bezier2dAtTime w = (bezier2dAt w) (scaleTime w)

bezier2dAt :: World → OverTime (Float, Float)
bezier2dAt w = bezier2d (points w)

thicCirc :: Picture
thicCirc = ThickCircle 4 10

ps :: [Float]
ps = map fromQ ps' where
  ps' :: [Q]
  ps' = [0, 0.01 .. 1] -- interval

```

Gloss:

```

picture :: World → Picture
picture world = Pictures
  [ animateBezier (scaleTime world) (points world)
  , Color white · Line · map (bezier2dAt world) $ ps
  , Color blue · Pictures $ [ Translate (fromQ x) (fromQ y) thicCirc | [x,y] ← points world ]
  , Color green $ Translate cx cy thicCirc
  ] where
  (cx, cy) = bezier2dAtTime world

```

Animação:

```

animateBezier :: Float → [NPoint] → Picture
animateBezier _ [] = Blank
animateBezier _ [_] = Blank
animateBezier t l = Pictures
  [ animateBezier t (init l)
  , animateBezier t (tail l)
  , Color red · Line $ [a, b]
  , Color orange $ Translate ax ay thicCirc
  , Color orange $ Translate bx by thicCirc
  ] where
  a@(ax, ay) = bezier2d (init l) t
  b@(bx, by) = bezier2d (tail l) t

```

Propriedades e main:

```

runBezier :: IO ()
runBezier = play (InWindow "Bézier" (600,600) (0,0))
  black 50 initW picture actions tick

runBezierSym :: IO ()
runBezierSym = quickCheckWith (stdArgs { maxSize = 20, maxSuccess = 200 }) prop_bezier_sym

```

Compilação e execução dentro do interpretador:¹¹

```

main = runBezier
run = do { system "ghc cp2021t"; system "./cp2021t" }

```

¹¹Pode ser útil em testes envolvendo **Gloss**. Nesse caso, o teste em causa deve fazer parte de uma função *main*.

QuickCheck

Código para geração de testes:

```
instance Arbitrary UnOp where
  arbitrary = elements [Negate, E]
instance Arbitrary BinOp where
  arbitrary = elements [Sum, Product]
instance (Arbitrary a) => Arbitrary (ExpAr a) where
  arbitrary = do
    binop <- arbitrary
    unop <- arbitrary
    exp1 <- arbitrary
    exp2 <- arbitrary
    a <- arbitrary
    frequency · map (id × pure) $ [(20, X), (15, N a), (35, Bin binop exp1 exp2), (30, Un unop exp1)]
infixr 5  $\stackrel{?}{=}$ 
( $\stackrel{?}{=}$ ) :: Real a => a -> a -> Bool
( $\stackrel{?}{=}$ ) x y = (to $_{\mathbb{Q}}$  x) == (to $_{\mathbb{Q}}$  y)
```

Outras funções auxiliares

Lógicas:

```
infixr 0 =>
(=>) :: (Testable prop) => (a -> Bool) -> (a -> prop) -> a -> Property
p => f =  $\lambda a \rightarrow p \ a \Rightarrow f \ a$ 
infixr 0 <=>
(<=>) :: (a -> Bool) -> (a -> Bool) -> a -> Property
p <=> f =  $\lambda a \rightarrow (p \ a \Rightarrow \text{property} \ (f \ a)) \ \&\&. \ (f \ a \Rightarrow \text{property} \ (p \ a))$ 
infixr 4  $\equiv$ 
( $\equiv$ ) :: Eq b => (a -> b) -> (a -> b) -> (a -> Bool)
f  $\equiv$  g =  $\lambda a \rightarrow f \ a \equiv g \ a$ 
infixr 4 <=
(<=) :: Ord b => (a -> b) -> (a -> b) -> (a -> Bool)
f <= g =  $\lambda a \rightarrow f \ a <= g \ a$ 
infixr 4  $\wedge$ 
( $\wedge$ ) :: (a -> Bool) -> (a -> Bool) -> (a -> Bool)
f  $\wedge$  g =  $\lambda a \rightarrow ((f \ a) \wedge (g \ a))$ 
```

D Soluções dos alunos

Os alunos devem colocar neste anexo as suas soluções para os exercícios propostos, de acordo com o "layout" que se fornece. Não podem ser alterados os nomes ou tipos das funções dadas, mas pode ser adicionado texto, diagramas e/ou outras funções auxiliares que sejam necessárias.

Valoriza-se a escrita de *pouco* código que corresponda a soluções simples e elegantes.

Problema 1

São dadas:

```
cataExpAr g = g · recExpAr (cataExpAr g) · outExpAr
anaExpAr g = inExpAr · recExpAr (anaExpAr g) · g
hyloExpAr h g = cataExpAr h · anaExpAr g
```

$eval_exp :: Floating\ a \Rightarrow a \rightarrow (ExpAr\ a) \rightarrow a$
 $eval_exp\ a = cataExpAr\ (g_eval_exp\ a)$
 $optimize_eval :: (Floating\ a, Eq\ a) \Rightarrow a \rightarrow (ExpAr\ a) \rightarrow a$
 $optimize_eval\ a = hyloExpAr\ (gopt\ a)\ clean$
 $sd :: Floating\ a \Rightarrow ExpAr\ a \rightarrow ExpAr\ a$
 $sd = \pi_2 \cdot cataExpAr\ sd_gen$
 $ad :: Floating\ a \Rightarrow a \rightarrow ExpAr\ a \rightarrow a$
 $ad\ v = \pi_2 \cdot cataExpAr\ (ad_gen\ v)$

outExpAr

$$\begin{aligned}
& out \cdot \mathbf{in} = id \\
\equiv & \quad \{ \mathbf{in} = [\underline{X}, num_ops], fus\tilde{a}o+ \} \\
& [out \cdot \underline{X}, out \cdot num_ops] = id \\
\equiv & \quad \{ \mathbf{universal+}, \mathbf{natural-id} \} \\
& \left\{ \begin{array}{l} out \cdot \underline{X} = i_1 \\ out \cdot num_ops = i_2 \end{array} \right. \\
\equiv & \quad \{ num_ops = [N, ops], fus\tilde{a}o+ \} \\
& \left\{ \begin{array}{l} out \cdot \underline{X} = i_1 \\ [out \cdot N, out \cdot ops] = i_2 \end{array} \right. \\
\equiv & \quad \{ \mathbf{universal+} \} \\
& \left\{ \begin{array}{l} out \cdot \underline{X} = i_1 \\ \left\{ \begin{array}{l} out \cdot N = i_2 \cdot i_1 \\ out \cdot ops = i_2 \cdot i_2 \end{array} \right. \end{array} \right. \\
\equiv & \quad \{ ops = [bin, \widehat{Un}], fus\tilde{a}o+ \} \\
& \left\{ \begin{array}{l} out \cdot \underline{X} = i_1 \\ \left\{ \begin{array}{l} out \cdot N = i_2 \cdot i_1 \\ [out \cdot bin, \widehat{Un}] = i_2 \cdot i_2 \end{array} \right. \end{array} \right. \\
\equiv & \quad \{ \mathbf{universal+} \} \\
& \left\{ \begin{array}{l} out \cdot \underline{X} = i_1 \\ \left\{ \begin{array}{l} out \cdot N = i_2 \cdot i_1 \\ \left\{ \begin{array}{l} out \cdot bin = i_2 \cdot i_2 \cdot i_1 \\ out \cdot \widehat{Un} = i_2 \cdot i_2 \cdot i_2 \end{array} \right. \end{array} \right. \end{array} \right. \\
\equiv & \quad \{ \mathbf{pointwise}, \mathbf{def-comp} \} \\
& \left\{ \begin{array}{l} out\ \underline{X}\ x = i_1\ x \\ \left\{ \begin{array}{l} out\ (N\ x) = i_2\ (i_1\ x) \\ \left\{ \begin{array}{l} out\ (bin\ (op, (a, b))) = i_2\ (i_2\ (i_1\ (op, (a, b)))) \\ out\ (\widehat{Un}\ (op, a)) = (i_2\ (i_2\ (i_2\ (op, a)))) \end{array} \right. \end{array} \right. \end{array} \right. \\
\equiv & \quad \{ \mathbf{def-const}, bin\ (op, (a, b)) = Bin\ op\ a\ b, \mathbf{uncurry} \} \\
& \left\{ \begin{array}{l} out\ X = i_1\ () \\ \left\{ \begin{array}{l} out\ (N\ x) = i_2\ (i_1\ x) \\ \left\{ \begin{array}{l} out\ (Bin\ op\ a\ b) = i_2\ (i_2\ (i_1\ (op, (a, b)))) \\ out\ (Un\ op\ a) = (i_2\ (i_2\ (i_2\ (op, a)))) \end{array} \right. \end{array} \right. \end{array} \right. \\
& \square
\end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
outExpAr\ X &= i_1\ () \\
outExpAr\ (N\ x) &= (i_2 \cdot i_1)\ x \\
outExpAr\ (Bin\ op\ a\ b) &= (i_2 \cdot i_2 \cdot i_1)\ (op, (a, b)) \\
outExpAr\ (Un\ op\ a) &= (i_2 \cdot i_2 \cdot i_2)\ (op, a)
\end{aligned}$$

recExpAr

$$recExpAr\ f = baseExpAr\ id\ id\ id\ f\ f\ id\ f$$

g_eval_exp

$$\begin{array}{ccc}
ExpAr\ A & \begin{array}{c} \xrightarrow{out} \\ \xleftarrow{\cong} \\ \xrightarrow{in} \end{array} & 1 + (A + ((BinOp \times (ExpAr\ A)^2 + UnOp \times ExpAr\ A)) \\
\downarrow eval_exp\ a & & \downarrow id + (id + (id \times (eval_exp\ a)^2 + id \times (eval_exp\ a))) \\
A & \xleftarrow{g_eval_exp\ a} & 1 + (A + (BinOp \times A^2 + Unop \times A))
\end{array}$$

$$g_eval_exp\ x = [\underline{x}, [id, [\widehat{binOp}, \widehat{unOp}]]]$$

where

$$\begin{aligned}
binOp\ Sum &= \widehat{(+)} \\
binOp\ Product &= \widehat{(*)} \\
unOp\ Negate &= negate \\
unOp\ E &= expd
\end{aligned}$$

hyloExpAr

$$\begin{array}{ccc}
ExpAr\ A & \xrightarrow{clean} & +(A + (BinOp \times (ExpAr\ A)^2 + UnOp \times ExpAr\ A)) \\
\downarrow \llbracket clean \rrbracket & & \downarrow id + (id + (id \times \llbracket clean \rrbracket^2 + id \times clean)) \\
ExpAr\ A & \begin{array}{c} \xleftarrow{inExpAr} \\ \xrightarrow{outExpAr} \end{array} & 1 + (A + (BinOp \times (ExpAr\ A)^2 + UnOp \times ExpAr\ A)) \\
\downarrow \llbracket gopt\ a \rrbracket & & \downarrow id + (id + (id \times \llbracket gopt\ a \rrbracket^2 + id \times \llbracket gopt\ a \rrbracket)) \\
A & \xleftarrow{gopt\ a} & 1 + (A + (BinOp \times A^2 + UnOp \times A))
\end{array}$$

clean

$$\begin{aligned}
clean\ (Bin\ Sum\ (N\ 0)\ x) &= outExpAr\ x \\
clean\ (Bin\ Sum\ x\ (N\ 0)) &= outExpAr\ x \\
clean\ (Bin\ Product\ (N\ 0)\ -) &= outExpAr\ (N\ 0) \\
clean\ (Bin\ Product\ -\ (N\ 0)) &= outExpAr\ (N\ 0) \\
clean\ (Bin\ Product\ (N\ 1)\ x) &= outExpAr\ x \\
clean\ (Bin\ Product\ x\ (N\ 1)) &= outExpAr\ x \\
clean\ (Un\ E\ (N\ 0)) &= outExpAr\ (N\ 1) \\
clean\ (Un\ Negate\ (Un\ Negate\ x)) &= outExpAr\ x \\
clean\ x &= outExpAr\ x
\end{aligned}$$

gopt

```
gopt - (i2 (i2 (i1 (Sum, (0, x)))))) = x
gopt - (i2 (i2 (i1 (Sum, (x, 0)))))) = x
gopt - (i2 (i2 (i1 (Product, (0, -)))))) = 0
gopt - (i2 (i2 (i1 (Product, (-, 0)))))) = 0
gopt - (i2 (i2 (i1 (Product, (1, x)))))) = x
gopt - (i2 (i2 (i1 (Product, (x, 1)))))) = x
gopt - (i2 (i2 (i2 (E, 0)))) = 1
gopt - (i2 (i2 (i2 (Negate, 0)))) = 0
gopt a b = g_eval_exp a b
```

sd_gen

```
sd_gen :: Floating a =>
  () +
  (a +
   ((BinOp, ((ExpAr a, ExpAr a), (ExpAr a, ExpAr a))) +
    (UnOp, (ExpAr a, ExpAr a))))
  → (ExpAr a, ExpAr a)
sd_gen = [(X, N 1), [n, [binOp, unOp]]]
where
  n a = (N a, N 0)
  binOp (op, ((f, f'), (g, g'))) =
    let x = Bin op f g in
    case op of
      Sum → (x, Bin Sum f' g')
      Product → (x, Bin Sum (Bin Product f g') (Bin Product f' g))
  unOp (op, (f, f')) =
    let x = Un op f in
    case op of
      E → (x, Bin Product (Un E f) f')
      Negate → (x, Un Negate f')
```

ad_gen

```
ad_gen x = [(x, 1), [(id, fromInteger · zero), [binOp, unOp]]]
where
  binOp (op, ((f, f'), (g, g'))) =
    case op of
      Sum → (f + g, f' + g')
      - → (f * g, f * g' + f' * g)
  unOp (op, (f, f')) =
    case op of
      E → (expd f, expd f * f')
      - → (negate f, negate f')
```

show

```
showExpAr :: Show a => ExpAr a → String
showExpAr = cataExpAr gene
where
  gene = ["x", [show, [showBinOp, showUnOp]]]
```

```

showBinOp (Sum, (a, b)) = " (" ++ a ++ " + " ++ b ++ " ) "
showBinOp (Product, (a, b)) = " (" ++ a ++ " * " ++ b ++ " ) "
showUnOp (E, a) = "e^" ++ a
showUnOp (Negate, a) = " (-" ++ a ++ " ) "

```

Problema 2

Definir

```

inic = (1, 2, 2)
loop (c, d, e) = (c * d ÷ e, d + 4, e + 1)
prj (c, d, e) = c

```

por forma a que

$$cat = prj \cdot \text{for loop } inic$$

seja a função pretendida. **NB:** usar divisão inteira. Apresentar de seguida a justificação da solução encontrada.

A partir da fórmula 1, que dá o n -ésimo número de Catalan, somos capazes de definir uma função $c\ n = \frac{(2n)!}{(n+1)!(n!)}$. Vemos facilmente que esta função pode ser definida recursivamente por $c\ 0 = 1$ e $c\ (n+1) = c\ n * \frac{2(2n+1)}{n+2}$. Se definirmos $d\ n = 2(2n+1)$ e $e\ n = n+2$, obtemos as seguintes funções:

```

c 0 = 1
c (n + 1) = c n * d n ÷ e n
d 0 = 2
d (n + 1) = d n + 4
e 0 = 2
e (n + 1) = e n + 1

```

Podemos agora aplicar a regra da algibeira descrita na página 3.1 e definir as funções necessárias à resolução do problema.

NB: Como estamos a usar divisão inteira, é importante que na função c façamos a multiplicação antes da divisão. Caso contrário, a função não dará valores corretos, pois irá arredondar o resultado da divisão.

Problema 3

Sabendo que $calcLine = \langle h \rangle$, somos capazes de derivar a definição de h a partir da definição de $calcLine$.

$$\begin{aligned}
& \left\{ \begin{array}{l} calcLine [] = \underline{nil} \\ calcLine (p : x) = \overline{g}\ p\ (calcLine\ x) \end{array} \right. \\
\equiv & \quad \{ \text{def-cons, def-nil, def-curry} \} \\
& \left\{ \begin{array}{l} calcLine (nil\ x) = \underline{nil} \\ calcLine (cons\ (p, x)) = g\ (p, (calcLine\ x)) \end{array} \right. \\
\equiv & \quad \{ \text{def-x} \} \\
& \left\{ \begin{array}{l} calcLine (nil\ x) = \underline{nil} \\ calcLine (cons\ (p, x)) = g\ ((id \times calcLine)\ (p, x)) \end{array} \right. \\
\equiv & \quad \{ \text{def-comp, def-const} \} \\
& \left\{ \begin{array}{l} (calcLine \cdot nil)\ x = \underline{nil}\ x \\ (calcLine \cdot cons)\ (p, x) = (g \cdot (id \times calcLine))\ (p, x) \end{array} \right.
\end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
&\equiv \{ \text{igualdade extensional} \} \\
&\quad \left\{ \begin{array}{l} \text{calcLine} \cdot \text{nil} = \underline{\text{nil}} \\ \text{calcLine} \cdot \text{cons} = g \cdot (\text{id} \times \text{calcLine}) \end{array} \right. \\
&\equiv \{ \text{eq-+} \} \\
&\quad [\text{calcLine} \cdot \text{nil}, \text{calcLine} \cdot \text{cons}] = [\underline{\text{nil}}, g \cdot (\text{id} \times \text{calcLine})] \\
&\equiv \{ \text{fusão-+}, \text{absorção-+} \} \\
&\quad \text{calcLine} \cdot [\text{nil}, \text{cons}] = [\underline{\text{nil}}, g] \cdot (\text{id} + \text{id} \times \text{calcLine}) \\
&\equiv \{ \text{universal-cata} \} \\
&\quad \text{calcLine} = \langle [\underline{\text{nil}}, g] \rangle \\
&\equiv \{ \text{calcLine} = \langle h \rangle \} \\
&\quad h = [\underline{\text{nil}}, g] \\
&\square
\end{aligned}$$

```

calcLine :: NPoint → NPoint → OverTime NPoint
calcLine = cataList h where
  h = [nil, g]
  g :: (Q, NPoint → OverTime NPoint) → NPoint → OverTime NPoint
  g (d, f) l = case l of
    [] → nil
    (x : xs) → concat · sequenceA [singl · linear1d d x, f xs]

```

Pela análise da definição do algoritmo de *De Casteljau* fornecida, vemos que esta divide a lista que lhe é dada nos seus elementos constituintes, fazendo depois uma junção ("merge") destes elementos usando a função `calcLine`. Podemos assim concluir que o hilomorfismo a definir terá como estrutura intermédia uma *LTree*, onde cada folha representa um *NPoint*, obtido após *N* divisões da lista inicial. É fácil de verificar que este algoritmo é bastante semelhante ao conhecido *merge sort*, cujo hilomorfismo também usa uma *LTree* como estrutura intermédia.

Assim, o anamorfismo `coalg` deverá formar uma *LTree* a partir da lista de *input*, usando o mesmo método que a definição fornecida para o algoritmo, ou seja, "enviando" para o ramo esquerdo a lista sem o último valor e para o ramo direito a lista sem o primeiro valor. Se a lista apenas tiver um valor, criamos uma folha com esse valor.

Por outro lado, o catamorfismo `alg` deverá, para cada elemento da *LTree*, juntar os seus dois ramos usando a função `calcLine` que definimos acima. Se este elemento for uma folha, visto que não tem ramos, o catamorfismo devolve-a envolvida num `const`, já que deve devolver algo do tipo *OverTime NPoint* e um único *NPoint* (o valor armazenado na folha) não irá sofrer alterações com o tempo, logo terá que ser constante.

Temos assim uma definição para o hilomorfismo, apresentada a seguir:

```

deCasteljau :: [NPoint] → OverTime NPoint
deCasteljau [] = []
deCasteljau l = hyloAlgForm alg coalg l where
  coalg [p] = i1 p
  coalg l = i2 (init l, tail l)
  alg = [_, mergeL]
  mergeL (l, m) = λt → calcLine (l t) (m t) t
  hyloAlgForm = hyloLTree

```

Problema 4

Tendo que $\langle [b, q] \rangle = \langle \text{avg}, \text{length} \rangle$, geram-se os diagramas de *avg* e de *split* para se poder recorrer à recursividade mútua.

Solução para listas não vazias:

$$\begin{aligned}
& \llbracket [b, q] \rrbracket = \langle avg, length \rangle \\
& \equiv \{ \text{universal cata} \} \\
& \langle avg, length \rangle = [b, q] \cdot F \langle avg, length \rangle \\
& \square
\end{aligned}$$

$$\begin{array}{ccc}
A^+ & \begin{array}{c} \xrightarrow{\text{out}} \\ \cong \\ \xleftarrow{\text{in}} \end{array} & A + A \times A^+ \\
\downarrow \text{avg} & & \downarrow id + id \times \langle avg, length \rangle \\
A & \xleftarrow{[id, f]} & A + A \times (A \times \mathbb{N}_0)
\end{array}
\qquad
\begin{array}{ccc}
A^+ & \begin{array}{c} \xrightarrow{\text{out}} \\ \cong \\ \xleftarrow{\text{in}} \end{array} & A + A \times A^+ \\
\downarrow \text{length} & & \downarrow id + id \times \langle avg, length \rangle \\
\mathbb{N}_0 & \xleftarrow{[\underline{1}, \text{succ} \cdot \pi_2 \cdot \pi_2]} & A + A \times (A \times \mathbb{N}_0)
\end{array}$$

$$avg = \pi_1 \cdot avg_aux$$

$$recL f = id + id \times f$$

$$outL [a] = i_1 a$$

$$outL (a : l) = i_2 (a, l)$$

$$inL = [singl, cons]$$

$$cataL g = g \cdot recL (cataL g) \cdot outL$$

$$avg_aux = cataL \$ [b, q]$$

where

$$b = \langle id, \underline{1} \rangle$$

$$q = \langle f, \text{succ} \cdot \pi_2 \cdot \pi_2 \rangle$$

$$f (a, (avg, k)) = (a + k * avg) / (k + 1)$$

Solução para árvores de tipo **LTree**:

$$\begin{array}{ccc}
LTree A & \begin{array}{c} \xrightarrow{\text{out}} \\ \cong \\ \xleftarrow{\text{in}} \end{array} & A + (LTree A)^2 \\
\downarrow \text{avg} & & \downarrow id + \langle avg, length \rangle^2 \\
A & \xleftarrow{[id, h]} & A + A \times (A \times \mathbb{N}_0)
\end{array}
\qquad
\begin{array}{ccc}
LTree A & \begin{array}{c} \xrightarrow{\text{out}} \\ \cong \\ \xleftarrow{\text{in}} \end{array} & A + (LTree A)^2 \\
\downarrow \text{length} & & \downarrow id + \langle avg, length \rangle^2 \\
\mathbb{N}_0 & \xleftarrow{[\underline{1}, k]} & A + A \times (A \times \mathbb{N}_0)
\end{array}$$

$$avgLTree = \pi_1 \cdot \llbracket gene \rrbracket \text{ where}$$

$$gene = [b, q]$$

where

$$b = \langle id, \underline{1} \rangle$$

$$q ((a1, l1), (a2, l2)) = ((a1 * l1 + a2 * l2) / (l1 + l2), l1 + l2)$$

Problema 5

Inserir em baixo o código **F#** desenvolvido, entre `\begin{verbatim}` e `\end{verbatim}`:

Datatype definition

```
type BTree<'a> =  
  | Empty  
  | Node of 'a * (BTree<'a> * BTree<'a>)  
  
let inBTree x = either (konst Empty) Node x  
  
let outBTree x =  
  match x with  
  | Empty -> i1 ()  
  | Node (a, (l, r)) -> i2 (a, (l, r))
```

Ana + cata + hylo

```
let baseBTree f g = id -|- (f >< (g >< g))  
  
let recBTree g = baseBTree id g  
  
let rec cataBTree g = g << (recBTree (cataBTree g)) << outBTree  
  
let rec anaBTree g = inBTree << (recBTree (anaBTree g) ) << g  
  
let hyloBTree f g = cataBTree f << anaBTree g
```

Map

```
let fmap f = cataBTree (inBTree << baseBTree f id)
```

Examples

Inversion (mirror)

```
let invBTree x = cataBTree (inBTree << (id -|- (id >< swap))) x
```

Counting

```
let countBTree x = cataBTree (either (konst 0) (succ << (uncurry (+)) << p2)) x
```

Serilization

in-order traversal

```
let inord x =  
  let join (a, (l, r)) = l @ a::r  
  in either nil join x
```

```
let inordt x = cataBTree inord x
```

pre-order traversal

```
let preord x =  
  let join (a, (l, r)) = a::l @ r  
  in either nil join x
```

```
let preordt x = cataBTree preord x
```

post-order traversal

```
let postord x =
  let join (a, (l, r)) = l @ r @ [a]
  in either nil join x

let postordt x = cataBTree postord x
```

Quicksort

```
let rec part p l =
  match l with
  | [] -> ([], [])
  | (h::t) ->
    let (s, l) = part p t
    in
      if p h then
        (h::s, l)
      else
        (s, h::l)

let qsep l =
  match l with
  | [] -> i1 ()
  | (h :: t) ->
    let (s, l) = part ((<) h) t
    in i2 (h, (s, l))

let qSort x = hyloBTree inord qsep x
```

Traces

```
let rec delete x y =
  match y with
  | [] -> []
  | (h::t) ->
    if x = h then t
    else h :: delete x t

let union x y = x @ List.fold (flip delete) (List.distinct y) x

let tunion (a, (l, r)) = union (List.map ((@) [a]) l) (List.map ((@) [a]) r)

let traces x = cataBTree (either (konst [[]]) tunion) x
```

Towers of Hanoi

```
let present x = inord x

let strategy (d, n) =
  match n with
  | 0 -> i1 ()
  | otherwise -> i2 ((n, d), ((not d, n), (not d, n)))

let hanoi x = hyloBTree present strategy x
```

Depth and balancing (using mutual recursion)

```
let baldepth x =
```

```

let f ((b1, d1), (b2, d2)) = ((b1, b2), (d1, d2))
let h (a, ((b1, b2), (d1, d2))) =
  (b1 && b2 && abs (d1 - d2) <= 1, 1 + max d1 d2)
let g x = either (konst (true, 1)) (h << (id >< f)) x
in cataBTree g x

let balBTree b = (p1 << baldepth) b

let depthBTree b = (p2 << baldepth) b

```