



Universidade do Minho
Escola de Engenharia

Cálculo de Programas

Trabalho Prático (2023/24)

Lic. em Engenharia Informática

Grupo G05

aA100761 Carlos Ribeiro

aA100742 Júlio Pinto

aA100823 Pedro Sousa

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 corolários) e usam-se esses combinadores para construir programas *composicionalmente*, isto é, agregando programas já existentes.

Na sequência pedagógica dos planos de estudo dos 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.

Antes de abordarem os problemas propostos no trabalho, os grupos devem ler com atenção o anexo [A](#) onde encontrarão as instruções relativas ao software a instalar, etc.

Valoriza-se a escrita de *pouco* código que corresponda a soluções simples e elegantes que utilizem os combinadores de ordem superior estudados na disciplina.

Problema 1

Este problema, retirado de um *site* de exercícios de preparação para entrevistas de emprego, tem uma formulação simples:

Dada uma matriz de uma qualquer dimensão, listar todos os seus elementos rodados em espiral.

Por exemplo, dadas as seguintes matrizes:

1	→	2	→	3
				↓
4	→	5		6
↑				↓
7	←	8	←	9

1	→	2	→	3	→	4
						↓
5	→	6	→	7		8
↑						↓
9	←	10	←	11	←	12

dever-se-á obter, respetivamente, $[1, 2, 3, 6, 9, 8, 7, 4, 5]$ e $[1, 2, 3, 4, 8, 12, 11, 10, 9, 5, 6, 7]$.

□

Valorizar-se-ão as soluções *pointfree* que empreguem os combinadores estudados na disciplina, e.g. $f \cdot g$, $\langle f, g \rangle$, $f \times g$, $[f, g]$, $f + g$, bem como catamorfismos e anamorfismos.

Recomenda-se a escrita de *pouco* código e de soluções simples e fáceis de entender. Recomenda-se que o código venha acompanhado de uma descrição de como funciona e foi concebido, apoiado em diagramas explicativos. Para instruções sobre como produzir esses diagramas e exprimir raciocínios de cálculo, ver o anexo [D](#).

Problema 2

Este problema, que de novo foi retirado de um *site* de exercícios de preparação para entrevistas de emprego, tem uma formulação muito simples:

Inverter as vogais de um string.

Esta formulação deverá ser generalizada a:

Inverter os elementos de uma dada lista que satisfazem um dado predicado.

Valorizam-se as soluções tal como no problema anterior e fazem-se as mesmas recomendações.

Problema 3

Sistemas como [chatGPT](#) etc baseiam-se em algoritmos de aprendizagem automática que usam determinadas funções matemáticas, designadas *activation functions* (AF), para modelar aspectos não lineares do mundo real. Uma dessas AFs é a [tangente hiperbólica](#), definida como o quociente do seno e coseno [hiperbólicos](#),

$$\tanh x = \frac{\sinh x}{\cosh x} \quad (1)$$

podendo estes ser definidos pelas seguintes [séries de Taylor](#):

$$\sum_{k=0}^{\infty} \frac{x^{2k+1}}{(2k+1)!} = \sinh x \quad (2)$$
$$\sum_{k=0}^{\infty} \frac{x^{2k}}{(2k)!} = \cosh x$$

Interessa que estas funções sejam implementadas de forma muito eficiente, desdobrando-as em operações aritméticas elementares. Isso pode ser conseguido através da chamada [programação dinâmica](#) que, em [Cálculo de Programas](#), é feita de forma *correct-by-construction* derivando-se ciclos-**for** via lei de recursividade mútua generalizada a tantas funções quanto necessário – ver o anexo [E](#).

O objectivo desta questão é codificar como um ciclo-for (em Haskell) a função

$$\sinh x \ i = \sum_{k=0}^i \frac{x^{2k+1}}{(2k+1)!} \quad (3)$$

que implementa $\sinh x$, uma das funções de $\tanh x$ (1), através da soma das i primeiras parcelas da sua série (2).

Deverá ser seguida a regra prática do anexo [E](#) e documentada a solução proposta com todos os cálculos que se fizerem.

Problema 4

Uma empresa de transportes urbanos pretende fornecer um serviço de previsão de atrasos dos seus autocarros que esteja sempre actual, com base em *feedback* dos seus passageiros. Para isso, desenvolveu uma *app* que instala num telemóvel um botão que indica coordenadas GPS a um serviço central, de forma anónima, sugerindo que os passageiros o usem preferencialmente sempre que o autocarro onde vão chega a uma paragem.

Com base nesses dados, outra funcionalidade da *app* informa os utentes do serviço sobre a probabilidade do atraso que possa haver entre duas paragens (partida e chegada) de uma qualquer linha.

Pretende-se implementar esta segunda funcionalidade assumindo disponíveis os dados da primeira. No que se segue, ir-se-á trabalhar sobre um modelo intencionalmente *muito simplificado* deste sistema, em que se usará o mónade das distribuições probabilísticas (ver o anexo F). Ter-se-á, então:

- paragens de autocarro

data $Stop = S0 \mid S1 \mid S2 \mid S3 \mid S4 \mid S5$ **deriving** (*Show, Eq, Ord, Enum*)

que formam a linha $[S0 \dots S5]$ assumindo a ordem determinada pela instância de *Stop* na classe *Enum*;

- segmentos da linha, isto é, percursos entre duas paragens consecutivas:

type $Segment = (Stop, Stop)$

- os dados obtidos a partir da *app* dos passageiros que, após algum processamento, ficam disponíveis sob a forma de pares (*segmento, atraso observado*):

$dados :: [(Segment, Delay)]$

(Ver no apêndice G, página 9, uma pequena amostra destes dados.)

A partir destes dados, há que:

- gerar a base de dados probabilística

$db :: [(Segment, Dist Delay)]$

que regista, estatisticamente, a probabilidade dos atrasos (*Delay*) que podem afectar cada segmento da linha. Recomenda-se aqui a definição de uma função genérica

$mkdist :: Eq a \Rightarrow [a] \rightarrow Dist a$

que faça o sumário estatístico de uma qualquer lista finita, gerando a distribuição de ocorrência dos seus elementos.

- com base em *db*, definir a função probabilística

$delay :: Segment \rightarrow Dist Delay$

que dará, para cada segmento, a respectiva distribuição de atrasos.

Finalmente, o objectivo principal é definir a função probabilística:

$pdelay :: Stop \rightarrow Stop \rightarrow Dist Delay$

pdelay a b deverá informar qualquer utente que queira ir da paragem *a* até à paragem *b* de uma dada linha sobre a probabilidade de atraso acumulado no total do percurso $[a \dots b]$.

Valorizar-se-ão as soluções que usem funcionalidades monádicas genéricas estudadas na disciplina e que sejam elegantes, isto é, poupem código desnecessário.

Anexos

A Natureza do trabalho a realizar

Este trabalho teórico-prático deve ser realizado por grupos de 3 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 em **todos** os exercícios do trabalho, para assim poderem responder a qualquer questão colocada na *defesa oral* do relatório.

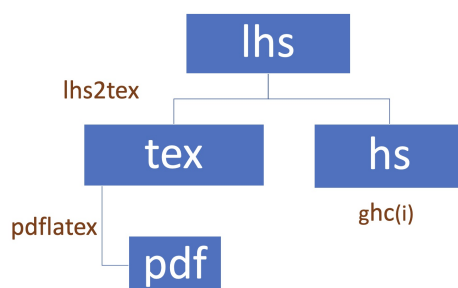
Para cumprir de forma integrada os objectivos do trabalho vamos recorrer a uma técnica de programação dita “[literária](#)” [?], cujo princípio base é o seguinte:

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 `cp2324t.pdf` que está a ler é já um exemplo de [programação literária](#): foi gerado a partir do texto fonte `cp2324t.lhs`¹ que encontrará no [material pedagógico](#) desta disciplina descompactando o ficheiro `cp2324t.zip`.

Como se mostra no esquema abaixo, de um único ficheiro (*lhs*) gera-se um PDF ou faz-se a interpretação do código [Haskell](#) que ele inclui:



Vê-se assim que, para além do [GHCi](#), serão necessários os executáveis [pdflatex](#) e [lhs2TeX](#). Para facilitar a instalação e evitar problemas de versões e conflitos com sistemas operativos, é recomendado o uso do [Docker](#) tal como a seguir se descreve.

B Docker

Recomenda-se o uso do [container](#) cuja imagem é gerada pelo [Docker](#) a partir do ficheiro `Dockerfile` que se encontra na diretoria que resulta de descompactar `cp2324t.zip`. Este [container](#) deverá ser usado na execução do [GHCi](#) e dos comandos relativos ao [L^AT_EX](#). (Ver também a `Makefile` que é disponibilizada.)

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

Após [instalar o Docker](#) e descarregar o referido zip com o código fonte do trabalho, basta executar os seguintes comandos:

```
$ docker build -t cp2324t .  
$ docker run -v ${PWD}:/cp2324t -it cp2324t
```

NB: O objetivo é que o container seja usado *apenas* para executar o [GHCi](#) e os comandos relativos ao [L^AT_EX](#). Deste modo, é criado um *volume* (cf. a opção `-v ${PWD}:/cp2324t`) que permite que a diretoria em que se encontra na sua máquina local e a diretoria `/cp2324t` no [container](#) sejam partilhadas.

Pretende-se então que visualize/edite os ficheiros na sua máquina local e que os compile no [container](#), executando:

```
$ lhs2TeX cp2324t.lhs > cp2324t.tex  
$ pdflatex cp2324t
```

[lhs2TeX](#) é o pre-processor que faz “pretty printing” de código Haskell em [L^AT_EX](#) e que faz parte já do [container](#). Alternativamente, basta executar

```
$ make
```

para obter o mesmo efeito que acima.

Por outro lado, o mesmo ficheiro `cp2324t.lhs` é executável e contém o “kit” básico, escrito em [Haskell](#), para realizar o trabalho. Basta executar

```
$ ghci cp2324t.lhs
```

Abra o ficheiro `cp2324t.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.

C Em que consiste o TP

Em que consiste, então, o *relatório* a que se referiu acima? É a edição do texto que está a ser lido, preenchendo o anexo [H](#) 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 [Bib_TE_X](#)) e o índice remissivo (com [makeindex](#)),

```
$ bibtex cp2324t.aux  
$ makeindex cp2324t.idx
```

e recompilar o texto como acima se indicou. (Como já se disse, pode fazê-lo correndo simplesmente `make` no [container](#).)

No anexo [G](#) disponibiliza-se algum código [Haskell](#) relativo aos problemas que são colocados. Esse anexo deverá ser consultado e analisado à medida que isso for necessário.

Deve ser feito uso da [programação literária](#) para documentar bem o código que se desenvolver, em particular fazendo diagramas explicativos do que foi feito e tal como se explica no anexo D que se segue.

D Como exprimir cálculos e diagramas em LaTeX/lhs2TeX

Como primeiro exemplo, estudar o texto fonte ([lhs](#)) do que está a ler¹ onde se obtém o efeito seguinte:²

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

Os diagramas podem ser produzidos recorrendo à *package* [xymatrix](#), por exemplo:

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

E Regra prática para a recursividade mútua em \mathbb{N}_0

Nesta disciplina estudou-se como fazer [programação dinâmica](#) por cálculo, recorrendo à lei de recursividade mútua.³

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:

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

Obter-se-á de imediato

$$\begin{aligned}
 fib' &= \pi_1 \cdot \text{for loop init where} \\
 loop\ (fib, f) &= (f, fib + f) \\
 init &= (1, 1)
 \end{aligned}$$

usando as regras seguintes:

¹ Procure e.g. por "sec:diagramas".

² Exemplos tirados de [?].

³ Lei (3.93) em [?], página 110.

- 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.¹
- 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 aulas², de $f\ x = ax^2 + bx + c$ derivam-se duas funções mutuamente recursivas:

$$\begin{aligned}f\ 0 &= c \\ f\ (n + 1) &= f\ n + k\ n \\ k\ 0 &= a + b \\ k\ (n + 1) &= k\ n + 2\ a\end{aligned}$$

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

```
f' a b c = π1 · for loop init where
  loop (f, k) = (f + k, k + 2 * a)
  init = (c, a + b)
```

F O mónade das distribuições probabilísticas

Mónades são funtores com propriedades adicionais que nos permitem obter efeitos especiais em programação. Por exemplo, a biblioteca [Probability](#) oferece um mónade para abordar problemas de probabilidades. Nesta biblioteca, o conceito de distribuição estatística é captado pelo tipo

newtype $\text{Dist } a = D \{ \text{unD} :: [(a, \text{ProbRep})] \}$ (4)

em que *ProbRep* é um real de 0 a 1, equivalente a uma escala de 0 a 100%.

Cada par (a, p) numa distribuição $d :: \text{Dist } a$ indica que a probabilidade de *a* é *p*, devendo ser garantida a propriedade de que todas as probabilidades de *d* somam 100%. Por exemplo, a seguinte distribuição de classificações por escalões de *A* a *E*,



será representada pela distribuição

```
d1 :: Dist Char
d1 = D [ ('A', 0.02), ('B', 0.12), ('C', 0.29), ('D', 0.35), ('E', 0.22) ]
```

que o [GHCi](#) mostrará assim:

¹ Podem obviamente usar-se outros símbolos, mas numa primeira leitura dá jeito usarem-se tais nomes.

² Secção 3.17 de [?] e tópico [Recursividade mútua](#) nos vídeos de apoio às aulas teóricas.


```
'D' 35.0%
'C' 29.0%
'E' 22.0%
'B' 12.0%
'A'  2.0%
```

É possível definir geradores de distribuições, por exemplo distribuições *uniformes*,

```
d2 = uniform (words "Uma frase de cinco palavras")
```

isto é

```
"Uma" 20.0%
"cinco" 20.0%
"de" 20.0%
"frase" 20.0%
"palavras" 20.0%
```

distribuição *normais*, eg.

```
d3 = normal [10..20]
```

etc.¹ Dist forma um **mónade** cuja unidade é `return a = D [(a, 1)]` e cuja composição de Kleisli é (simplificando a notação)

$$(f \bullet g) a = [(y, q * p) \mid (x, p) \leftarrow g a, (y, q) \leftarrow f x]$$

em que $g : A \rightarrow \text{Dist } B$ e $f : B \rightarrow \text{Dist } C$ são funções **monádicas** que representam *computações probabilísticas*.

Este mónade é adequado à resolução de problemas de *probabilidades e estatística* usando programação funcional, de forma elegante e como caso particular da programação monádica.

G Código fornecido

Problema 1

```
m1 = [[1, 2, 3], [4, 5, 6], [7, 8, 9]]
m2 = [[1, 2, 3, 4], [5, 6, 7, 8], [9, 10, 11, 12]]
m3 = words "Cristina Monteiro Carvalho Sequeira"
test1 = matrot m1 ≡ [1, 2, 3, 6, 9, 8, 7, 4, 5]
test2 = matrot m2 ≡ [1, 2, 3, 4, 8, 12, 11, 10, 9, 5, 6, 7]
test3 = matrot m3 ≡ "CristinaooarieuqeSCMonteirhlavra"
```

Problema 2

```
test4 = reverseVowels "" ≡ ""
test5 = reverseVowels "ácidos" ≡ "ocidás"
test6 = reverseByPredicate even [1..20] ≡ [1, 20, 3, 18, 5, 16, 7, 14, 9, 12, 11, 10, 13, 8, 15, 6, 17, 4, 19, 2]
```

¹ Para mais detalhes ver o código fonte de [Probability](#), que é uma adaptação da biblioteca [PHP](#) ("Probabilistic Functional Programming"). Para quem quiser saber mais recomenda-se a leitura do artigo [?].

Problema 3

Nenhum código é fornecido neste problema.

Problema 4

Os atrasos, medidos em minutos, são inteiros:

type *Delay* = \mathbb{Z}

Amostra de dados apurados por passageiros:

dados = [((*S0*, *S1*), 0), ((*S0*, *S1*), 2), ((*S0*, *S1*), 0), ((*S0*, *S1*), 3), ((*S0*, *S1*), 3),
((*S1*, *S2*), 0), ((*S1*, *S2*), 2), ((*S1*, *S2*), 1), ((*S1*, *S2*), 1), ((*S1*, *S2*), 4),
((*S2*, *S3*), 2), ((*S2*, *S3*), 2), ((*S2*, *S3*), 4), ((*S2*, *S3*), 0), ((*S2*, *S3*), 5),
((*S3*, *S4*), 2), ((*S3*, *S4*), 3), ((*S3*, *S4*), 5), ((*S3*, *S4*), 2), ((*S3*, *S4*), 0),
((*S4*, *S5*), 0), ((*S4*, *S5*), 5), ((*S4*, *S5*), 0), ((*S4*, *S5*), 7), ((*S4*, *S5*), -1)]

“Funcionalização” de listas:

mkf :: *Eq* *a* \Rightarrow [(*a*, *b*)] \rightarrow *a* \rightarrow *Maybe* *b*
mkf = *flip Prelude.lookup*

Ausência de qualquer atraso:

instantaneous :: *Dist Delay*
instantaneous = *D* [(0, 1)]

H 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 ao anexo, bem como diagramas e/ou outras funções auxiliares que sejam necessárias.

Importante: Não pode ser alterado o texto deste ficheiro fora deste anexo.

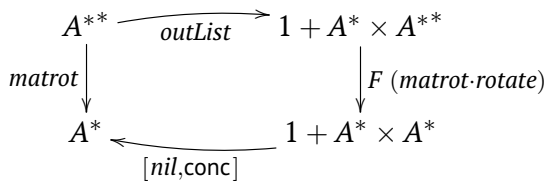
Problema 1

A nossa resolução consiste em tirar a primeira linha da matriz e rodar a matriz 90° no sentido positivo, até a matriz estar vazia.

A operação de rotação e a resolução do problema podem ser definidas da seguinte forma

rotate :: [[*a*]] \rightarrow [[*a*]]
rotate = *reverse* · *transpose*
matrot :: [[*a*]] \rightarrow [*a*]
matrot [] = []
matrot (*h* : *t*) = *h* ++ *matrot* (*rotate* *t*)

Passamos então para definir esta solução *à la CP*, *pointfree*.



$$\text{matrot} = [\text{nil}, \text{conc}] \cdot \text{recList}(\text{matrot} \cdot \text{rotate}) \cdot \text{outList}$$

Que é equivalente a

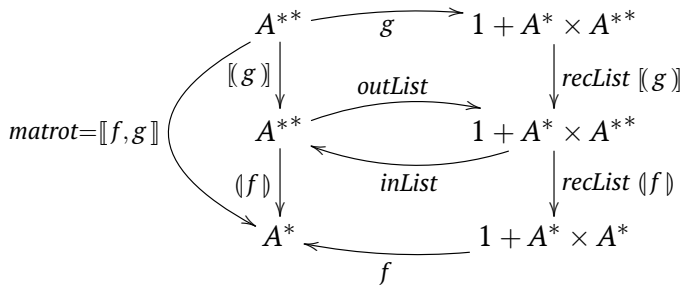
$$\text{matrot} = [\text{nil}, \text{conc}] \cdot \text{recList}(\text{matrot}) \cdot \text{recList}(\text{rotate}) \cdot \text{outList}$$

Fica bastante claro que estamos na presença de um hilomorfismo, seja $\text{matrot} = \text{cata} \cdot \text{ana}$

$$\begin{aligned}
 \text{matrot} &= f \cdot \text{recList}(\text{matrot}) \cdot g \\
 \textbf{where} \\
 f &= [\text{nil}, \text{conc}] \\
 g &= \text{recList}(\text{rotate}) \cdot \text{outList}
 \end{aligned}$$

ficamos então com

$$\begin{aligned}
 \text{matrot} &= \text{hyloList } f \ g \\
 \textbf{where} \\
 f &= [\text{nil}, \text{conc}] \\
 g &= \text{recList}(\text{rotate}) \cdot \text{outList}
 \end{aligned}$$



Curiosamente, a própria função `rotate` é composta por duas funções sobre listas, a intuição diz-nos que talvez estas se tratem de anamorfismos ou catamorfismos.

É efetivamente possível definir as funções que servem inverter uma lista e transpor uma matriz como um catamorfismo ou anamorfismo (ambos). No entanto, como chamamos a `reverse` após a `transpose` decidimos defini-las de modo a que a função `rotate` passasse a ser um hilomorfismo.

$$\begin{aligned}
 \text{reverse_gen} &:: () \rightarrow (a2, [a2]) \rightarrow [a2] \\
 \text{reverse_gen} &= [\text{nil}, \text{conc} \cdot \text{swap} \cdot (\text{singl} \times \text{id})] \\
 \text{transpose_gen} &:: [[a1]] \rightarrow () \rightarrow ([a1], [[a1]]) \\
 \text{transpose_gen } ([]: _) &= i_1 () \\
 \text{transpose_gen } [] &= i_1 () \\
 \text{transpose_gen } l &= i_2 ((\text{map } \text{head } l), (\text{map } \text{tail } l)) \\
 \text{rotate} &= \text{hyloList } \text{reverse_gen } \text{transpose_gen}
 \end{aligned}$$

Problema 2

Numa primeira tentativa decidimos duplicar a lista, mantendo a cópia original e uma cópia filtrada pelo predicado e invertida, para, de seguida, substituir os elementos da lista original, que cumpre o predicado, pelos elementos da lista invertida.

Podemos definir a função para o exercício e a função auxiliar que vai fazer esta junção das listas, este *replaceWhen*, da seguinte maneira:

```
replaceWhen :: (a → Bool) → ([a], [a]) → [a]
replaceWhen f ((h1 : t1), l2@(h2 : t2)) =
  if f h1 then
    h2 : (replaceWhen f (t1, t2))
  else
    h1 : (replaceWhen f (t1, l2))
replaceWhen _ (l1, _) = l1
reverseByPredicate :: (a → Bool) → [a] → [a]
reverseByPredicate _ [] = []
reverseByPredicate f l = replaceWhen f l ((reverse · (filter f)) l)
```

Deste modo temos então as funções em *pointwise*. De maneira a torná-la *pointfree* aplicamos algumas regras, introduzidas nas aulas. Obtemos a seguinte definição:

```
replaceWhenf :: (a → Bool) → ([a], [a]) → [a]
replaceWhenf f = [g, h] · alpha
  where alpha = coassocr · (distr + distr) · distl · (coswap × coswap) · (outList × outList)
        g = cons · (cond (f · π1 · π1) true' false')
        true' = ⟨π1 · π2, (replaceWhenf f) · ⟨π2 · π1, π2 · π2⟩⟩
        false' = ⟨π1 · π1, (replaceWhenf f) · ⟨π2 · π1, cons · ⟨π1 · π2, π2 · π2⟩⟩⟩
        h = inList · [i2 · π1, [i1 · π1, i1 · π1]]
```

Problema 3

Problema 4

De maneira a solucionar este problema, podemos dividi-lo em 4 partes:

H.1 mkDist

Para se conseguir obter estatísticas dos dados, é necessário definir uma função que gere uma distribuição. A partir das funções abaixo definidas, é possível obter uma distribuição que dependa do número de ocorrências de um determinado valor numa lista.

```
msetplus :: Eq a ⇒ [a] → ([a, Int], Int)
msetplus [] = ([], 0)
msetplus (h : t) = (((h, c) : (x)), y + c)
  where (x, y) = msetplus rest
        (c, rest) = (1 + length (filter (h ≡) t), (filter (h ≠) t))
relativeFrequency :: (Eq b) ⇒ [b] → [(b, Float)]
relativeFrequency l = map (id × (((/fromIntegral s) · fromIntegral))) mset where (mset, s) = msetplus l
```

$mkdist :: Eq\ a \Rightarrow [a] \rightarrow Dist\ a$
 $mkdist = mkD \cdot relativeFrequency$

A função *msetplus* define a partir de uma lista um *MultiSet*, um *Set* que guarda um elemento e a quantidade de vezes que este aparece numa lista. Desta maneira conseguimos guardar o número total de ocorrências de um dado valor.

A função *relativeFrequency* calcula a frequência relativa de cada um dos elementos deste *MultiSet*.

Apartir daí a *mkdist*, utilizando a *mkD*, gera nos a distribuição de ocorrências dos valores.

H.2 DB

De maneira a conseguirmos gerar *DB* definimos a seguinte função:

$db :: [(Segment, Dist\ Delay)]$
 $db = map\ \langle \pi_1 \cdot head, (mkdist \cdot (map\ \pi_2)) \rangle \cdot groupBy\ (\lambda x\ y \rightarrow \pi_1\ x \equiv \pi_1\ y)\ \$\ dados$

A partir da *groupBy* e da utilização da função anónima $\lambda x\ y \rightarrow \pi_1\ x \equiv \pi_1\ y$, vamos agrupar os dados pelo seu segmento. De seguida, utilizamos o $\langle \pi_1 \cdot head, mkdist \cdot (map\ \pi_2) \rangle$ para criar os pares $(Segment, Dist\ Delay)$. Sendo, assim vamos ter então a nossa *DB*.

H.3 delay

Utilizando a nossa *DB*, conseguimos definir a nossa função *delay*.

$mkf :: Eq\ a \Rightarrow [(a, b)] \rightarrow a \rightarrow Maybe\ b$
 $mkf = flip\ Prelude.lookup$
 $instantaneous :: Dist\ Delay$
 $instantaneous = D\ [(0, 1)]$
 $delay :: Segment \rightarrow Dist\ Delay$
 $delay = [instantaneous, id] \cdot outMaybe \cdot mkf\ db$

Através da utilização da função *mkf* na *DB*, obtemos a distribuição do segmento que procuramos. Utilizando a função *outMaybe* definida na *Cp.hs* e o $[\cdot, \cdot]$ que ocorre após a mesma, conseguimos ter a distribuição do segmento.

H.4 pdelay

De maneira a definir a *pdelay*, temos que criar um array com as duas paragens que lhe passamos, tal como todas as paragens entre elas. Para isso definimos as seguintes funções

$ana_divide :: (Stop, Stop) \rightarrow [Segment]$
 $ana_divide = \ll\ divide\ \gg$
 $divide :: (Eq\ b, Enum\ b, Ord\ b) \Rightarrow (b, b) \rightarrow () + ((b, b), (b, b))$
 $divide\ (s, final) \mid s \geq final = i_1\ ()$
 $\mid otherwise = i_2\ ((s, succ\ s), (succ\ s, final))$

A função *divide* será o *gen* do anamorismo *ana_divide*.

Para definir a distribuição definimos então a *conquer*:

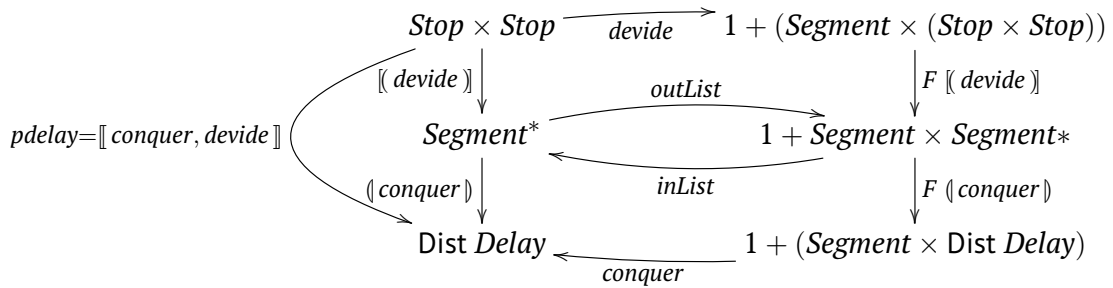
```

cata_conquer :: [Segment] → Dist Delay
cata_conquer = ⟨ conquer ⟩
conquer :: a + (Segment, Dist Delay) → Dist Delay
conquer = [instantaneous, aux]
  where aux = (joinWith (+) · delay)

```

Nesta função, para o caso de paragem, utilizamos a *instantaneous*, enquanto que esta soma os valores de *Delay* e

Juntando ambas a *divide* e a *conquer* obtemos o seguinte diagrama.



```

pdelay :: Stop → Stop → Dist Delay
pdelay = · $ hyloList conquer divide

```

Finalmente, com a função *conquer* e *divide* obtemos então o hilomorfismo da *pdelay*.