Funções de ordem superior e lazy evaluation

- **3.1** Mostre como a lista em compreensão $[f \ x \mid x \leftarrow xs, \ p \ x]$ se pode escrever como combinação das funções de ordem superior map e filter.
- **3.2** Usando foldl, defina uma função $dec2int :: [Int] \rightarrow Int$ que converte uma lista de dígitos decimais num inteiro. Exemplo: dec2int [2, 3, 4, 5] = 2345.
- **3.3** A função $zipWith :: (a \rightarrow b \rightarrow c) \rightarrow [a] \rightarrow [b] \rightarrow [c]$ do prelúdio-padrão é uma variante de zip cujo primeiro argumento é uma função usada para combinar cada par de elementos. Podemos definir zipWith usando uma lista em compreensão:

$$zipWith \ f \ xs \ ys = [f \ x \ y \ | \ (x,y) \leftarrow zip \ xs \ ys]$$

Escreva uma definição recursiva de zip With.

- **3.4** Mostre que pode definir função *isort* :: $Ord\ a \Rightarrow [a] \rightarrow [a]$ para ordenar uma lista pelo método de inserção (ver a Folha 3) usando *foldr* e *insert*.
- ${\bf 3.5}$ As funções foldl1 e foldr1 do prelúdio-padrão são variantes de foldl e foldr que só estão definidas para listas com pelo menos um elemento (i.e. não-vazias). Foldl1 e foldr1 têm apenas dois argumentos (uma operação de agregação e uma lista) e o seu resultado é dado pelas equações seguintes.

foldl1 (
$$\oplus$$
) [x_1, \ldots, x_n] = ($\ldots (x_1 \oplus x_2) \ldots$) $\oplus x_n$
foldr1 (\oplus) [x_1, \ldots, x_n] = $x_1 \oplus (\ldots (x_{n-1} \oplus x_n) \ldots$)

- (a) Mostre que pode definir as funções $maximum,\ minimum :: Ord\ a \Rightarrow [a] \rightarrow a$ do prelúdio-padrão (que calculam, respectivamente, o maior e o menor elemento duma lista não-vazia) usando foldl1 e foldr1.
- (b) Mostre que pode definir foldl1 e foldr1 usando foldl e foldr. Sugestão: utilize as funções head, tail, last e init.
- **3.6** A função de ordem superior $until :: (a \rightarrow Bool) \rightarrow (a \rightarrow a) \rightarrow a \rightarrow a$ está definida no prelúdio-padrão; $until\ p\ f$ é a função que repete sucessivamente a aplicação de f ao argumento até que que p seja verdade. Usando until, escreva uma definição não recursiva da função

$$mdc \ a \ b = if \ b == 0 \text{ then } a \text{ else } mdc \ b \ (a'mod'b)$$

que calcula o máximo divisor comum pelo algoritmo de Euclides.

- **3.7** Sem consultar a especificação do Haskell 98, escreva definições não-recursivas das seguintes funções do prelúdio-padrão:
 - (a) $(++) :: [a] \to [a] \to [a]$, usando foldr;

- (b) $concat :: [[a]] \rightarrow [a]$, usando foldr;
- (c) reverse :: $[a] \rightarrow [a]$, usando foldr;
- (d) reverse :: $[a] \rightarrow [a]$, usando foldl;
- (e) $elem :: Eq \ a \Rightarrow a \rightarrow [a] \rightarrow Bool$, usando any.
- 3.8 Pretende-se que resolva este exercício sem usar words e unwords do prelúdiopadrão (pois words = palavras e unwords = despalavras).
 - (a) Escreva uma definição da função palavras :: $String \rightarrow [String]$ que decompõe uma linha de texto em palavras delimitadas por um ou mais espaços. Exemplo: palavras "Abra- ca- drabra!" = ["Abra-", "ca-", "dabra!"].
 - (b) Escreva uma definição da função despalavras :: $[String] \rightarrow String$ que concatena uma lista de palavras juntando um espaço entre cada uma. Note que despalavras não é a função inversa de palavras; encontre um contra-exemplo que justifique esta afirmação.
- 3.9 A função do prelúdio scanl é uma variante do foldl que produz a lista com os valores acumulados:

scanl
$$f z [x_1, x_2, \ldots] = [z, f z x_1, f (f z x_1) x_2, \ldots]$$

Por exemplo:

$$scanl(+) 0 [1, 2, 3] = [0, 0 + 1, 0 + 1 + 2, 0 + 1 + 2 + 3] = [0, 1, 3, 6]$$

Em particular, para listas finitas xs temos que last ($scanl \ f \ z \ xs$) = $foldl \ f \ z \ xs$. Escreva uma definição recursiva de scanl; deve usar outro nome para evitar colidir com a definição do prelúdio.

- **3.10** Usando a definição da lista infinita *primos* apresentada nas aulas teóricas, escreva uma função factores :: $Int \rightarrow [Int]$ para factorizar um inteiro positivo em primos. Exemplo: factores 100 = [2, 2, 5, 5] porque $100 = 2 \times 2 \times 5 \times 5$.
- 3.11 Considere duas séries (i.e. somas infinitas) que convergem para π :

$$\pi = \frac{4}{1} - \frac{4}{3} + \frac{4}{5} - \frac{4}{7} + \cdots$$

$$\pi = 3 + \frac{4}{2 \times 3 \times 4} - \frac{4}{4 \times 5 \times 6} + \frac{4}{6 \times 7 \times 8} - \cdots$$
(1)

$$\pi = 3 + \frac{4}{2 \times 3 \times 4} - \frac{4}{4 \times 5 \times 6} + \frac{4}{6 \times 7 \times 8} - \dots$$
 (2)

Escreva duas funções calcPi1, calcPi2 :: Int -> Double que calculam um valor aproximado de π usando o número de parcelas dado como argumento; investigue qual das séries converge mais depressa para π .

Sugestão: construa listas infinitas para os numeradores e denominadores dos termos separadamente e combine-as usando zip/zipWith.