

Universidade do Minho

2008/09	1.º Semestre <input type="checkbox"/> 2.º Semestre <input checked="" type="checkbox"/> Anual <input type="checkbox"/>
DISCIPLINA Cálculo de Programas (8504N1) CURSO LCC	DOCENTE J.N. Oliveira – 406006

AULA	SUMÁRIO
Prática 2009.02.26 6. ^a -feira, 15h00-17h00 Sala CP2-111	Apresentação da disciplina. Equipa docente. Programa da disciplina e seu enquadramento no plano de estudos. Motivação. Teoria, método e cálculo em programação. Composicionalidade. A programação funcional como disciplina científica. Regime de avaliação. Bibliografia. Informação electrónica sobre a disciplina: URL: http://www.di.uminho.pt/~jno/html/cp.html . O DOCENTE _____

AULA	SUMÁRIO
Teórica 2009.03.04 4. ^a -feira, 11h00-12h00 Sala CP2-111	Análise de requisitos e sua captação funcional. Exemplo: gestão de listas de chamadas num telemóvel ^a . Concepção composicional e reutilização. Representação de funções por diagramas. Domínio e codomínio de uma função. Setas $A \xrightarrow{f} B$, $B \xleftarrow{f} A$ e sua equivalência. Notação funcional com ou sem variáveis. <i>Início do estudo dos combinadores de programas funcionais:</i> A composição $f \cdot g$ como combinador elementar (sequencial) de funções. Associatividade da composição: $f \cdot (g \cdot h) = (f \cdot g) \cdot h$ (2.8) ^b . Função identidade id . O polimorfismo de id e a propriedade $f \cdot id = id \cdot f = f$ e seu diagrama comutativo (2.10): <div style="text-align: center; margin: 10px 0;"> $\begin{array}{ccc} A & \xleftarrow{id} & A \\ f \downarrow & \swarrow f & \downarrow f \\ B & \xleftarrow{id} & B \end{array}$ </div> O DOCENTE _____ <hr style="width: 20%; margin-left: 0;"/> ^a Os <i>slides</i> apresentados podem ser encontrados a pp. 20-33 de http://www.di.uminho.pt/~jno/ps/msdn02.zip . ^b As referências entre parênteses referem-se aos apontamentos da disciplina.

AULA	SUMÁRIO
<p>Teórico-prática 2009.03.06 6.^a-feira, 15h00-17h00 Sala CP2-111</p>	<p>Apresentação do algoritmo de Hindley-Milner para inferência do tipo polimórfico mais geral de uma função (em Haskell). Exemplo de aplicação do algoritmo ao cálculo do tipo do combinador <code>foldr</code>,</p> <pre>foldr :: (a -> b -> b) -> b -> [a] -> b</pre> <p>obtido por generalização de funções de processamento de listas concretas como por exemplo</p> <pre>sum :: [Int] -> Int sum [] = 0 sum (h:t) = h + sum t</pre> <p>ao esquema</p> <pre>foldr f z [] = z foldr f z (h:t) = f h (foldr f z t)</pre> <p style="text-align: right;">O DOCENTE _____</p>

AULA	SUMÁRIO
<p>Prática 2009.03.06 6.^a-feira, 15h00-17h00 Sala CP2-111</p>	<p>Apresentação do modelo de avaliação contínua da disciplina e do <i>Wiki</i> em que os alunos se devem registrar para contribuírem para a sua avaliação. Exercício: síntese do combinador <code>foldt</code> a associar ao tipo de dados das <i>árvores binárias</i> declaradas em Haskell da forma seguinte:</p> <pre>data Tree a = Empty Node a (Tree a) (Tree a)</pre> <p>Sugestão: começar por pedir ao GHC os tipos dos construtores <code>Empty</code> e <code>Node</code>. Deduzir o combinador por generalização de funções concretas sobre árvores do tipo dado.</p> <p style="text-align: right;">O DOCENTE _____</p>

AULA	SUMÁRIO
<p>Teórica 2009.03.11 4.^a-feira, 11h00-12h00 Sala CP2-111</p>	<p><i>Estudo do combinadores básicos de programas funcionais (cont.):</i>^a O combinador $\langle f, g \rangle$ e o produto $A \times B$ (analogia com “struct” em C) e suas projecções. Sua definição <i>pointwise</i>. O combinador $[f, g]$ e o coproduto $A + B$ (analogia com “union” em C) e suas injecções. Uso de diagramas para inferir propriedades. Exemplo: propriedades de cancelamento-\times (2.20), fusão-\times (2.24) e fusão-$+$ (2.40). Propriedade universal de $\langle f, g \rangle$ (2.55).</p> <p style="text-align: right;">O DOCENTE _____</p> <hr style="width: 20%; margin-left: 0;"/> <p>^aPor conveniência de serviço, esta aula e a seguinte trocaram com a aula prática de 2009.03.11.</p>

AULA	SUMÁRIO
<p>Teórica 2009.03.11 4.^a-feira, 12h00-13h00 Sala CP2-111</p>	<p><i>Estudo do combinadores básicos de programas funcionais (cont.):</i> Uso de diagramas para inferir novos operadores. Exemplos: o produto $f \times g$ (2.22) e a soma $f + g$ de funções. Propriedades de absorção-\times, $+$ (2.25,2.41). Propriedades naturais das projecções (2.25,2.26) e injecções: $(i+j) \cdot i_1 = i_1 \cdot i$, $(i+j) \cdot i_2 = i_2 \cdot j$. Propriedade universal de $[f, g]$ (2.57). Dedução das propriedades de reflexão-\times (2.30) e reflexão-$+$ (2.39) a partir das respectivas propriedades universais.</p> <p>O DOCENTE _____</p>

AULA	SUMÁRIO
<p>Teórico-prática 2009.03.13 6.^a-feira, 15h00-17h00 Sala CP2-111</p>	<p>Propriedades de funções. Situação de invertibilidade $f \cdot g = id$. Funções injectivas e sobrejectivas. Isomorfismos (bijecções). Exemplo: a função $swap = \langle \pi_2, \pi_1 \rangle$, a sua bi-invertibilidade $swap \cdot swap = id$ e o isomorfismo natural $A \times B \cong B \times A$ (2.31). Funções conversas.</p> <p>O DOCENTE _____</p>

AULA	SUMÁRIO
<p>Prática 2009.03.13 6.^a-feira, 15h00-17h00 Sala CP2-111</p>	<p>Exercícios de recapitulação sobre <i>folds</i> de listas. Correcção do exercício começado na aula anterior, de que resultou, por aplicação do algoritmo de Hindley-Milner, o combinador</p> <pre>foldt :: (a -> t -> t -> t) -> t -> Tree a -> t foldt f z Empty = z foldt f z (Node a l r) = f a (foldt f z l) (foldt f z r)</pre> <p>O DOCENTE _____</p>

AULA	SUMÁRIO
<p>Teórica 2009.03.18 4.^a-feira, 11h00-12h00 Sala CP2-111</p>	<p><i>Estudo dos combinadores de programas funcionais (cont.):</i> Derivação da lei da troca (2.47) usando diagramas. Derivação da lei da troca (2.47) resolvendo a equação</p> $[\langle f, g \rangle, \langle h, k \rangle] = x$ <p>em ordem a x, com recurso às propriedades universais do produto e do coproduto.</p> <p>O DOCENTE _____</p>

AULA	SUMÁRIO
<p>Teórica 2009.03.18 4.^a-feira, 12h00-13h00 Sala CP2-111</p>	<p><i>Estudo dos combinadores de programas funcionais (cont.):</i> isomorfismos naturais envolvendo produtos e coprodutos que exprimem propriedades comutativas, associativas, de elementos neutros etc. a menos de isomorfismo. Tipos elementares genéricos — primeira intuição sobre os tipos 0, 1 e 2 (resp. <code>Void</code>, <code>()</code> e <code>Bool</code> em HASKELL). Propriedade distributiva</p> $(A \times B) + (A \times C) \cong A \times (B + C)$ <p>do produto em relação à soma (2.48).</p> <p>O DOCENTE _____</p>

AULA	SUMÁRIO
<p>Teórico-prática 2009.03.20 6.^a-feira, 14h00-15h00 Sala CP2-111</p>	<p>Apresentação da extensão <code>Cp.hs</code> ao <code>Prelude.hs</code> do Haskell. Sua utilização como auxiliar de estudo. Uso do comando <code>:t</code> para “validar” tipos. Caso de estudo: síntese do isomorfismo <i>coassocr</i> em notação <i>pointfree</i>, apoiada por diagramas; recurso à propriedade universal-+ (2.57) para deduzir a correspondente versão <i>pointwise</i>. Codificação de ambas em Haskell usando a extensão <code>Cp.hs</code>.</p> <p>O DOCENTE _____</p>

AULA	SUMÁRIO
<p>Prática 2009.03.20 6.^a-feira, 15h00-17h00 Sala CP2-111</p>	<p>Exercícios das propriedades de igualdade, fusão e absorção associadas ao produto e coproduto partir da respectiva propriedade universal (2.55). Síntese do isomorfismo <i>undistr</i> (2.49) que testemunha a propriedade (2.48).</p> <p>O DOCENTE _____</p>

AULA	SUMÁRIO
<p>Teórica 2009.03.25 4.^a-feira, 11h00-12h00 Sala CP2-111</p>	<p><i>Estudo dos combinadores de programas funcionais básicos (conclusão):</i> Introdução à representação de predicados por guardas (2.60). Combinador condicional de McCarthy (2.59). O isomorfismo natural $A \times 2 \cong A + A$ (2.85) como base para a explicação da definição (2.59). Enunciado das leis de fusão do condicional de McCarthy (2.61,2.63). Funções constantes (2.12), sua propriedade natural e sua utilização para representar valores como funções. O tipo de dados $1 + A$ (“apontador” para valores de tipo A).</p> <p>O DOCENTE _____</p>

AULA	SUMÁRIO
<p>Teórica 2009.03.25 4.^a-feira, 12h00-13h00 Sala CP2-111</p>	<p>Introdução à concepção de programas recursivos. Exemplos de extração de tais programas a partir de propriedades matemáticas dos operadores a definir (em \mathbb{N}). Exemplo: derivação da multiplicação</p> $a \times 0 = 0$ $a \times (n + 1) = (a \times n) + a$ <p>a partir da existência dos elementos neutro e absorvente da multiplicação e da propriedade distributiva da multiplicação em relação à soma, etc. <i>Início do estudo de combinadores envolvendo tipos indutivos:</i> Motivação: conversão da definição ao ponto da operação de multiplicação acima na sua versão sem variáveis correspondente ao diagrama</p> $ \begin{array}{ccc} \mathbb{N}_0 & \xleftarrow{[0, succ]} & 1 + \mathbb{N}_0 \\ (a \times) \downarrow & & \downarrow id + (a \times) \\ \mathbb{N}_0 & \xleftarrow{[0, (a+)]} & 1 + \mathbb{N}_0 \end{array} $ <p>usando as propriedades das funções constantes, dos coprodutos, etc. Primeira intuição sobre o combinador $fold$ para funções sobre números naturais. Noção de <i>gene</i> de uma função recursiva sobre naturais.</p> <p>O DOCENTE _____</p>

AULA	SUMÁRIO
<p>Teórico-prática 2009.03.27 6.^a-feira, 14h00-15h00 Sala CP2-111</p>	<p>Prática com expressões condicionais e condicional de McCarthy: exercícios 2.13 (pág. 37) e 2.15 (pág. 38).</p> <p>O DOCENTE _____</p>

AULA	SUMÁRIO
<p>Prática 2009.03.27 6.^a-feira, 15h00-17h00 Sala CP2-111</p>	<p>Prática com isomorfismos: demonstração de (2.96):</p> $[g, h] \times f = [g \times f, h \times f] \cdot distl$ <p>O DOCENTE _____</p>

AULA	SUMÁRIO
<p>Teórica 2009.04.01 4.^a-feira, 11h00-12h00 Sala CP2-111</p>	<p>Não houve aula (ausência do docente numa reunião científica internacional).</p> <p>O DOCENTE _____</p>

AULA	SUMÁRIO
Teórica 2009.04.01 4. ^a -feira, 12h00-13h00 Sala CP2-111	Não houve aula (ausência do docente numa reunião científica internacional). O DOCENTE _____

AULA	SUMÁRIO
Teórico-prática 2009.04.03 6. ^a -feira, 14h00-15h00 Sala CP2-111	Costumização de produtos e coprodutos em Haskell: isomorfismos <i>in</i> , <i>out</i> para introdução / remoção de sintaxe. O DOCENTE _____

AULA	SUMÁRIO
Prática 2009.04.03 6. ^a -feira, 15h00-17h00 Sala CP2-111	Exemplos de resolução da equação $out \cdot in = id$ em ordem a <i>out</i> , incluindo a sua conversão para Haskell com variáveis. Exercícios de introdução à concepção de programas recursivos. O DOCENTE _____

AULA	SUMÁRIO
Teórica 2009.04.15 4. ^a -feira, 11h00-12h00 Sala CP2-111	<i>Estudo dos combinadores associados ao tipo \mathbb{N}_0</i> : identificação do “fold” de números naturais (\mathbb{N}_0) como o combinador <code>for</code> que capta a semântica de um ciclo- <code>for</code> unidimensional, $for\ b\ i\ 0 = 0$ $for\ b\ i\ (n + 1) = b(for\ b\ i\ n)$ com inicialização <i>i</i> e corpo de ciclo <i>b</i> . Interpretação de operadores aritméticos simples como ciclos- <code>for</code> . Exemplo: $(a \times) = for\ (a +)\ 0$. O DOCENTE _____

AULA	SUMÁRIO
<p>Teórica 2009.04.15 4.ª-feira, 12h00-13h00 Sala CP2-111</p>	<p><i>Estudo dos combinadores associados ao tipo N_0 (cont.): a solução</i></p> $ \begin{array}{ccc} & \xrightarrow{\text{out}} & \\ N_0 & \cong & 1 + N_0 \\ & \xleftarrow{\text{in}=[0, \text{succ}]} & \end{array} $ <p>da equação polinomial $X \cong 1 + X$ (3.74). Noção de <i>catamorfismo</i> $\langle g \rangle$ sobre números naturais induzido pelo <i>gene</i> g e sua propriedade universal:</p> $k = \langle g \rangle \Leftrightarrow k \cdot \text{in} = g \cdot Fk \quad (1)$ <p>onde $Fk = id + k$ e $\text{in} = [0, \text{succ}]$. Interpretação de várias funções sobre números naturais (eg. $(a \times)$) da aula de 25 de Março) como catamorfismos. Dedução dos corolários reflexão-cata e cancelamento-cata.</p> <p>O DOCENTE _____</p>

AULA	SUMÁRIO
<p>Teórico-prática 2009.04.17 6.ª-feira, 14h00-15h00 Sala CP2-111</p>	<p>Investigação sobre catamorfismos cujos resultados são pares. Cálculo da lei da recursividade múltipla (3.73),</p> $ \begin{cases} f \cdot \text{in} = h \cdot F \langle f, g \rangle \\ g \cdot \text{in} = k \cdot F \langle f, g \rangle \end{cases} \equiv \langle f, g \rangle = \langle \langle h, k \rangle \rangle $ <p>também conhecida por lei de Fokkinga. Perspectivas “matricial” e “vectorial” de um sistema de definições mutuamente recursivas (equações).</p> <p>O DOCENTE _____</p>

AULA	SUMÁRIO
<p>Prática 2009.04.17 6.ª-feira, 15h00-17h00 Sala CP2-111</p>	<p>Apresentação da biblioteca Nat.hs. Derivação da função quadrado</p> $ \begin{aligned} sq\ 0 &= 0 \\ sq\ (n + 1) &= 2n + 1 + sq\ n \end{aligned} $ <p>a partir da fórmula do binómio de Newton. Derivação da função $\text{odd}\ n \stackrel{\text{def}}{=} n + 1$ como um catamorfismo de naturais. Conversão de sq para notação sem variáveis e desenho do respectivo diagrama. Conclusão: <i>odd</i> não é um catamorfismo de naturais.</p> <p>O DOCENTE _____</p>

AULA	SUMÁRIO
<p>Teórica 2009.04.22 4.^a-feira, 11h00-12h00 Sala CP2-111</p>	<p>Aplicações da lei de recursividade múltipla: otimização de programas funcionais por intercombinação de ciclos (“fusão horizontal”). Cálculo de ciclos-for com tantas uma variáveis globais quantas as funções mutuamente recursivas que lhes deram origem. Exemplo: cálculo do ciclo $\text{for}(0, 1)((s, o) \mapsto (s + o, 2 + o))$ a partir das funções sq e odd.</p> <p>O DOCENTE _____</p>

AULA	SUMÁRIO
<p>Teórica 2009.04.22 4.^a-feira, 12h00-13h00 Sala CP2-111</p>	<p>Dedução da lei de “<i>banana split</i>” (3.81)</p> $\langle \langle i \rangle, \langle j \rangle \rangle = \langle \langle i \times j \rangle \cdot \langle F \pi_1, F \pi_2 \rangle \rangle$ <p>como corolário da lei de recursividade múltipla (3.73). Construção do respectivo diagrama.</p> <p>O DOCENTE _____</p>

AULA	SUMÁRIO
<p>Teórico-prática 2009.04.24 6.^a-feira, 14h00-15h00 Sala CP2-111</p>	<p><i>Introdução ao estudo de combinadores envolvendo tipos indutivos (cont.):</i> Recurso ao tipo de dados $1 + A$ para a modelação de listas ligadas. A equação $X \cong 1 + A \times X$ (3.4). Discussão sobre a sua “resolução em ordem a X” quando comparada com a de uma equação algébrica convencional. Soluções “a menos de um isomorfismo” (3.6). Papel dos isomorfismos <i>in</i> e <i>out</i> na discriminação das soluções. Noção de tipo recursivo <i>polinomial</i>.</p> <p>O DOCENTE _____</p>

AULA	SUMÁRIO
<p>Prática 2009.04.24 6.^a-feira, 15h00-17h00 Sala CP2-111</p>	<p>Investigação de funções sobre naturais que são catamorfismos de $F X = 1 + X$. Exercício de conversão PW-PF da função factorial,</p> $\text{fac} \cdot \text{in} = [\underline{1}, \widehat{*}] \cdot F \langle \text{suc}, \text{fac} \rangle \quad (2)$ <p>que assim se mostra ser um exemplo de recursividade múltipla. Investigação de outras funções sobre naturais que não são catamorfismos, por exemplo o cálculo do n-ésimo número de Fibonacci:</p> $\begin{aligned} \text{fib } 0 &= 1 \\ \text{fib } 1 &= 1 \\ \text{fib}(n + 2) &= \text{fib}(n + 1) + \text{fib } n \end{aligned} \quad (3)$ <p>O DOCENTE _____</p>

AULA	SUMÁRIO
<p>Teórica 2009.04.29 4.^a-feira, 11h00-12h00 Sala CP2-111</p>	<p><i>Estudo dos combinadores associados ao tipo polinomial $X \cong 1 + A \times X$: funções de observação de habitantes desse tipo. Noção de <i>catamorfismo</i>. Sua instância para listas do Haskell e sua analogia com o combinador <code>foldr</code>. Construção do diagrama de um catamorfismo de listas e formulação da respectiva propriedade universal:</i></p> $k = \llbracket g \rrbracket \Leftrightarrow k \cdot \text{in} = g \cdot Fk \quad (4)$ <p>onde $Fk = \text{id} + \text{id} \times k$ e in, out foram deduzidas na aula anterior. Conversão para <i>pointwise</i> da lei (4), fazendo $g = \llbracket c, f \rrbracket$,</p> $\begin{aligned} k \llbracket \cdot \rrbracket &= c \\ k(h : t) &= f(h, k t) \end{aligned}$ <p>deduzindo-se assim a relação entre catamorfismos de listas e <i>fold</i>s:</p> $\llbracket \llbracket c, f \rrbracket \rrbracket = \text{foldr } \bar{f} c \quad (5)$ <p>O DOCENTE _____</p>

AULA	SUMÁRIO
<p>Teórica 2009.04.29 4.^a-feira, 12h00-13h00 Sala CP2-111</p>	<p>Apresentação da biblioteca <code>List.hs</code>. Introdução à análise de algoritmos por cálculo. Noções de anamorfismo $\llbracket g \rrbracket$ de uma coalgebra g e de hilomorfismo $\llbracket g, h \rrbracket$. Primeira abordagem à <i>hilo-factorização</i> algorítmica. Exemplo introdutório: cisão da função factorial (2) no <i>hilomorfismo</i></p> $\begin{array}{ccccc} \mathbb{N} & \xrightarrow{\text{out}} & 1 + \mathbb{N} & \xrightarrow{\text{id} + \langle \text{succ}, \text{id} \rangle} & 1 + \mathbb{N} \times \mathbb{N} \\ \text{fac} \downarrow & & & & \downarrow \text{id} + \text{id} \times \text{fac} \\ \mathbb{N} & \xleftarrow{\llbracket 1, * \rrbracket} & & & 1 + \mathbb{N} \times \mathbb{N} \end{array}$ <p>Factorização de um hilomorfismo numa fase de <i>análise</i> (anamorfismo) seguida de outra de <i>síntese</i> (catamorfismo),</p> $\llbracket g, h \rrbracket = \llbracket g \rrbracket \cdot \llbracket h \rrbracket \quad (6)$ <p>e sua relação com a construção de algoritmos segundo o esquema da <i>divisão e conquista</i>. Percepção (informal) de um compilador como um hilomorfismo: <i>parser</i> seguido de <i>gerador de código</i>. Papel do tipo de dados indutivo (árvore de <i>parsing</i>) que os medeia.</p> <p>O DOCENTE _____</p>

AULA	SUMÁRIO
<p>Teórica 2009.05.06 4.^a-feira, 11h00-12h00 Sala CP2-111</p>	<p>Introdução ao estudo de tipos indutivos polinomiais do 2.^o grau: árvores binárias de procura e árvores com folhas: Construção dos respectivos catamorfismos. Primeira inspecção das bibliotecas <code>BTree.hs</code> e <code>LTree.hs</code>.</p> <p>O DOCENTE _____</p>

AULA	SUMÁRIO
Teórica 2009.05.06 4. ^a -feira, 12h00-13h00 Sala CP2-111	Trilogia ana-cata-hilo de tipos de base polinomial do 2. ^o grau: árvores binárias. Estruturas de dados virtual de um hilomorfismo. Apresentação da biblioteca <code>BTree.hs</code> . Exemplos: o hilomorfismo <code>qSort</code> ('quick sort'). Análise e compreensão de hilomorfismos com base na inspeção de estruturas de dados virtuais. O DOCENTE _____

AULA	SUMÁRIO
Teórico-prática 2009.05.08 6. ^a -feira, 14h00-15h00 Sala CP2-111	Não houve aula (participação do docente numa 'workshop' internacional). O DOCENTE _____

AULA	SUMÁRIO
Prática 2009.05.08 6. ^a -feira, 15h00-17h00 Sala CP2-111	Não houve aula (participação do docente numa 'workshop' internacional). O DOCENTE _____

AULA	SUMÁRIO
Teórica 2009.05.20 4. ^a -feira, 11h00-12h00 Sala CP2-111	Formulação da estrutura algorítmica de <i>divide & conquer</i> sob a forma de um hilomorfismo genérico de tipo F , onde F é visto como um functor. Papel da trilogia <i>cata-ana-hilo</i> na classificação de algoritmos. O caso paradigmático dos algoritmos de ordenação. Análise do algoritmo <i>mSort</i> (<i>merge sort</i>) como introdução à biblioteca <code>LTree</code> . O DOCENTE _____

AULA	SUMÁRIO
Teórica 2009.05.20 4. ^a -feira, 12h00-13h00 Sala CP2-111	Demonstração da lei de fusão-cata (3.61), $f \cdot (\downarrow g) = (\downarrow \beta) \text{ se } f \cdot g = \beta \cdot F f$ a partir da respectiva propriedade universal. Sua evidência com base no diagrama respectivo. O DOCENTE _____

AULA	SUMÁRIO
<p>Teórico-prática 2009.05.22 6.^a-feira, 14h00-15h00 Sala CP2-111</p>	<p>Análise de um caso de estudo em cálculo de programas: a função <i>fib</i> que calcula o <i>n</i>-ésimo número da série de Fibonacci. Sua formulação como hilomorfismo do tipo <i>LTree</i> e análise da sua estrutura de dados virtual. Análise da sua versão em ciclo-for após cálculo via lei da recursividade múltipla. Demonstração da técnica de anotação de programas com recurso à biblioteca <i>System.Time</i> como primeira introdução à “monadificação” de programas funcionais. Apresentação de <i>demos.hs</i>.</p> <p>O DOCENTE _____</p>

AULA	SUMÁRIO
<p>Prática 2009.05.22 6.^a-feira, 15h00-17h00 Sala CP2-111</p>	<p>Prova da igualdade $(a*) \cdot (b*) = ((a * b)*)$ usando a lei de fusão-cata (3.61) e assumindo a distributividade de $(a*)$ pela soma. Revisão dos tipos <i>IN</i> e <i>A*</i>, respectivos <i>in/out</i> e funtores. Definição da função <i>rev</i> que inverte uma lista como um catamorfismo e prova de $len \cdot rev = len$ através da lei de fusão-cata, assumindo $len \cdot snoc = succ \cdot p2$. Introdução à prova de $rev \cdot rev = id$ que, usando o mesmo método, ficou como trabalho de casa.</p> <p>O DOCENTE _____</p>

AULA	SUMÁRIO
<p>Teórica 2009.05.27 4.^a-feira, 11h00-12h00 Sala CP2-111</p>	<p><i>Introdução à parametrização e ao polimorfismo:</i> generalização da função <i>map f</i> (listas) a árvores de tipo <i>LTree</i>. Sua representação como um catamorfismo:</p> $(in \cdot (f + id \times id))$ <p>Noção de conteúdo <i>a</i> de um tipo paramétrico <i>Ta</i>. Noção de <i>base</i> de um tipo paramétrico.</p> <p>O DOCENTE _____</p>

AULA	SUMÁRIO
<p>Teórica 2009.05.27 4.^a-feira, 12h00-13h00 Sala CP2-111</p>	<p><i>Parametrização e polimorfismo:</i> Introdução ao conceito de <i>functor de tipo</i> (‘type functor’). Breve introdução ao mecanismo de classes em Haskell. Análise da classe <i>Functor</i>.</p> <p>O DOCENTE _____</p>

AULA	SUMÁRIO																																
Teórico-prática 2009.05.29 6. ^a -feira, 15h00-17h00 Sala CP2-111	Classificação algorítmica. Catálogo de tipos indutivos (3.68) e suas bases polinômiais. Tabela sinóptica dos principais algoritmos referidos ao longo da disciplina, disponíveis nas bibliotecas <code>List.hs</code> , <code>BTree.hs</code> e <code>LTree.hs</code> : <table border="1" style="margin: 10px auto;"> <thead> <tr> <th>Classe</th> <th>B(A,X)</th> <th>Serialização</th> <th>Ordenação</th> <th>Inversão</th> <th>Factorial</th> <th>Quadrado</th> <th>Outros</th> </tr> </thead> <tbody> <tr> <td><i>List</i></td> <td>$1 + A \times X$</td> <td><i>id</i></td> <td><i>iSort</i></td> <td><i>invl</i></td> <td><i>fac</i></td> <td><i>sq</i></td> <td><i>look</i></td> </tr> <tr> <td><i>BTree</i></td> <td>$1 + A \times X^2$</td> <td><i>in/pre/pós</i></td> <td><i>qSort</i></td> <td><i>invBTree</i></td> <td></td> <td></td> <td><i>hanoi, traces</i></td> </tr> <tr> <td><i>LTree</i></td> <td>$A + X^2$</td> <td><i>tips</i></td> <td><i>mSort</i></td> <td><i>invLTree</i></td> <td><i>dfac</i></td> <td><i>dsq</i></td> <td><i>fib</i></td> </tr> </tbody> </table> <p style="text-align: right;">O DOCENTE _____</p>	Classe	B(A,X)	Serialização	Ordenação	Inversão	Factorial	Quadrado	Outros	<i>List</i>	$1 + A \times X$	<i>id</i>	<i>iSort</i>	<i>invl</i>	<i>fac</i>	<i>sq</i>	<i>look</i>	<i>BTree</i>	$1 + A \times X^2$	<i>in/pre/pós</i>	<i>qSort</i>	<i>invBTree</i>			<i>hanoi, traces</i>	<i>LTree</i>	$A + X^2$	<i>tips</i>	<i>mSort</i>	<i>invLTree</i>	<i>dfac</i>	<i>dsq</i>	<i>fib</i>
Classe	B(A,X)	Serialização	Ordenação	Inversão	Factorial	Quadrado	Outros																										
<i>List</i>	$1 + A \times X$	<i>id</i>	<i>iSort</i>	<i>invl</i>	<i>fac</i>	<i>sq</i>	<i>look</i>																										
<i>BTree</i>	$1 + A \times X^2$	<i>in/pre/pós</i>	<i>qSort</i>	<i>invBTree</i>			<i>hanoi, traces</i>																										
<i>LTree</i>	$A + X^2$	<i>tips</i>	<i>mSort</i>	<i>invLTree</i>	<i>dfac</i>	<i>dsq</i>	<i>fib</i>																										

AULA	SUMÁRIO
Teórica 2009.06.03 4. ^a -feira, 11h00-12h00 Sala CP2-111	Noção matemática de functor. Propriedades functoriais — preservação da identidade (3.44) e da composição (3.45). Noção de bi-functor. Propriedades (3.46,3.47). Bi-funtores em HASKELL: a class <code>BiFunctor</code> e o operador <code>bmap</code> . Exemplos: bifuntores produto e coproduto. Demonstração da lei de absorção-cata (3.67), elucidada pelo diagrama $ \begin{array}{ccccc} A & & T A & \xleftarrow{in_A} & B(A, T A) \\ f \downarrow & & T f \downarrow & & \downarrow B(id, T f) \\ C & & T C & \xleftarrow{in_C} & B(C, T C) \xleftarrow{B(f, id)} B(A, T C) \\ & & \downarrow (lg) & & \downarrow B(id, (lg)) \\ & & D & \xleftarrow{g} & B(C, D) \xleftarrow{B(f, id)} B(A, D) \end{array} $ <p style="text-align: right;">O DOCENTE _____</p>

AULA	SUMÁRIO
Teórica 2009.06.03 4. ^a -feira, 12h00-13h00 Sala CP2-111	<i>Introdução ao estudo dos mónades</i> : Exemplos de motivação — funções parciais e multi-funções em Haskell. Tratamento da parcialidade com <code>Maybe</code> . Multi-funções (ie. funções que dão listas como resultado) e sua composição. Definição da composição $f \bullet g$ em ambos os casos (4.1,4.3). <p style="text-align: right;">O DOCENTE _____</p>

AULA	SUMÁRIO
Teórico-prática 2009.06.05 6. ^a -feira, 14h00-15h00 Sala CP2-111	<i>Introdução ao estudo dos mónades (cont.)</i> : Generalização: funtores que são mónades. Composição monádica (4.4) em geral: $ \begin{array}{ccc} f \bullet g \stackrel{\text{def}}{=} \mu \cdot F f \cdot g & & F(F C) \xleftarrow{F f} F B \xleftarrow{g} A \\ & & \downarrow \mu \quad \quad \quad \downarrow \text{---} \\ & & F C \xleftarrow{f} B \end{array} $ <p>Os operadores μ e u: seus axiomas (4.5,4.6) e propriedades “<i>grátis</i>” (4.7,4.8).</p> <p style="text-align: right;">O DOCENTE _____</p>

AULA	SUMÁRIO
Prática 2009.06.05 6. ^a -feira, 15h00-17h00 Sala CP2-111	Exercícios de cálculo de programas envolvendo leis de catamorfismos: demonstração de $mirror \cdot mirror = id$; cálculo da versão <i>pointwise</i> de <i>unzip</i> a partir da sua versão <i>pointfree</i> , cf. $\pi_1 \cdot unzip = \langle \beta \rangle$, resolvido em ordem a β ; cálculo da propriedade $len \cdot concat = sum \cdot (map\ length)$ com recurso às leis de fusão (3.61) e absorção-cata (3.67). O DOCENTE _____

AULA	SUMÁRIO
Teórico-prática 2009.06.12 6. ^a -feira, 14h00-15h00 Sala CP2-111	Funções constantes monádicas e o operador de sequenciação \gg (4.17). A notação- <i>do</i> (4.19) como extensão monádica da notação- <i>let</i> . Exemplos nas mónades das listas e <i>Maybe</i> . Geradores e compreensões (4.22). Definição por compreensão de listas: encontro entre a notação ZF para conjuntos e a notação- <i>do</i> (4.22). Mónades versus funtores. Definição de <i>fmap</i> recorrendo à notação- <i>do</i> . Cálculo do facto $do \{ a \leftarrow x ; return(f\ a) \} = (F\ f)\ x \quad (7)$ válido para todo o mónade F. O DOCENTE _____

AULA	SUMÁRIO
Prática 2009.06.12 6. ^a -feira, 15h00-17h00 Sala CP2-111	Preenchimento dos questionários de avaliação da disciplina. Conclusão dos exercícios da aula anterior. O DOCENTE _____

AULA	SUMÁRIO
Teórico-prática 2009.06.26 6. ^a -feira, 14h00-15h00 Sala CP2-111	Previsto Exercícios sobre cálculo de catamorfismos e notação monádica. O DOCENTE _____

AULA	SUMÁRIO
Prática 2009.06.05 6. ^a -feira, 15h00-17h00 Sala CP2-111	Previsto Dúvidas sobre a matéria e sobre o trabalho prático. Encerramento da disciplina. O DOCENTE _____