## TECHNISCHE UNIVERSITEIT EINDHOVEN

Faculteit der Wiskunde en Informatica

Oefententamen Functioneel Programmeren (2IA05), op woensdag 4 april 2012.

0. Functie  $f: \mathsf{Nat} \to \mathsf{Nat}$  is als volgt gedefinieerd:

$$\begin{array}{lll} f \! \cdot \! 0 & = & 1 \\ f \! \cdot \! 1 & = & 2 \\ f \! \cdot \! (n \! + \! 2) & = & f \! \cdot \! (n \! + \! 1) \, + \, 2 * f \! \cdot \! n \end{array}$$

- (a) Bewijs dat  $(\forall n : n \in \mathsf{Nat} : f \cdot n = 2^n)$ . [1 punt]
- (b) Gebruik tupling om voor f een efficiëntere declaratie af te leiden. [1 punt]
- 1. Geef een afleiding van een declaratie voor een functie f, van type  $\mathcal{L}_*(Int) \to Int$ , die voor alle integer lijsten s ter lengte n voldoet aan: [3 punten]

$$f \cdot s = (\Sigma i : 0 \le i < n : i + s \cdot i) .$$

2. We beschouwen het recursieve datatype  $\mathcal{LT}(B)$  van (eindige) binary leaf-trees over een (gegeven) type B:

$$\langle b \rangle \in \mathcal{LT}(B)$$
 , voor alle  $b \in B$  ,  $\langle s, t \rangle \in \mathcal{LT}(B)$  , voor alle  $s, t \in \mathcal{LT}(B)$  .

Verder is een functie flt, van type  $\mathcal{L}_*(\mathcal{L}_*(B)) \to \mathcal{L}_*(B)$ , gegeven, als volgt, voor alle  $bs \in \mathcal{L}_*(B)$  and  $xs \in \mathcal{L}_*(\mathcal{L}_*(B))$ :

$$\begin{array}{lcl} \mathit{flt} \cdot [] & = & [] \\ \mathit{flt} \cdot (\mathit{bs} \rhd \mathit{xs}) & = & \mathit{bs} \; + \; \mathit{flt} \cdot \mathit{xs} \end{array}$$

Tenslotte is een waarde  $\diamond$  gegeven waarvoor geldt  $\neg(\diamond \in B)$ . Functie L, van type  $\mathcal{LT}(B) \to \mathcal{L}_*(B \cup \{\diamond\})$ , is als volgt gedefinieerd, voor alle  $b \in B$  en  $s, t \in \mathcal{LT}(B)$ :

$$\begin{array}{lll} L \cdot \langle b \rangle & = & [b] \\ L \cdot \langle s, t \rangle & = & [\diamond] +\!\!\!+ L \cdot s +\!\!\!\!+ L \cdot t \end{array}$$

(a) Geef een afleiding van een declaratie voor een functie F, van type  $\mathcal{L}_*(\mathcal{LT}(B)) \to \mathcal{L}_*(B \cup \{\diamond\})$ , en die voldoet aan, voor alle  $ss \in \mathcal{L}_*(\mathcal{LT}(B))$ : [2 punten]

$$F \cdot ss = flt \cdot (L \bullet ss)$$
.

- (b) Laat zien dat functie F (min of meer) een generalisatie is van functie L. [1 punt]
- (c) Leid uit de onder (a) verkregen oplossing een, gelijkwaardige en even efficiënte, staartrecursieve declaratie voor dezelfde functie af. [ 2 punten ]