Kraków 24 czerwca 2014



Zadanie 1.

- (A) Podaj przykład termu który dla którego strategia gorliwej ewaluacji doprowadza do postaci normalnej w mniejszej liczbie redukcji niż strategia normalizująca (leftmost outermost).
- (B) Podaj przykład termu który dla którego strategia normalizująca doprowadza do postaci normalnej w mniejszej liczbie redukcji niż strategia gorliwa.

Dla obu przykładów podaj liczbę redukcji prowadzącą do postaci normalnej w obu strategiach.

Egzamin PF Strona 1/5

Kraków 24 czerwca 2014



${\bf Zadanie} \ {\bf 2} \ \ {\rm Napisz} \ {\rm drzewo} \ {\rm wywodu} \ {\rm typu}$

$$(((o->o)->o)->o)->o->o$$

w systemie typów prostych dla poniższego termu (w pustym kontekście).

$$\lambda a \ b.a(\lambda x.(x \ b))$$

Egzamin PF Strona 2/5



Zadanie 3 Przypisz poniższym termom najbardziej ogólne typy w systemie Hindley-Milner w kontekście który liście pustej [] przypisuje polimorficzny typ 'a list.

```
letrec
  fun S a b c = K a b c (K b a c)
  fun K a b = a
in S K K end
```

```
let
    fun K a b = a
in let
    fun S a b c = K a b c (K b a c)
    in S K K end
end
```

```
let
    fun K a b = a
in let
    fun L x y = S y x []
    fun S a b c = a c (b c)
    in S K K end
end
```

Dla przypomnienia reguły podstawowe reguły typowania :

$$\frac{x:\sigma\in\Gamma}{\Gamma\vdash x:\sigma} \qquad \qquad [{\tt Var}]$$

$$\frac{\Gamma \vdash e_0 : \tau \to \tau' \qquad \Gamma \vdash e_1 : \tau}{\Gamma \vdash e_0 \ e_1 : \tau'} \quad \text{[App]}$$

$$\frac{\Gamma,\; x:\tau \vdash e:\tau'}{\Gamma \vdash \lambda\; x\;.\; e:\tau \to \tau'} \qquad \qquad [\texttt{Abs}]$$

$$\frac{\Gamma \vdash e_0 : \sigma \qquad \Gamma, \, x : \sigma \vdash e_1 : \tau}{\Gamma \vdash \mathtt{let} \ x = e_0 \ \mathtt{in} \ e_1 : \tau} \quad \mathtt{[Let]}$$

$$\frac{\Gamma \vdash e : \sigma' \quad \sigma' \sqsubseteq \sigma}{\Gamma \vdash e : \sigma} \qquad \qquad [\mathtt{Inst}]$$

$$\frac{\Gamma \vdash e : \sigma \quad \alpha \not \in \operatorname{free}(\Gamma)}{\Gamma \vdash e : \forall \ \alpha \ . \ \sigma} \qquad \qquad [\mathtt{Gen}]$$

 (τ, τ') oznaczają zmienne typowe, σ, σ' schematy typów

 $(aby\ otrzymać\ pełny\ zestaw\ reguł\ trzeba\ jeszcze\ uwzględnić\ {\tt letrec}\ wraz\ z\ wielokrotnymi\ definicjami)$

Egzamin PF Strona 3/5



Zadanie 4 Zaproponuj implementację poniższego wariantu katenowalnych list tak aby podane operacje działały w podanych amortyzowanych czasach (n oznacza liczbę elementów na liście). Amortyzowane czasy powinny pozostać tego samego rzędu również w przypadku presystentego użycia. W rozwiązaniu można wykorzystać strumienie oraz notację dla uleniwiania używane na wykładzie.

```
signature CList = sig
    type 'a clist

val fromList :'a list -> 'a clist (* O(1) *)
    val toList :'a clist -> 'a list (* O(n) *)
    val cat :'a clist * 'a clist -> 'a clist (* O(1) *)
end
```

Egzamin PF Strona 4/5



Zadanie 5 Przepisz poniższą implementację liczb tak aby operacje miały amortyzowane czasy odpowiednio $\operatorname{inc,dec-}O(1)$ oraz $\operatorname{toInteger-}O(\log n)$ (n jest wartością liczby reprezentowanej przez strukturę). Amortyzowane czasy powinny pozostać tego samego rzędu również w przypadku presystentego użycia. Zaproponuj funkcję potencjału (długu struktury), która dowodzi że amortyzowane czasy są odpowiednie. W rozwiązaniu można wykorzystać strumienie oraz notację dla uleniwiania używane na wykładzie.

```
datatype Digit= ONE | TWO | THREE
type Number = Digit list
fun inc [] = [ONE] |
       inc (ONE::xs) = (TWO::xs) |
       inc (TWO::xs) = (THREE::xs) |
       inc (THREE::xs) = (TWO::inc xs)
fun dec (THREE::xs) = (TWO::xs) |
       dec (TWO::xs) = (ONE::xs) |
                       = []
       dec [ONE]
       dec (ONE::xs) = (TWO::dec xs)
fun toInteger ds = let
   fun dI ONE = 1 |
       dI TWO
               = 2 |
       dI THREE = 3
   fun tI [] mult acc = acc |
       tI (digit::ds) mult acc = tI ds (2*mult) (acc+ mult*(dI digit))
    in tI ds 1 0 end
```

Egzamin PF Strona 5/5