

# Paradigmata programování 1

## Instrukce:

- Řešení v podobě zdrojového kódu ve Scheme zasílejte v jediném souboru na e-mail

`eduard.bartl@upol.cz`.

- Jako předmět e-mailové zprávy uveďte

`PAPR1 -- reseni ukolu c. 3.`

- Do zdrojového kódu nepište ani příklady užití uvedené v zadání ani Vaše testy.
- Soubor se zdrojovým kódem pojmenujte jako

`UzivatskeJmeno.ss` (nebo `UzivatskeJmeno.rkt`),

kde `UzivatskeJmeno` je uživatelské jméno ve Vaší univerzitní e-mailové adrese.

**Upozornění:** Nedodržení instrukcí může znamenat neuznání celého úkolu.

## Úkol č. 3

**datum zadání:** 4. prosince 2012

**termín odevzdání:** 12. prosince 2012

1. (4 body) Pomocí `foldl` nebo `foldr` naprogramujte proceduru `count` zjišťující počet výskytů prvků v daném seznamu.

Příklady použití:

```
> (count '(3 1 3 2 1 2 3 3 3))  
((3 . 5) (1 . 2) (2 . 2))
```

```
> (count '(d b a c b b a))  
((d . 1) (b . 3) (a . 2) (c . 1))
```

2. (4 body) Pomocí rekurze naprogramujte proceduru `map-index-pred`. Tuto proceduru znáte z předchozího úkolu. Přijímá tři parametry: predikát `<pred?>`, procedura `<f>` a seznam `<l> = (a1 a2 ... an)`. Procedura `map-index-pred` vrací seznam `(b1 b2 ... bn)` stejné délky jako `<l>`, jeho prvky  $b_i$  jsou  $f(a_i)$  pro indexy splňující predikát `<pred?>` a  $a_i$  pro indexy nesplňující predikát `<pred?>`. Např:

```
> (map-index-pred odd? sqr '(2 3 4 5))  
(2 9 4 25)
```

Prvky seznamu na lichých indexech – tedy prvky 3 a 5 – jsou ve výsledném seznamu umocněny. Protože indexy prvků 2 a 4 jsou 0 a 2, tedy nejsou liché, jsou tyto prvky ve výsledném seznamu stejné jako v původním. Další příklad:

```
> (map-index-pred (lambda(i) (< i 2)) - '(1 2 3 4 5))  
(-1 -2 3 4 5)
```

Prvky na indexech menší než 2 jsou ve výsledném seznamu nahrazeny jejich opačnou hodnotou, ostatní zůstávají stejné.

3. (7 bodů) Napište proceduru přijímající jeden argument `<n>`, která vrací  $(n+1)$ -ní člen  $C_{n+1}$  Catalanovy posloupnosti. Catalanova posloupnost (používaná mj. v kombinatorice) je daná předpisem:

$$C_1 = 1,$$

$$C_{n+1} = \frac{2(2n+1)}{n+2}C_n \text{ pro } n > 0.$$

Proceduru implementujte

- (a) jako rekurzivní proceduru (která není koncově rekurzivní); tuto proceduru pojmenujte `catalan1`,
- (b) jako iterativní proceduru, kde je pro modifikaci lokálního prostředí využita speciální forma `define`; tuto proceduru pojmenujte `catalan2`,
- (c) jako iterativní proceduru pomocí pojmenovaného `let`; tuto proceduru pojmenujte `catalan3`.

Příklad použití:

```
> (catalan1 1)
2
```

4. **(7 bodů)** Naprogramujte proceduru, která vypočte největší společný dělitel dvou zadaných čísel pomocí Euklidova algoritmu. Proceduru implementujte
- (a) jako rekurzivní proceduru (která není koncově rekurzivní); tuto proceduru pojmenujte `euclid1`,
  - (b) jako iterativní proceduru, kde je pro modifikaci lokálního prostředí využita speciální forma `define`; tuto proceduru pojmenujte `euclid2`,
  - (c) jako iterativní proceduru pomocí pojmenovaného `let`; tuto proceduru pojmenujte `euclid3`.

Příklady použití:

```
> (euclid1 9 24)
3
```

```
> (euclid2 17 25)
1
```

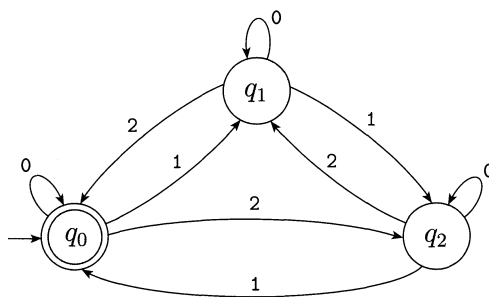
```
> (euclid3 5 5)
5
```

5. (3 bodů) Napište iterativní proceduru `harmonic-mean` vracející harmonický průměr čísel v seznamu. Harmonický průměr  $H$  reálných čísel  $x_1, x_2, \dots, x_n$  je dán vztahem:

$$H = \frac{n}{\frac{1}{x_1} + \frac{1}{x_2} + \dots + \frac{1}{x_n}}.$$

Při implementaci je zakázáno použít proceduru `length`.

6. (7 bodů) Napište iterativní proceduru `divided-by-three?`, která zjistí, jestli je součet čísel v daném seznamu dělitelný třemi. K implementaci použijte tzv. *konečný automat*, jehož činnost je popsána orientovaným grafem znázorněným na následujícím obrázku:



Vrcholy označené jako  $q_0$ ,  $q_1$ ,  $q_2$  představují stavy, ve kterých se automat může nacházet, hrany znázorňují do jakého stavu automat přejde zpracováním čísla určeného ohodnocením dané hrany. Činnost automatu je podrobněji popsána na následujícím příkladu:

```
> (divided-by-three? '(2 0 2 1 1))
#t
```

Stav automatu na začátku zpracování seznamu je vždy  $q_0$  (vrchol označený šipkou, která vede „odnikud“). Automat může zpracovávat seznam čísel např. zleva doprava, tzn. začne číslem 2. Přejde tedy ze stavu  $q_0$  do stavu  $q_2$  (díky hraně, která směřuje z  $q_0$  do  $q_2$  a je ohodnocena číslem 2). Poté zpracovává další číslo v seznamu, tzn. číslo 0. Hrana ohodnocená nulou vycházející z vrcholu  $q_2$  vede opět do vrcholu  $q_2$ , automat tedy zpracováním čísla 0 svůj stav nezmění. Dál je přečteno číslo 2, automat přejde do stavu  $q_1$ . Zpracováním čísla 1

přejde z  $q_1$  zpět do  $q_2$  a na závěr přečtením čísla 1 přejde do stavu  $q_0$ . Pokud bude stav automatu po přečtení všech čísel  $q_0$ <sup>1</sup>, pak je součet všech čísel dělitelný třemi. Pokud bude jeho stav na konci zpracování jiný než  $q_0$ , pak součet není dělitelný třemi. Další příklad:

```
(divided-by-three? '(0 1 2 2 2 2 1))  
#f
```

Automat po přečtení všech čísel skončí ve stavu  $q_1$ , tzn., že součet čísel  $0 + 1 + 2 + 2 + 2 + 2 + 1$  není dělitelný třemi.

---

<sup>1</sup>Jedná se o tzv. koncový stav; typicky bývá označen dvojitým kroužkem. V tomto případě je náhodou počáteční a koncový stav automatu jeden a týž.