## Programiranje I: 2. izpit

7. maj 2013

Čas reševanja je 120 minut. Veliko uspeha!

### 1. naloga (25 točk)

V Mathematici lahko sprehod v ravnini predstavimo s seznamom korakov  $\{\{e_1,d_1\},...,\{e_n,d_n\}\},$  kjer so  $e_i$  enotski vektorji, ki predstavljajo smeri korakov,  $d_i$  pa pozitivna realna števila, ki predstavljajo njihove dolžine.

a) Sestavite funkcijo naloga1a[sez\_], ki vrne točke, ki jih obišče sprehod, podan s seznamom korakov sez v gornji obliki.

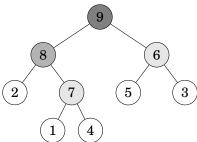
```
 \begin{split} & \text{In}[1] \coloneqq \text{naloga1a}[\{\{0,\ 1\},\ 2\},\ \{\{1,\ 0\},\ 1\},\ \{\{-1,\ 0\},\ 4\}\}] \\ & \text{Out}[1] = \{\{0,\ 0\},\ \{0,\ 2\},\ \{1,\ 2\},\ \{-3,\ 2\}\} \\ & \text{In}[2] \coloneqq \text{naloga1a}[\{\{\{0,\ 1\},\ 2\},\ \{\{1,\ 0\},\ 1\},\ \{\{-1,\ 0\},\ 4\},\ \{\{3/5,\ 4/5\},\ 5\}\}] \\ & \text{Out}[2] = \{\{0,\ 0\},\ \{0,\ 2\},\ \{1,\ 2\},\ \{-3,\ 2\},\ \{0,\ 6\}\} \\ \end{aligned}
```

**b**) Sestavite funkcijo naloga1b[sez\_], ki iz seznama obiskanih točk sez izračuna seznam korakov v gornji obliki.

```
\label{eq:continuous_series} $$ In[3]:= naloga1b[\{\{0, 0\}, \{0, 2\}, \{1, 2\}, \{-3, 2\}\}] $$ Out[3]= \{\{\{0, 1\}, 2\}, \{\{1, 0\}, 1\}, \{\{-1, 0\}, 4\}\} $$ In[4]:= naloga1b[\{\{0, 0\}, \{0, 2\}, \{1, 2\}, \{-3, 2\}, \{0, 6\}\}] $$ Out[4]= \{\{\{0, 1\}, 2\}, \{\{1, 0\}, 1\}, \{\{-1, 0\}, 4\}, \{\{3/5, 4/5\}, 5\}\} $$
```

#### 2. naloga (25 točk)

Vsako dvojiško drevo lahko razdelimo na plasti tako, da so v prvi plasti vsi listi drevesa, v drugi plasti vsa vozlišča, ki imajo otroke v prvi plasti, in tako naprej. Primer razdelitve drevesa na plasti:



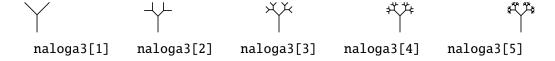
Razredu Drevo dodajte metodo naloga2(self, n), ki vrne množico vrednosti vseh vozlišč v plasti n. Metoda naj drevesa ne spreminja.

Pri zgornjem drevesu d tako torej velja:

```
>>> d.naloga2(1)
{1, 2, 3, 4, 5}
>>> d.naloga2(2)
{6, 7}
>>> d.naloga2(3)
{8}
```

#### 3. naloga (25 točk)

V *Mathematici* sestavite funkcijo naloga3 [n\_], ki izriše sledeče fraktale:



# 4. naloga (25 točk)

Sestavite funkcijo naloga4(t), ki za tabelo t oblike

$$[a_k, a_{k+1}, \dots, a_n, a_1, a_2, \dots, a_{k-1}],$$

kjer velja

$$a_1 < a_2 < \cdots < a_n$$

v času  $O(\log n)$  poišče število k.