Úloha 1

(10 bodů) Je dána posloupnost celých čísel délky N, kde N < 100000. Určete v ní **nejdelší** znaménkově vyvážený úsek, tj. souvislý úsek obsahující stejný počet kladných a záporných čísel. Výstupem je index prvního a posledního prvku nalezeného úseku; je-li takových vyvážených úseků téže maximální délky více, stačí nalézt libovolný z nich. Pokud žádný takový vyvážený úsek neexistuje, můžete vrátit např. hodnotu None.

Navrhněte postup, jak správně vyřešit úlohu s co nejlepší časovou složitostí vzhledem k délce posloupnosti N. Plný počet bodů bude udělen pouze za řešení pracující v asymptoticky optimálním čase.

- (a) Popište algoritmus: programový kód v Pythonu je vítán, ale není povinný, slovní vysvětlení zvoleného postupu řešení naopak povinné je. Nepoužívejte žádné netriviální datové struktury (typu zásobník, fronta, halda, slovník), jejichž algoritmus sami nepopíšete a neodvodíte jeho časovou složitost.
- (b) Zdůvodněte správnost algoritmu.
- (c) Odvoďte časovou a prostorovou složitost (v nejhorším případě). Pracuje vaše řešení v asymptoticky optimálním čase a prostoru?

Příklad

vstup: 2 -2 0 6 -1 1 7 -9 2 5 výstup: 1 7 (pozice vstupní posloupnosti číslujeme od 0)

Úloha 2

(10 bodů) Je zadán binární strom. Navrhněte efektivní algoritmus, který zjistí, zdali je zadaný strom AVL-vyvážený, tj. zda pro každý vrchol stromu platí, že výšky jeho levého a pravého podstromu se liší nejvýše o 1. (a) Svoje řešení zapište jako funkci v Pythonu, využijte definici třídy pro vrchol binárního stromu níže a váš kód prosím opatřete komentáři,

- (b) zdůvodněte správnost,
- (c) odvoďte časovou složitost.

```
class VrcholBinStromu:
   """třída pro reprezentaci vrcholu binárního stromu"""
   def __init__(self, x = None, levy = None, pravy = None)
       self.info = x  # data
       self.levy = levy # levé dítě
       self.pravy = pravy # pravé dítě
```

Úloha 3

Odpovězte na otázky, své odpovědi vždy zdůvodněte.

(a) **(3 body)** Mějme dánu dvojici funkcí $f,g:\mathbb{N}\to\mathbb{R}^+$ splňující f=O(g). Dokažte nebo vyvraťte každé z následujících tvrzení:

$$\begin{array}{ll}
\bullet & \frac{1}{f} = O(\frac{1}{g}) \\
\bullet & \frac{1}{g} = O(\frac{1}{f})
\end{array}$$

- (b) (3 body) Kolik listů může mít binární halda o n prvcích?
- (c) **(3 body)** Předpokládejme, že se minimaxovým algoritmem podařilo ohodnotit celý strom hry šachy. Dokažte nebo vyvraťte: Je-li kořen stromu hry ohodnocen hodnotou 0, pak si černý hráč (který táhne jako druhý) může vynutit alespoň remízu