

Računalništvo (Fizika): 3. izpit

5. september 2014

Čas reševanja: 120 minut. Doseženih 100 točk šteje za maksimalno oceno.

Navodila: Rešitev je potrebno oddati na spletni učilnici kot eno ZIP ali 7z datoteko, ki vsebuje rešitve posameznih nalog v ločenih datotekah. Posamezne datoteke poimenuj PriimekIme_Nx, kjer je x zaporedna številka naloge. Pri reševanju nalog je dovoljena uporaba interneta (brskanje po referencah). Uporaba komunikacijskih orodij (email, facebook, ipd.) je prepovedana. Strogo prepovedana je kakršna koli medsebojna komunikacija in komunikacija s tretjimi osebami na kakršen koli način (tudi preko interneta).

Naloga 1 [25 točk]

Pripravi delovni zvezek v *Mathematici*, v katerem rešiš naslednjo nalogo. Podana je parametrična krivulja:

$$\begin{aligned}x &= t^2 - 5t + 6, \\ y &= -t^2 - 4t.\end{aligned}$$

- (a) Nariši graf krivulje za parameter $t \in [-5, 4]$.
- (b) Izračunaj vrednost parametra t za točko na krivulji, ki je najbližje izhodišču. Nariši tangento na krivuljo v tej točki.
- (c) Izračunaj vsoto ploščin treh omejenih površin, ki jih objema na eni strani krivulja na drugi strani pa kaka od koordinatnih osi (ena ali obe).

Naloga 2 [25 + 10 točk]

Permutacije reda n so bijektivne preslikave na množici $0, \dots, n-1$, ki jih podamo s seznamom slik. Npr. $[2, 0, 1]$ predstavlja permutacijo, ki slika $0 \mapsto 2, 1 \mapsto 0$ in $2 \mapsto 1$. Sestavi razred *Permutacija*, ki ima naslednje metode:

- (a) konstruktor `__init__(self, s)`, ki ustvari permutacijo iz podanega seznama slik.
- (b) metodo `__call__(self, m)`, ki vrne sliko števila m (če je m prevelik ali premajhen vrže izjemo).
- (c) metodo `__mul__(self, p)`, ki vrne novo permutacijo, ki je kompozitum permutacije `self` in permutacije `p`. Pazi: gre za komponiranje od leve proti desni! Izraz `a*b` pomeni, da najprej slika permutacija `a`, potem pa še permutacija `b`.
- (d) **Dodatna naloga [+10 točk]:** Napiši funkcijo `generiraj(n)`, ki vrne seznam vseh permutacij reda n .

Seveda lahko definirate še kakšne druge metode, ki olajšajo delo, na primer `__repr__`.

(Obrni!)

Naloga 3 [10 + 15 točk]

Dana je **urejena** tabela **različnih** celih števil $[a_0, a_1, \dots, a_{n-1}]$.

- (a) Napiši funkcijo `ujemanje(a)`, ki s časovno zahtevnostjo največ $O(\log n)$ ugotovi, ali v tabeli obstaja tak i , da velja: $a_i = i$. Primer: v tabeli $[-4, 0, 1, 3, 7, 9]$ je tak i enak 3.
- (b) Urejeno tabelo krožno zavrtimo v desno za k mest. Npr. $[7, 9, 3, 5, 6]$ je tabela zavrnjena za $k = 2$. Napiši funkcijo `maksimum(t)`, ki s časovno zahtevnostjo največ $O(\log n)$ najde maksimalni element v zavrti tabeli t , če k ni znan.

Naloga 4 [5 + 10 + 10 + 10 = 35 točk]

Za dano zaporedje $A = [a_1, a_2, \dots, a_n]$ označimo z $A_{ij} = [a_i, a_{i+1}, \dots, a_j]$ strnjeno podzaporedje. Pravimo, da je A_{ij} *strnjeno palindromsko podzaporedje* zaporedja A , če velja $a_{i+h} = a_{j-h}$ za $0 \leq h \leq j - i$. Na primer, če je $A = [a, c, c, a, b, a]$, potem sta $A_{14} = [a, c, c, a]$ in $A_{46} = [a, b, a]$ strnjeni palindromski podzaporedji.

- (a) Predlagaj algoritem in napiši funkcijo `maxPalindrom(A)`, ki vrne par (i, j) , ki predstavlja indeksa začetka in konca najdaljšega strnjenega palindromskega podzaporedja. Kakšna je časovna zahtevnost?
- (b) Opustimo pogoj strnjenosti. Najdaljše palindromsko podzaporedje zaporedja $A = [a, c, a, c, b, a]$ je potem $[a, c, a, c, a]$. Naj P_{ij} predstavlja dolžino najdaljšega palindromskega podzaporedja v strnjem podzaporedju A_{ij} . S pomočjo metode dinamičnega programiranja izpelji in utemelji (v komentarju datoteke v Pythonu) rekurzivno zvezo P_{ij} . (Namig: loči primere glede na enakost/neenakost a_i in a_j .)
- (c) Implementiraj funkcijo `P(A)`, ki izračuna tabelo vrednosti P_{ij} , za $1 \leq i, j \leq n$. Časovna zahtevnost naj ne presega $O(n^2)$.
- (d) **Dodatna naloga [+10 točk]:** Napiši funkcijo `maxPalindrom2(A)`, ki vrne seznam, ki predstavlja eno izmed najdaljših palindromskih podzaporedij.