

# Algoritmi in podatkovne strukture 1

## Primer izpita

Ime in priimek: \_\_\_\_\_

Vpisna številka: \_\_\_\_\_

Pri reševanju si lahko pomagate z enim A4 listom zapiskov.

Svoje odgovore pišite jasno in jih utemeljite.

Ocenjuje se odgovore na izpitni poli. Dodatni listi so namenjeni pomoči pri reševanju in jih ne oddate.

Čas reševanja: 90 min.

Naloga:	1	2	3	4	Skupaj
Točke:	25	25	25	25	100
Ocena:					

- Pri izračunu konveksne ovojnice množice  $n$  točk smo obravnavali postopek, ki je določil, katere daljice med pari točk so del konveksne ovojnice, vendar so bile orientirane in naštete v poljubnem vrstnem redu. Sedaj želimo seznam  $d$  daljic krožno urediti tako, da bo prva točka naslednje daljice enaka drugi točki prejšnje. Seveda obstaja več takih ureditev, zato bo sprejemljiva katerakoli od njih. Daljice bodo podane s pari točk, točke pa so oštevilčene od 1 do  $n$ .
- [10] (a) Opišite čim bolj učinkovit algoritem, ki izračuna tako krožno ureditev daljic. Navedite in utemeljite tudi njegovo časovno in prostorsko zahtevnost.
- [15] (b) V C++ implementirajte funkcijo `ovojnica`, ki bo sprejela število točk in seznam daljic ter vrnila urejen seznam daljic v skladu z zgornjimi zahtevami.  
Implementacija lahko ustrezava manj učinkovitemu postopku od prej opisanega, vendar bo zato prejela manj točk (v tem primeru jo tudi na kratko opišite). Pri implementaciji lahko uporabljate vso funkcionalnost standardne knjižnice C++.
- ```
1 vector<PII> daljice = {{2, 5}, {7, 10}, {3, 5}, {3, 10}, {7, 2}};  
2 vector<PII> krog = ovojnica(12, daljice);  
3 // {{3, 10}, {10, 7}, {7, 2}, {2, 5}, {5, 3}}
```

2. Kajakaški center je obiskala skupina  $n$  turistov, ki se želijo udeležiti "spusta" po Ljubljanici. V centru imajo na voljo kajake, ki sprejmejo največ dva turista. Poleg tega imajo vsi kajaki enako nosilnost  $k$ , ki je ne sme preseči skupna teža kajakašev v njem. Za vsakega turista poznamo njegovo težo  $t_i$ . Kakšno je najmanjše število kajakov, ki jih potrebujejo za sočasen spust po Ljubljanici? Predpostavite lahko, da bo rešitev obstajala - najtežji turist ne presegata nosilnosti kajaka.

V kajakaškem centru so se odločili za sledeč algoritom. Turiste bodo postopoma dodeljevali v kajake in jih odstranjevali iz seznama nerazporejenih. Vsakič bodo najtežjemu nerazporejenemu turistu dodelili svoj kajak. Poleg tega mu bodo v kajak dodali še najlažjega nerazporejenega turista, če skupaj ne presegata kapacitete.

- [10] (a) Kako bi čim bolj učinkovito implementirali opisani algoritmom? Kakšni sta prostorska ter časovna zahtevnost in zakaj?
- [15] (b) Dokažite, da opisani algoritmom porabi minimalno število kajakov.

3. Odgovorite na spodnja vprašanja o Dijkstrovem algoritmu.

```
1 void Dijkstra_PQ(vector<VII> &adjw, int start,
2                     vector<int> &dist, vector<int> &prev) {
3     int n=adjw.size();
4     dist=vector<int>(n,-1); prev=vector<int>(n,-1);
5     priority_queue<PII, vector<PII>, greater<PII>> pq;
6     dist[start]=0; pq.push({0,start});
7     while (!pq.empty()) {
8         auto [d,x]=pq.top(); pq.pop();
9         if (dist[x]!=d) continue; // ???
10        for (auto [y,w] : adjw[x]) {
11            int d=dist[x]+w;
12            if (dist[y]==-1 || d<dist[y]) {
13                dist[y]=d; prev[y]=x; pq.push({d,y});
14            }
15        }
16    }
17 }
```

- [10] (a) Na kratko opišite Dijkstrov algoritmom - čemu je namenjen in kako deluje (opišite glavno idejo algoritma, ne podrobnosti implementacije).
- [15] (b) Zgoraj je podan primer implementacije Dijkstrovega algoritma. Čemu je namenjena označena 9. vrstica? Kaj bi se zgodilo s pravilnostjo in časovno zahtevnostjo algoritma, če bi označeno vrstico izbrisali? Utemeljite, zakaj ni spremembe, ali podajte primer, kjer do nje pride in kakšna je.

4. Izračunati želimo produkt matrik  $A_1 A_2 \dots A_n$ . Pri tem je  $i$ -ta matrika velikosti  $h_i \times w_i$ . Da jih lahko množimo med seboj, morajo imeti kompatibilne velikosti, torej velja  $w_i = h_{i+1}$ . Produkt matrik je asociativna operacija. Vrstni red množenja matrik je nepomemben s stališča rezultata  $(AB)C = A(BC)$ . Pomemben pa je s stališča števila osnovnih operacij (množenj števil), ki so potrebne za izračun rezultata. Za izračun produkta matrik  $A$  in  $B$ , ki sta dimenzij  $h_a \times w_a$  in  $h_b \times w_b$  ( $w_a = h_b = x$ ), potrebujemo  $h_a x w_b$  množenj števil. Iščemo najbolj učinkovit način izračuna produkta matrik  $A_1 A_2 \dots A_n$ , ki bo zahteval najmanj množenj števil.
- [7] (a) Predstavite rekurzivno formulo za najmanjše število osnovnih operacij, ki so potrebne za izračun produkta matrik  $A_1 A_2 \dots A_n$ .  
Namig: razmislite o množenju matrik, ki bo izvedeno nazadnje.
- [6] (b) Kako bi problem rešili z uporabo memoizacije?
- [6] (c) Kakšni sta časovna ter prostorska zahtevnost takega postopka in zakaj?
- [6] (d) Kako pa bi rešili problem s pristopom dinamičnega programiranja od spodaj navzgor?