

Kirjoita jokaiseen paperiin oma nimi, oppilasnumero, tutkinto-ohjelma, kurssikoodi ja kurssin nimi, päivämäärä, sali, palauttamiesi paperien lukumäärä sekä *allekirjoituksesi*. Numeroi palauttamasi paperit juoksevilla numeroinnilla. Tentissä ei saa käyttää mitään ylimääräisiä apuvälineitä.

### 1) Kymmenen kysymystä (10 x 1p + 1p)

Tämä tehtävä on tentin pakollinen osa, josta on saatava vähintään 5p/10p, jotta loput tentistä tarkistetaan. Tämä tehtävä ei kuitenkaan yksistään riitä tentin läpäisyyn. Toisaalta viiteen pisteeseen ei edellytetä "täysin oikeaa vastausta" vaan oleellista on, että pystyt osoittamaan ymmärtäneesi tehtävän koodin toiminnan. Käytä siis aikaa perustelujen miettimiseen ja esittämiseen. Viittaa perusteluissa ohjelmakoodin rivinumeroihin, jos mahdollista.

Alla on annettu kaksi algoritmia (bs1 ja bs2), jotka molemmat etsivät puolitushaulla järjestetystä taulukosta table alkioita x. Lue ensin kaikki kysymyskohdat vastaamatta niihin ja sen jälkeen vertaile annettuja koodinpätkiä erittäin huolella. Vastaa vasta tämän jälkeen kaikkiin kysymyksiin ja käytä aikaa perustelujen pohtimiseen ja muotoilemiseen. Huomaa, että kaikissa kysymyksissä viitataan alla oleviin algoritmeihin ja, että vastaukset tulee perustella hyvin, tai siis *pisteet tulevat vain perusteluista!*

```
1 int bs1(int table[], int x) {          18 def bs2(table, x, low, high):
2     int low = 0;                       19     if low > high:
3     int high = table.length - 1;      20         return -1
4     int mid;                            21     mid = (low + high) / 2
5                                         22     item = table[mid]
6     while( low <= high )              23     if item == x:
7     {                                   24         return mid
8         mid = (low + high) / 2;        25     elif x < item:
9                                         26         return bs2(table,x,low,mid-1)
10        if (table[mid] < x)            27     else:
11            low = mid + 1;              28         return bs2(table,x,mid+1,high)
12        else if (table[mid] > x)      29
13            high = mid - 1;           30
14        else return mid;              31
15    }                                   32
16    return -1;                         33
17 }                                     34
```

- Selitä algoritmin bs1 toiminta sanallisesti (ilman esimerkkiä). Huom! Selitä *miten* algoritmi ratkaisee ongelman. Älä pelkästään selitä koodia rivi-riviltä.
- Selitä nyt algoritmin bs2 toiminta sanallisesti. Miten toiminta eroaa edellisestä?
- Anna esimerkki hausta, jossa algoritmilla bs1 etsitään alkioita  $x = 512$  taulukosta, jossa on alkioita 1, 2, 4, 8, 16, 32, 64, 128, 256 ja 512. Vihje: Taulukoi mitä arvoja muuttujat low, high ja mid saavat ohjelman suorituksen edetessä. Mitä ohjelma palauttaa ja mitä laskennan tuloksena saadaan?
- Anna esimerkki hausta, jossa algoritmilla bs2 etsitään em. taulukosta arvoa  $x = 100$ . Vihje: taulukoi tässä muuttujat low, high, mid ja item kuten edellä. Mitä ohjelma palauttaa ja mikä on laskennan tulos tässä tapauksessa?
- Olkoon  $n$  algoritmien 1 ja 2 ns. "syötteen koko". Mistä muuttujista ja miten algoritmien suoritusajat  $T(n)$  riippuvat?
- Analysoi algoritmin 1 suoritusajaksi  $T(n)$  sen saaman syötteen koon  $n$  funktiona.
- Analysoi algoritmin 2 suoritusajaksi  $T(n)$  sen saaman syötteen koon  $n$  funktiona.
- Algoritmia 1 testattiin suurella aineistolla (haettiin aineiston pienintä alkioita), jolloin sen suoritusajaksi saatiin noin 1 millisekunti. Tämän jälkeen aineiston koko kaksinkertaistettiin ja suoritusajaksi saatiin noin 2 millisekuntia. Jos aineisto jälleen kaksinkertaistettaisiin, niin kuinka pitkään arvioisit laskennan tällä kertaa kestävän? Perustele.

- i) Millaisia oletuksia ja reunaehtoja algoritmin 2 virheetön ja tehokas suoritus asettaa taulukolle `table` ja taulukon sisältämille alkioille?
- j) *Perustele* pitääkö väite paikkansa vai ei: algoritmi 1 on tehokkaampi kuin algoritmi 2.
- k) Bonustehtävä: *Pohdi ja vertaile* algoritmien 1 ja 2 muistinkäyttöä.

## 2) Terminologiaa (2p + 2p + 2p + 2p)

Määrittele seuraavat käsitteet (4 x 1p). Huom! Anna jokaisesta myös *esimerkki* (4 x 1p).

- a) Kekoehto (Heap property)
- b) Hajautusfunktio (Hash function)
- c) Lineaarinen kokeilu (Linear probing)
- d) Valikointi-ongelma (Selection-problem)

## 3) Puiden läpikäyntialgoritmit (2p + 2p)

Binääripuu voidaan määrittää yksikäsitteisesti, jos tiedetään sen läpikäyntijärjestys esijärjestyksessä (*preorder*) ja sisäjärjestyksessä (*inorder*). Erään binääripuun esijärjestys oli K-I-B-A-M-H-L-P-Q-F ja sisäjärjestys oli B-I-M-A-H-K-P-L-Q-F. Piirrä puu ja anna sen vastaava *jälkijärjestys* (*postorder*).

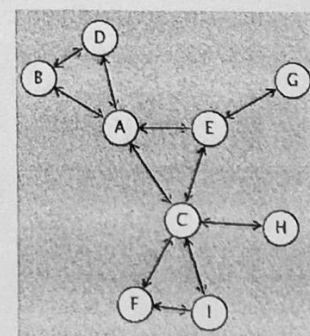
## 4) Järjestämismenetelmät (3p + 3p + 2p)

Joudut valitsemaan algoritmin tehtävään, jossa tulee järjestää annettu aineisto. Mitä asioita (kriteereitä) huomioit tehdessäsi valintaa? Lue ensin koko tehtävänanto.

- a) Valitse kolme (3) keskeistä kriteeriä joiden valossa tarkastelet tilannetta. *Perustele* miksi ja miten valitsemasi kriteerit liittyvät järjestämisiongelmaan.
- b) Nimeä jokaisen kriteerin kohdalla erikseen ainakin yksi *algoritmi*, joka täyttää ko. kriteerin ja yksi joka ei täytä (algoritmien toimintaperiaatteita ei tarvitse selittää). Anna vastauksesi matriisimuodossa 3x2, jossa sarakkeilla (3) on kriteerit ja niiden alapuolella riveillä (2) algoritmien nimiä, jotka täyttävät ja eivät täytä ko. kriteeriä.
- c) Nimeä *algoritmi*, joka täyttää kaikki kriteereistäsi tai perustele miksi sellaista algoritmia ei ole. Nimeä myös jokin *algoritmi*, joka ei täytä ainakaan kahta kriteereistäsi.

## 5) Verkot (2p + 4p + 4p)

- a) Millainen on kuvan 1 verkon vieruslistaesitys (adjacency list representation)? Esitä vieruslista siten, että solmut ovat aakkosjärjestyksessä.
- b) Selitä sanallisesti, miten rekursiivinen syvyysuuntainen haku (DFS) toimii. Oleta, että algoritmi saa syötteenä suuntaamattoman verkon vieruslistaesityksenä, joka on aakkosjärjestyksessä.
- c) Miten rekursiivinen DFS etenee kuvan 1 verkossa, kun lähdetään liikkeelle solmusta A? Anna esimerkki siten, että siitä selviävät sekä rekursiokutsut (vierailujärjestys) että se missä järjestyksessä rekursiokutsut päättyvät.



Kuva 1: Suuntaamaton verkko