

Institutt for datateknologi og informatikk

Eksamensoppgave i IDATG2102 – Algoritmiske metoder

Faglig kontakt under eksamen:

Frode Haug

Eksamensdato:

24.november 2025

Eksamenstid (fra-til):

09:00-13:00 (4 timer)

Hjelpemiddelkode/Tillatte hjelpemidler:

I - Alle trykte og skrevne
(kalkulator er *ikke* tillatt)

Annen informasjon:

Målform/språk:

Bokmål

Antall sider (inkl. forside):

4

Informasjon om trykking av eksamensoppgaven

Originalen er:

1-sidig ☒ 2-sidig ☐

sort/hvit ☒ farger ☐

Skal ha flervalgskjema ☐

Kontrollert av:

Dato

Sign

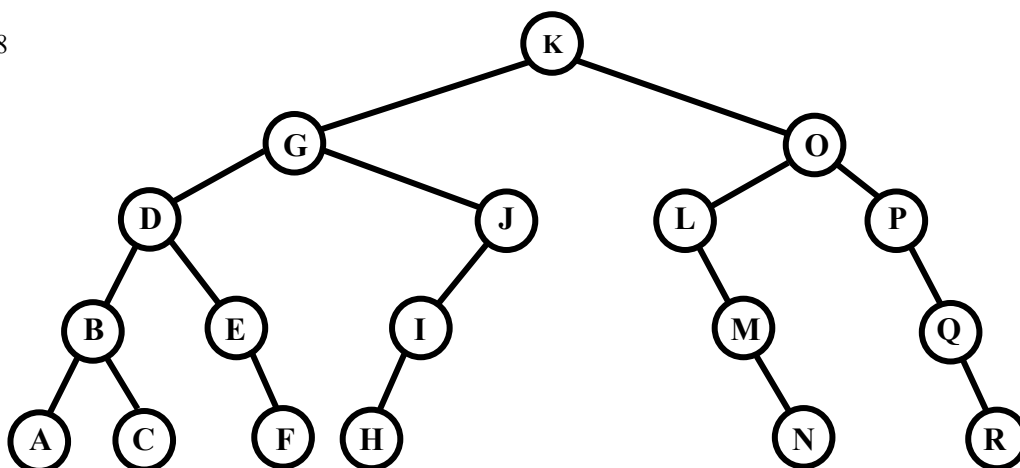
Oppgave 1 (teori, 25%)

Denne oppgaven inneholder tre totalt uavhengige oppgaver fra pensum.

- a) 9 Shellsort skal utføres på bokstavene «NOTUKHOST». For hver gang indre for-løkke i eksemplet med Shellsort er ferdig (dvs. rett etter: $a[j] = \text{verdi};$) :
Skriv/tegn opp arrayen og skriv verdiene til 'h' (4 og 1) og 'i' underveis i sorteringen. Marker spesielt de key'ene som har vært involvert i sorteringen.

- b) 8 I de følgende deloppgaver er det key'ene "NOTUKHOST" (i denne rekkefølge fra venstre mot høyre, og blanke regnes *ikke* med) som du skal bruke. For alle deloppgavene gjelder det at den initielle heap/tre er *tom* før første innlegging ("Insert") utføres. Skriv/tegn den resulterende datastruktur når key'ene legges inn i:
- 1) en heap
 - 2) et binært søketre
 - 3) et 2-3-4 tre
 - 4) et Red-Black tre

c) 8



Det skal fjernes («remove») noen noder fra det ovenfor gitte *binære søketreet*.

Skriv/tegn treet for hver gang, og fortell hvilken av «if else if else»-grenene i EKS 28 BinertSøkeTre.cpp (dvs. Case 1, Case 2, Case 3) som er aktuelle når det etter tur fjernes henholdsvis bokstavene 'J', 'K' og 'O'.

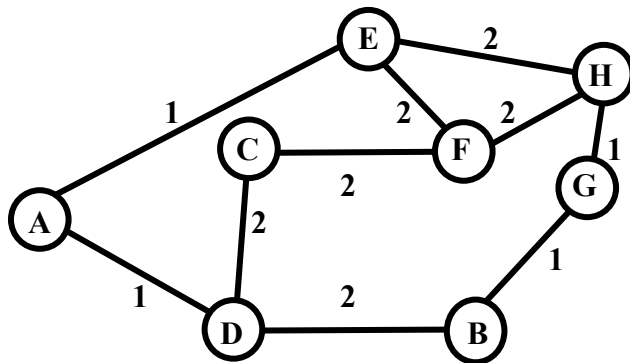
NB: For hver fjerning skal det *på nytt* tas utgangspunkt i *hele* det aktuelle treet.
Dvs. *på intet tidspunkt* skal det fra treet være fjernet *mer enn en* bokstav.

Oppgave 2 (teori, 25%)

Denne oppgaven inneholder tre totalt uavhengige oppgaver fra pensum.

- a) 7 I forbindelse med dobbelt-hashing har vi teksten «NOTUKHOST» og de to hash-funksjonene $\text{hash1}(k) = k \bmod 11$ og $\text{hash2}(k) = 3 - (k \% 3)$ der k står for bokstavens nummer i alfabetet (1-29). Vi har også en array med indeksene 0 til 10.
Skriv hver enkelt bokstav sin k-verdi og returverdi fra både hash1 og hash2. Skriv også opp arrayen hver gang en bokstav hashes inn i den.

b) 9 Følgende vektete (ikke-rettede) graf er gitt:



Vi bruker nabomatrise, og starter i node C. **Skriv/tegn opp minimums spenntreet (MST)** for denne grafen, etter at koden i EKS_31_MST.cpp er utført/kjørt.

Skriv også opp innholdet i/på fringen etterhvert som konstruksjonen av MST pågår.

NB: Husk at ved lik vekt så vil noden sist oppdatert (nyinnlagt eller endret) havne først på fringen ift. andre med den samme vekten.

c) 9 Følgende kanter i en (ikke-rettet, ikke-vektet) graf er gitt:

AC EB DB AD FG FC

Utfør Union-Find *m/weight balancing (WB)* og *path compression (PC)* på denne grafen.

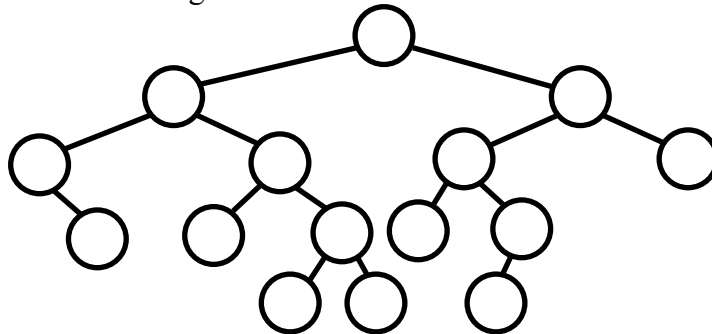
Skriv/tegn opp innholdet i gForeldre etter hvert som unionerOgFinn2

kjøres/utføres. **Bemerk hvor WB og PC er brukt.**

Skriv/tegn også opp den resulterende union-find skogen.

Oppgave 3 (koding, 30%)

Vi har et *binært søketre* med følgende utseende:



Nodene i dette treet er representert vha:

```
struct Node {
    int ID; // Nodens ID/navn (et tall).
    Node* left; // Peker til venstre subtre, evt. nullptr.
    Node* right; // Peker til høyre subtre, evt. nullptr.
    int leftNumber; // Antall noder totalt i venstre subtre.
    Node(char id) { ID = id; left = right = nullptr; leftNumber = 0; }
};
```

Vi har også den globale variabelen:

```
Node* gRoot = nullptr; // Rot-peker.
```

NB: Det skal i hele oppgave 3 *ikke* innføres noen flere globale variable, parametre, struct-medlemmer eller hjelpe-datastrukturer. Oppgavene kan løses vha. helt vanlig bruk av if-setninger/løkker.

- a) 10 1: 4 Skriv tallene 1-15 i en sekvens slik at hvis noder med disse IDen settes inn i denne rekkefølge (i et på forhånd tomt tre) så vil treet få samme form som figuren ovenfor.
 2: 2 Alle noder i et binært tre har et bestemt antall noder i sitt venstre subtre (null eller flere). Tegn av treet ovenfor, og angi i forbindelse med hver node antallet i venstre subtre.
 3: 4 Lag den ikke-rekursive funksjonen `int minst()` som returnerer IDen til den aller første noden i inordre rekkefølge i et vilkårlig binært søketre. Er treet tomt returneres 0 (null).

- b) 8 Koden for `insert` i EKS_28 litt omskrevet er som følger (NB: Vi bruker her *ikke* at `node->right` egentlig er treet's rot, men at `gRoot` *alltid* initielt peker til en ekte rot):

```

1 void settInn(const int id) {
2     Node* mor = nullptr,
3     * node = gRoot;
4     if (node) {
5         while (node) {
6             mor = node;
7             if (id < node->ID)
8                 node = node->left;
9             else
10                node = node->right;
11        }
12        node = new Node(id);
13        if (id < mor->ID) mor->left = node;
14        else mor->right = node;
15    }
16 }
```

Husk hvordan `leftNumber` skal brukes. Endre/utvid koden ovenfor, slik at dette ivaretas for alle nodene som, ved innsettelse av en ny node, får en mer i sitt venstre subtre.

Det holder at du angir (vha. linjenumrene) hvor den nye koden skal inn, og hva koden er.

- c) 12 Lag den ikke-rekursive funksjonen `int hent(int n)` som returnerer verdien til noden som er nr.'n' i inordre rekkefølge i treet. Den første noden er nr.0, den andre er nr.1, osv. Du kan forutsette at `leftNumber` er korrekt satt i alle nodene, samt at `n` er et gyldig tall ift. totalt antall noder i treet.

Oppgave 4 (koding, 20%)

Vi har i hvert fall: `const int ANT = 11;` *///
Antall punkter.*
`float avstand[ANT][ANT];` *///
Avstanden mellom alle punktene.*

Lag den rekursive funksjonen `void reise(int nr, int n, float curr)` og evt. max. en ekstra global enkelt-variabel og/eller en hjelpearray for å finne den korteste ruta/stien fra nr.0 og innom alle punktene (men ikke tilbake til nr.0 igjen). Det skal *ikke* brukes Dijkstras algoritme på dette, men brukes rekursive kall av `reise(...)` og backtracking. `nr` er punktet å besøke, `n` er antall punkter besøkt hittil og `curr` er *total*avstanden hittil tilbakelagt. Det hele startes fra `main` ved kallet: `reise(0, 1, 0.0);`

NB: I *hele* dette oppgavesettet skal du *ikke* bruke kode fra (standard-)biblioteker (slik som bl.a. STL og Java-biblioteket). Men de vanligste `include/import` du brukte i 1.klasse er tilgjengelig. Koden kan skrives valgfritt i C++ eller Java.

Løkke tæll!
 FrodeH