

Institutt for datateknologi og informatikk

Eksamensoppgave i IDATG2102 – Algoritmiske metoder

Faglig kontakt under eksamen:

Frode Haug

Eksamensdato:

13.desember 2024

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%)

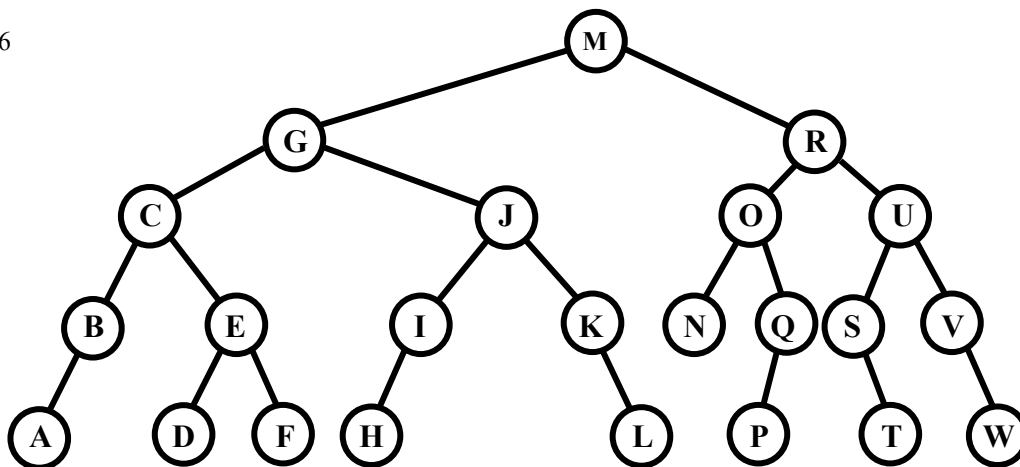
Denne oppgaven inneholder tre totalt uavhengige oppgaver fra pensum.

- a) 8 Et av eksemplene i pensum leser et postfix-uttrykk og regner ut svaret.
Vi har postfix-uttrykket: $7\ 3\ +\ 3\ 2\ +\ *\ 5\ 6\ *\ 8\ 5\ *\ +\ +$
Hva blir svaret? Skriv/tegn opp stakkens innhold etter hver gang den er endret.
- b) 8 Quicksort skal utføres på bokstavene/keyene: SJOKOMELK
Lag en oversikt/tabell der du for hver rekursive sortering skriver de involverte bokstavene og markerer/uthever hva som er partisjonselementet.
- c) 9 Heapsort (vha. bottom-up heap konstruksjon) skal utføres på bokstavene/keyene "S J O K O M E L K" (blanke regnes *ikke* med).
Skriv/tegn opp heapens innhold etterhvert som heapen konstrueres og deretter sorteres.

Oppgave 2 (teori, 25%)

Denne oppgaven inneholder tre totalt uavhengige oppgaver fra pensum.

a) 6

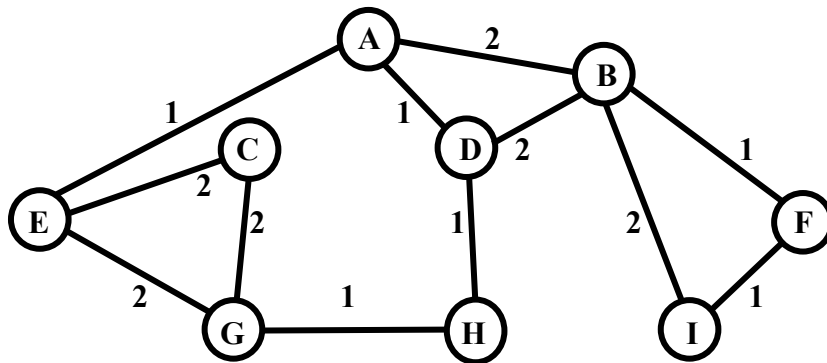


Det skal fjernes («remove») noen noder fra det ovenfor gitte *binære søketreet*.

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

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.

b) 8 Følgende vektete (ikke-rettete) graf er gitt:



Vi bruker nabomatrise. Aktuell kode i et at pensumets eksempler utføres/kjøres på denne grafen.

Hvilke kanter er involvert i korteste-sti spennetreet fra noden D til alle de andre nodene?

Skriv også opp innholdet i/på fringen etterhvert som koden utføres.

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) 11 Vis konstruksjonsprosessen når koden for Huffman-koding i EKS_39_Huffman.cpp brukes på teksten: OPTISKE ILLUSJONER ILLUSTRERER OPTISKE SAKER (inkludert de blanke). **Hvor mange bits trengs for å kode denne teksten?** Dvs. skriv/tegn opp:

- frekvens-arrayen
- forelder-arrayen
- Huffmans kodingstreet/-trien
- bokstavenes bitmønster (kode) og lengde
- totalt antall bits som brukes for å kode teksten

Oppgave 3 (koding, 40%)

Vi har et *binært søketre* bestående av nodene:

```
struct Node {
    int ID; // Nodens ID/key/nøkkel/navn (et tall).
    Node *left, // Referanse til venstre subtre, eller nullptr/null (om tomt).
        *right; // Referanse til høyre subtre, eller: se forklaring nedenfor.
    bool harHoyreBarn; // Se forklaring nedenfor.
    Node (int id, Node* l, Node* r, bool hHB)
        { ID = id; left = l; right = r; harHoyreBarn = hHB; }
};
```

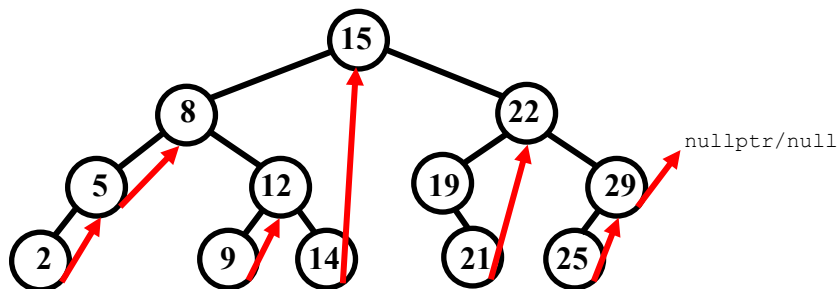
Vi har også den globale variabelen:

```
Node* gRoot = nullptr; // Rot-peker (har altså ikke at head->right er rota).
```

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 løkker og if-setninger.

I denne oppgaven er vi alltid interessert i *neste node i inorder rekkefølge*. Så om vi får en peker til en gitt node (kanskje midt inne i treet), skal det uansett være lett å finne neste node i inorder rekkefølge. Dette kan vi ivareta om vi bruker `right` på en litt spesiell måte: Om høyre subtre er tomt, så peker `right` på neste i *inorder rekkefølge*. Dette vil *alltid* være oppover et sted i treet!

Datamedlemmet `harHoyreBarn` er `false` dersom `right` er brukt på denne måten, og vil være `true` dersom `right` peker til et reelt høyre subtre. Dersom en node har tomt høyre subtre, og er den *aller* siste i treet, vil `harHoyreBarn` være `false` og `right` peke til `nullptr/null`. Eksempel på et slikt tre (der røde piler er når `right` er brukt på den spesielle måten):



- a) 7 **Lag den ikke-relursive funksjonen** `Node* forste(Node* node)`
som returnerer en peker til den *sekvensielt første* noden (den med *minst* id) i subtreet under `node`. Er treet tomt skal den returnere `nullptr/null`.
NB: Dette er *ikke* det samme som den neste i inorder rekkefølge.
- b) 9 **Lag den ikke-reakursive funksjonen** `bool finn(int id)`
som returnerer `true/false` til om `id` finnes i treet tilpekt av `gRoot`.
- c) 8 **Lag den ikke-reakursive funksjonen** `void traverser(Node* node)`
som starter i `node` (som gjerne er midt inni treet et sted) og skriver ut *alle* id'ene i *hele* resten av treet. Husk at `node` også kan peke til `nullptr/null`.
NB: Husk på evt. å bruke tidligere lagd(e) funksjon(er).
- d) 16 **Lag den ikke-reakursive funksjonen** `void legginnt(int id)`
som legger inn en ny node (med ID lik 'id') etter prinsippene beskrevet ovenfor. Husk å håndtere tilfellet der treet er helt tomt, og at vi har constructoren, som gjør at man kan opprette nye noder vha. `new` og passende parametre. **Hint:** En ny node legges *alltid* inn nederst, pluss noen andre prinsipper som *alltid* vil gjelde (men de må du finne ut av selv).

Oppgave 4 (koding, 10%)

Vi har en lang tekst som inneholder `N` tegn (alle slags tegn på tastaturet, ikke bare bokstaver og sifre). Disse ligger i: `char txt[N]`. Det er *maksimum tre stykk* av samme tegn i arrayen. **Skriv et komplett program som skriver ut tegnene det er eksakt tre like av og hvor mange det dreier seg om.**

F.eks. for teksten: `hgfhnk!mBSgmiGtytAr4n8765!TASn68m5BrssBgrT!GybbGtb798uyu76`
ville den ha kunnet skrevet ut noe slikt som:

```
! 6 7 8 B G b g m n r t y
Antall tegn det er tre like av: 13
```

Er det aktuelt å bruke noen kodesnutter fra pensum, så er det bare å henvise til dette.

NB: Det er *ikke* meningen at du her trenger å innføre noen hjelpe-array eller andre datastrukturer.

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

Løkke tæll!
FrodeH