Universitetet i Bergen

Det matematisk-naturvitenskaplige fakultet Eksamen i emnet Inf
102 - Algoritmer, programmering og datastrukturer Fredag 16. desember 2005, kl. 09-14 Bokmålstekst

Tillatte hjelpemidler: Kalkulator.

Oppgave 1

Vi sier at en sorteringsalgoritme er stabil dersom den bevarer den relative rekkefølgen mellom element med samme verdi. Dvs. at dersom verdien v forekommer to ganger i inndata så skal den verdien av v som kommer først i inndata også komme først i det sorterte resultatet.

Avgjør hvilke av følgende sorteringsalgoritmer som allerede er eller som enkelt kan gjøres stabile.

- a) Utvalgsortering (en. selection sort)
- b) Insettingsortering (en. insertion sort)
- c) Flettesortering (en. merge sort)
- d) Quicksort
- e) Heapsort
- f) Shellsort

Oppgave 2

Bruk definisjonen for O()-notasjon i følgende oppgaver.

- a) Vis at $2n^3 + n^2 + 7$ er $O(n^3)$.
- b) Vis at $4n^2 + 2^n$ er $O(2^n)$.
- c) Vis at $\log_b n = O(\log_a n)$ der a og b er basen for logaritmen.
- d) Vis at $7n^2 + 5n$ ikke er O(n).

Oppgave 3

For hver deloppgave blir det gitt to påstander. Avgjør hvilke som er sanne og hvilke som er falske. Motiver svarene.

- a) Gitt $f(n) = 3n^3 + 2n^2 + n$
- i) $f(n) = O(n^3)$
- ii) $f(n) = O(n^4)$
- b) La T være et balansert binært søketre med n noder.
- i) Høyden til T er aldri mer enn $\log n + 1$.
- ii) Det trengs aldri mer enn $\log n$ operasjoner for å slette et element i T.
- c) La G være en sammenhengende graf med n noder og m kanter.
- i) n = O(m)
- ii) $m = O(n^2)$
- d) La G være en vektet graf. Anta at den korteste stien mellom noder i og j går gjennom node k og at kostnaden til delstien fra i til k er s.
- i)Alle korteste stier mellom i og j går gjennom k.
- ii) Alle korteste stier mellom i og k har kostnad s.

Oppgave 4

- a) Tegn det binære søketreet du får hvis du starter med et tomt tre og legger til følgende verdier: 10,5,12,2,7,8,6.
- b) Tegn treet du får etter å ha slettet verdien 5 i treet fra oppgave a).
- c) Tegn det binære treet som ved postorder traversering gir E,N,A,K,M,S,E og som ved inorder traversering gir E, A, N, K, E, S, M.
- d) Skriv resultatet av en nivå traversering av treet fra oppgave c).
- e) Gi et rekursivt uttrykk for det minste antall noder i et balansert binært søketre av høyde h.
- f) Bruk løsningen fra e) for å vise at $h = O(\log n)$ for et balansert binært søketre. (Hint, Fibonacci sekvensen har løsning slik at $F(k) > c^k$ for konstant c > 1).

Oppgave 5

I denne oppgaven skal vi se på algoritmer og datastrukturer for å hådtere *mengder* av tall (ikke nødvendigvis heltall). Merk at i en mengde forekommer hvert element høyst en gang og elementene ligger ikke nødvendigvis i en bestemt rekkefølge. Operasjonene vi vil se på er som følger.

erMed(e, S), returnerer sann hvis tallet e er med i mengden S ellers falsk.

leggTil(e, S), legger tallet e til mengden S. Hvis e allerede er med i S skjer ingenting.

union (S_1, S_2) , lager og returnerer en peker til en ny mengde bestående av elementene i mengdene S_1 og S_2 .

 $snitt(S_1, S_2)$, lager og returnerer en peker til en ny mengde bestående av elementene som er i både S_1 og S_2 .

Dersom $S_1 = \{1, 3, 4.5\}$ og $S_2 = \{1, 2, 5\}$ så returnerer $\mathtt{erMed}(2, S_1)$ falsk og $\mathtt{erMed}(2, S_2)$ sann. $\mathtt{union}(S_1, S_2)$ returnerer en peker til mengden $\{1, 2, 3, 4.5, 5\}$ mens $\mathtt{snitt}(S_1, S_2)$ returnerer en peker til mengden $\{1\}$. Etter et kall til $\mathtt{leggTil}(2, S_1)$ vil S_1 inneholde $\{1, 2, 3, 4.5\}$. Merk, du skal ikke bruke en hash tabell i noen av de påfølgende oppgavene.

- a) Skisser datastruktur og algoritmer slik at både operasjonene erMed og leggTil kan implementeres mest mulig effektivt.
- b) Bruk datastrukturen fra oppgave a) og beskriv algoritmer og gi kjøretid for algoritmer for å utføre union og snitt.
- c) Se vekk fra løsningene for a) og b) og ta nå utgangspunkt i union og snitt og beskriv og analyser datastrukturer og algoritmer slik at disse operasjonene går fortest mulig.
- d) Bruk datastrukturen fra oppgave c) og beskriv algoritmer og gi kjøretid for algoritmer for å utføre erMed og leggTil.

Fredrik Manne Fedor Fomin