Universitetet i Bergen

Det matematisk-naturvitenskaplige fakultet Eksamen i emnet Inf
102 - Algoritmer, programmering og datastrukturer Mandag 12. februar 2007, kl. 09-12

Tillatte hjelpemidler: Kalkulator.

Du trenger ikke skrive Java-kode for noen av oppgavene. Det er tilstrekkelig med en skriftlig beskrivelse av algoritmene du lager, ev. kan du skrive pseudo-kode. Alle kjøretider skal gis med *O*-notasjon.

Oppgave 1

Forklar hva kjøretiden til Dijkstras algoritme er ved bruk av en usortert liste for prioritetskøen.

Oppgave 2

- a) Beskriv og analyser en algoritme som avgjører om en graf G inneholder en sykel.
- **b)** Forklar hvorfor din algoritme er korrekt.

Oppgave 3

Tegn hash-tabellen du får ved å sette inn elementer med nøkkelverdier 12, 44, 13, 41, 23, 14, 11, 29, 20, 16, 5 i en hash-tabell dersom du bruker hash-funksjonen $h(i) = (3i + 7) \mod 11$.

- a) Dersom kollisjoner håndteres med linjær søk (eng. linear probing).
- b) Dersom kollisjoner håndteres med kjedete lister (eng. chaining).
- c) Hvorfor er det ikke så lurt å bruke $h(i) = (4i + 2) \mod 10$ som hash-funksjon?

Oppgave 4

Gitt en min-heap T og en nøkkelverdi k. Beskriv og gi kjøretiden til en effektiv algoritme for å skrive ut alle verdier i T som har nøkkelverdi mindre enn k.

Oppgave 5

La f(n), g(n), h(n) og i(n) være funksjoner definert på heltall.

- a) Vis at dersom f(n) er O(g(n)) og g(n) er O(h(n)) så er f(n) også O(h(n)).
- **b)** Vis at dersom f(n) er O(g(n)) og h(n) er O(i(n)) så er $f(n) \cdot h(n)$ også $O(g(n) \cdot i(n))$.

Oppgave 6

Gitt n elementer som skal sorteres der $n=2^k$ for et heltall k (dvs. n er en toerpotens). La T(n) være kostnaden for å sortere de n elementene ved bruk av flette-sortering.

- a) Sett opp et rekursivt uttrykk for T(n).
- **b)** Vis at T(n) er $O(n \log n)$.
- c) Forklar hvorfor resultatet fra b) også gjelder dersom n ikke er en toerpotens.

Fredrik Manne