

2D1320 Tilda: lösningsskiss till tenta 23 oktober 2006

1. *Sorterade CD:s.*

- a. Kan ej ta ut annat än i toppen. Kan ej flytta saker innuti.
- b. Quicksort.
- c. linjärsökning, binärsökning  
binärsökning,  $O(\log(n))$ , 15, dela upprepade gånger i två tills endast en återstår
- d. Distributionsräkning. Se kurslitteraturen.
- e. *Rekursion:* Totala antalet låtar är antalet låtar på den översta CD:n plus antalet låtar i resten av stacken.  
*Basfall:* I en tom stack finns inga låtar.
- f. Se kurslitteraturen. Tex:

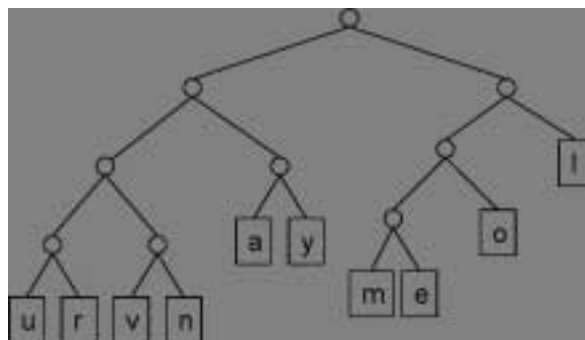
```
def compare(annandc):
    # returnerar 1, 0, -1
    # om denna cd är större än, lika med, mindre än
    # annandc (definerat tex som i a-uppgiften)

def sattutgivningsar(ar):
    # sätter utgivningsåret på CD:n

def latlista():
    # returnerar en kö med CD:ns låtar
```

2. *“lay all your love on me”* Här är en av alla tänkbara huffmankoder:

bokstav	antal	kod
l	4	11
a	2	010
y	2	011
o	3	101
u	1	0000
r	1	0001
v	1	0010
e	2	1001
n	1	0011
m	1	1000



Och här är kodningen av önskan med mellanslag mellan orden för tyglighets skull:

11010011 0101111 01110100000001  
1110100101001 1010011 10001001

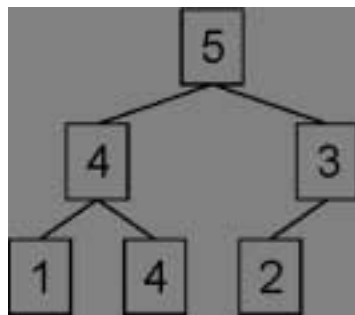
3. *Greatest Hits.*

[Gg]reatest\_[Hh]its?

4. *Bästa spellistan.*

- a. En *trappa* (*heap*) kan visualiseras som ett binärt träd och implementeras som en vektor. Här är vektorn och motsvarande träd efter det att man stoppat in alla talen i en max-heap:

-	5	4	3	1	4	2	...
---	---	---	---	---	---	---	-----



En min-heap med dessa tal blir mycket enklare.

- b. Låten hamnar först igen. Finns det fler med samma betyg hamnar den “sist” bland dessa. Detta leder till att bara låtar med högsta betyget spelas om och om igen.
- c. `def f(betyg, antal):`  
`return betyg - antal`

En låt med högt betyg ska ha hög prioritet. Låtars prioritet ska sjunka med antalet gånger de spelas eftersom man annars tröttnar på dem. Detta löser också problemet i b-uppgiften.

5. *Influenser.*

- a. Skapa en hashtabell med artist/band som nyckel. För varje artist sparas en tom kö. I den ska de artister som blivit inspirerade av den sparas.

*Konstruktionsalgoritm:*

För alla artister i den ursprungliga datastrukturen:

- \* Kalla artisten *influerad*. (Tänk “Rolling Stones”.)
- \* Gör *influenser*(*influerad*). Kalla den returnerade kön *k1*.
- \* För alla artister i *k1*:
  - Kalla artisten *influens*. (Tänk “Muddy Waters”.)
  - Hämta kön från hashtabellen med nyckeln *influens*. Kalla den *k2*.
  - Lägg in *influerad* i *k2*.

*Användning:* När `infuerat`-funktionen körs returnerar den (en kopia av) kön för den artisten i hashtabellen.

b. Några kommentarer:

- \* Man kan tänka sig ett problemträd där Muddy Waters är stamfar. *influerat*-funktionen kan användas som *makechildren*-funktion.
- \* Djupet-förstsökning (DFS) eller bredden-förstsökning (BFS). Spara artister i noder med förälderpekare. Dessa noder läggs i stacken respektive kön.
  - DFS - spar den just nu längsta kedjan. När stacken är tom har man längsta kedjan.
  - BFS - den sista artisten i kön är den som ligger längst från Muddy Waters.
- \* Det får inte vara några cirklar i influenskedjan, dvs inga dumbarn, men det fungerar lite annorlunda i denna uppgift. Man kan inte ha *ett* dumbarnsträd eller *en* dumbarnshashtabell eftersom artisterna kan förekomma på flera ställen i problemträdet - flera artister kan ju ha Muddy Waters som tex förälders förälder i problemträdet. Lösningen är att kontrollera nya barn mot alla i kedjan man förlänger.
- \* Skriv ut kedjan - följ förälderpekarna.

6. *Poptextssyntax.*

- a. `<pop> ::= <ord><pop> | <yeah><pop> | <ord> | <yeah>`
- b. `<komppop> ::= <del><komppop> | <del>`  
`<del> ::= <pop> | <tal> [ <pop> ]`  
`<pop> ::= <ord><pop> | <yeah><pop> | <ord> | <yeah>`  
`<tal> ::= 2 | 3 | ...`

7. *Sorterade CD:s.*

a.  $O(n)$ .

*En tillräcklig analys är följande:* Man passerar alla tal med "ett pekfinger" en gång och gör ett begränsat antal operationer med varje tal. Varje tal jämförs med skiljevärdet (pivotelementet) -  $n$  jämförelser.

*Noggrannare gäller också:* I värsta fall måste alla element byta plats (alla damer finns till höger och alla herrar till vänster). Då måste  $n/2$  byten göras.

b.  $5$ ,  $\sqrt{n}$ ,  $3n$ ,  $0.004n^2$ ,  $7^{n^2}$ , snabbast växande sist.

c-e. Ja.