



Antal blad /
Number of sheets

06

TENTAMEN / EXAMINATION

Anvisningar:

Skriv din anonymitetskod på varje blad.
Endast en uppgift får lösas på varje blad.
Var vänlig skriv tydligt!

Instructions:

Write your anonymous code on each sheet.
Answer only one question on each sheet.
Please write clearly!

Vänligen texta anonymitetskoden i textboxen enligt exempel nedan!
Please write the Anonymous Code clearly in the textbox like example below!

Bokstäver/Letters:

A-B-C-D-E-F-G-H-I-J-K-L-M-N-O

P-Q-R-S-T-U-V-W-X-Y-Z-Å-Ä-Ö

Siffror/Numbers:

0-1-2-3-4-5-6-7-8-9

Exempel:

A B C 1 7 0 - 0 1 7

DVGB03 Datastrukturer och algoritmer

Kurskod + Kurs / Course Code + Course:

Delkurs / Part course:

Anonymitetskod / Anonymous code =
Kurskod + kodnr / course code + code number

D V G B 0 3 - 0 3 7

Tentamensdatum /
Examination date:

15-01-2018

Behandlade uppgifter / Solved problems

1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15
X	X													
16	17	18	19	20	21	22	23	24	25	26	27	28	29	30

Ifylles av lärare / To be completed by the examiner

1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15
9.5	10.5													
16	17	18	19	20	21	22	23	24	25	26	27	28	29	30

Poäng / Marks gained:

20

Betyg / Grade:

3

Max poäng / Total marks gained:

40

För Gk poäng / Marks gained to be passed:

20

Examin. lärare / Kursansvarig signatur / Signature of the examiner

Namnförtydligande / Clarification of the signature



Ange anonymitetskod / Write your anonymity code
(Vid icke anonym tentamen ange kurskod + namn + personnummer)
(For non-anonymous exams write the course code + name + civic registration number)

DVGB03-037

Löpande sidnr
Consecutive no:

1

Häftområde

Skriv ej i detta område
Leave this area blank

53, 32, 19, 15, 29, 33, 12, 87, 10, 61

1

0

55

2

15

3

29

4

5

6

32

7

19

8

33

9

87

10

10

11

61

12

12

Linear probing

$55 \bmod 13 = 0$ insert

$32 \bmod 13 = 6$ insert

$19 \bmod 13 = 6$ collision

$19 \rightarrow 6+1 \bmod 13 = 7$ insert

$15 \bmod 13 = 2$ insert

$29 \bmod 13 = 3$ insert

$33 \bmod 13 = 7$ collision

$33 \rightarrow 7+1 \bmod 13 = 8$ insert

$12 \bmod 13 = 12$ insert

$87 \bmod 13 = 9$ insert

$10 \bmod 13 = 10$ insert

$61 \bmod 13 = 9$ collision

$61 \rightarrow 9+1 \bmod 13 = 10$ collision

$61 \rightarrow 9+2 \bmod 13 = 11$ insert

Uppgift nr /
Question no:

1

Poäng / Points
awarded:

2,5

Lärarens
anteckning
Examiner's remarks:

= 3

Double hashing

$55 \bmod 13 = 0$ insert

$32 \bmod 13 = 6$ insert

$19 \bmod 13 = 6$ collision

$19 \rightarrow 6+7 \bmod 13 = 0$ collision

$19 \rightarrow 6+2 \bmod 13 = 8$ insert

$15 \bmod 13 = 2$ insert

$29 \bmod 13 = 3$ insert

$33 \bmod 13 = 7$ insert

$12 \bmod 13 = 12$ insert

$87 \bmod 13 = 9$ insert

$10 \bmod 13 = 10$ insert

$61 \rightarrow 9+10 \bmod 13 = 6$ collision

$61 \rightarrow 9+8 \bmod 13 = 4$ insert

Double hashing fungerar bättre än linear probing när man använder sig av större hashtabeller och fler värden.

kollisionerna skulle minska drastiskt.

På exemplet ovan så är det samma antal kollisioner men skulle man utöka n och tabelstorleken så blir skillnaden klar.

PS hoppas att jag inte har blandat ihop open och closed-addressing....

vartför?

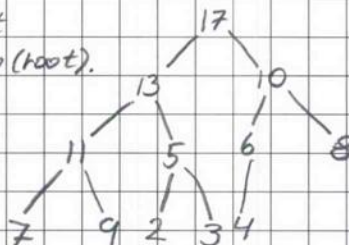


1,

b) $A = \langle 17, 13, 10, 11, 5, 6, 8, 7, 9, 2, 3, 4 \rangle$

A är en max-heap för att det största talet placeras i toppen (root).

En heap kan antingen vara en max eller min-heap där kraven då är följande.

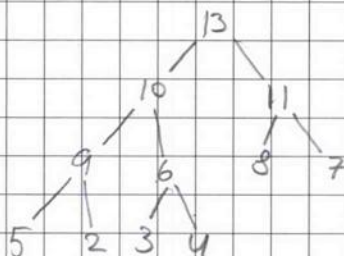

 $\text{Max-heap} := LC \leq N \leq RC$
 $\text{Min-heap} := LC \geq N \geq RC$

Detta gäller då för alla noder i trädet och inte bara toppen.

R

Heap-Extract-Max plockar ut det första värdet i A, alltså det första. kör sedan heapify för att kolla att villkoret $\text{Max-heap} := LC \leq N \leq RC$ stämmer för alla noder i heapen.

A kommer se ut som följande efter att funktionen har exekverat

 $A = \langle 13, 10, 11, 9, 6, 8, 7, 5, 2, 3, 4 \rangle$


}

Ej korrekt!



- 1) c) Ett AVL träd är ett självbalanserande binärt sökträd (BST) där höjdskillnaden i trädet får inte vara större än 1.

$$|height(Lc(t)) - height(Rc(t))| < 2$$

$$AVL = BST$$

$$BST := L < N < R$$

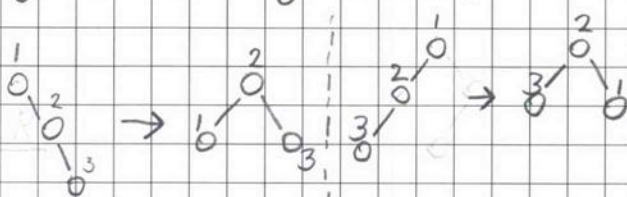
$$L = BST \quad R = BST$$

Varje nod får ha 0 eller 2 barn.

Mer
ingående

SLR, SRR, DLR och DRR är funktioner för att balansera ett AVL träd vid insättning eller borttagning av noder så att trädet fortfarande ska uppfylla sina krav.

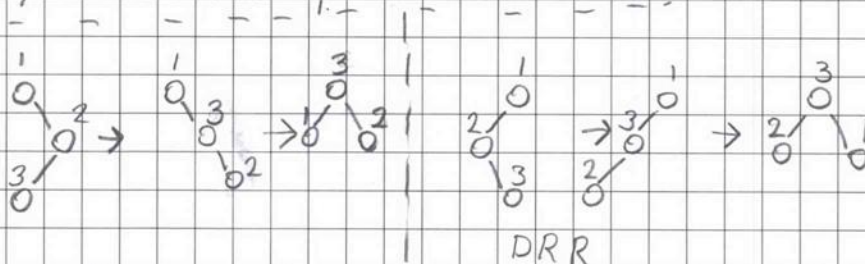
$$|height(Lc(t)) - height(Rc(t))| < 2$$



$$DLR = SRR + SLR$$

$$DRR = SLR + SRR$$

trädet ovan uppfyller SRR är en inte kraven för ett spegelvänd SLR AVL träd, vi kör en SLR på nod index 2.



ovan är en DLR

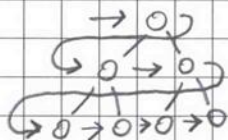
SLR = Single left rotation
 SRR = Single right rotation
 DLR = Double left rotation
 DRR = Double right rotation



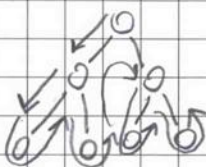
2/

a) Bredd-först och djup-först sökalgoritmer är nog lättast att förklara via ett träd.

Bredd-först-sökning börjar i toppen och jobbar sig sekvensiellt neråt nivå efter nivå.



djup-först-sökning startar också i toppen. jobbar sig sedan ner till botten och går igenom alla noder den kommer i kontakt med.



preorder(treeref t)

Print(t)

preorder(LC(t))

preorder(RC(t))

Dessa algoritmer skriver upp träd eller graf som en lista.

Uppgiften
gäller
grafer!



Ange anonymitetskod / Write your anonymity code
(Vid icke anonym tentamen ange kurskod + namn + personnummer)
(For non-anonymous exams write the course code + name + civic registration number)

DVGB03 - 037

Löpande sidnr
Consecutive no:

5

Uppgift nr /
Question no:

2b

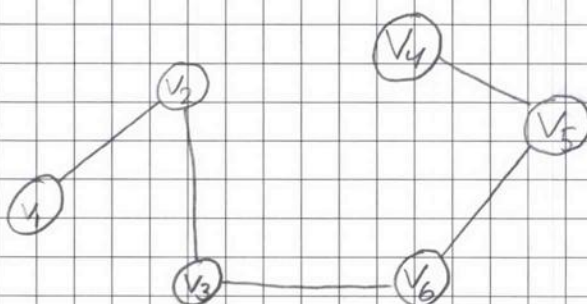
Poäng / Points
awarded:

0,5

Lärarens
anteckning
Examiner's remarks:

2,

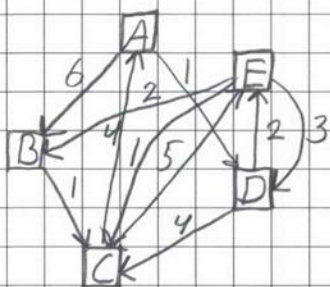
b)



Kruskals algoritmen är gilig då den alltid tar den
lokala kortaste vägen.

Väg??

Motivera!



	A	B	C	D	E
A	-	6	-	1	-
B	-	-	1	-	-
C	4	-	-	-	5
D	-	-	4	-	2
E	-	2	1	3	-

A	B	C	D	E
D	6	∞	1	∞
E	a	a	a	a
L	6	∞	1	∞

 $S = \{A\}$ $\min = D$
 $S = \{A, D\}$ $W = D$ $Q = \{B, C, E\}$

 if $V.d > U.d + W(U, V)$ swap

$B - 6 > 1 + \infty$ false
 $C - \infty > 1 + 4$ true
 $E - \infty > 1 + 2$ true

A	B	C	D	E
D	6	5	1	3
E	a	a	a	a
L	6	4	1	2

 $\min = E$ $S = \{A, D, E\}$ $Q = \{B, C\}$ $W = E$

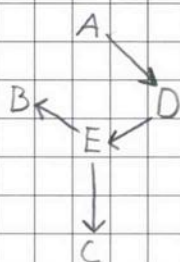
$B - 6 > 3 + 2$ true
 $C - 5 > 3 + 1$ true

A	B	C	D	E
D	5	4	1	3
E	E	E	a	D
L	2	1	1	2

 $\min = C$ $S = \{A, D, E, C\}$ $Q = \{B\}$ $W = C$
 $B - 5 > 4 + \infty$ false

 $Q = \emptyset$ loopen är slutt.

SPT och vikterkostnad blir följande.



	B	C	D	E
A	5	4	1	3

Dijkstra beräknat kortaste
 sträckan, vikterna kan alltså inte
 vara negativa. vill man räkna
 med negativa värden så får
 man använda bellman-ford.

Varför?