EKSAMEN
Algoritmer og Datastrukturer
Fredag 22. januar 2021, 9:00–11:00
Institut for Datalogi, Naturvidenskabelige Fakultet, Aarhus Universitet
Antal sider i opgavesættet (incl. forsiden): 14
Tilladte hjælpemidler: Alle, inklusive internet. Det er ikke tilladt at kommunikere med andre under eksamen.
Studienummer:

Navn: _____

Vejledning og pointgivning

Dette eksamenssæt består af en mængde multiple-choice-opgaver.

Opgaverne besvares på opgaveformuleringen som afleveres.

For hver opgave er angivet opgavens andel af det samlede eksamenssæt.

Hvert delspørgsmål har præcist et rigtigt svar.

For hvert delspørgsmål må du vælge **max ét svar** ved at afkrydse den tilsvarende rubrik.

Et delspørgsmål bedømmes som følgende:

- Hvis du sætter kryds ved det rigtige svar, får du 1 point.
- Hvis du ikke sætter nogen krydser, får du 0 point.
- Hvis du sætter kryds ved et forkert svar, får du $-\frac{1}{k-1}$ point, hvor k er antal svarmuligheder.

For en opgave med vægt v% og med n delspørgsmål, hvor du opnår samlet s point, beregnes din besvarelse af opgaven som:

$$\frac{s}{n} \cdot v \%$$

Bemærk at det er muligt at få negative point for en opgave.

Opgave 1 (Asymptotisk notation, 6%)

I det følgende angiver $\log n$ 2-tals-logaritmen af n.

Opgave 2 (Analyse af løkker, 6%)

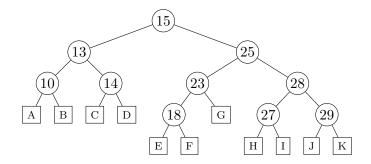
Algoritme loop1(n)
$$s=1$$
 $i=0$ for $i=1$ to n $j=n$ while $i < j$ $i=i+2$ $j=j+1$

Algoritme loop3(n) Algoritme loop4(n) $i=1$ $j=n$ $j=0$ while $i < j$ while $i < j$ while $i < j$ $j=1$ j

Angiv for hver af ovenstående algoritmer udførselstiden som funktion af n i Θ -notation.

	$\Theta(n^3)$	$\Theta(n \log n)$	$\Theta(\sqrt{n})$	$\Theta(n)$	$\Theta((\log n)^2)$	$\Theta(n^2)$	$\Theta(2^n)$	$\Theta(\log n)$
loop1	\boxtimes	В	\mathbf{C}	D	\mathbf{E}	F	G	H
loop2	A	В	C	\boxtimes	\mathbf{E}	F	G	H
loop3	A	В	C	D	\mathbf{E}	F	G	\bowtie
loop4	A	В	C	D	E	\boxtimes	G	H

Opgave 3 (Indsættelser i søgetræer, 4%)



Angiv i hvilke blade A–K i ovenstående ubalancerede binære søgetræ elementerne 22, 17, 26, 30 og 16 skal indsættes (det antages at før hver indsættelse indeholder træet kun ovenstående ti elementer).

Opgave 4 (Build-Max-Heap, 4%)

Hvad er resultat af BUILD-MAX-HEAP på ovenstående array?

	9	8	7	6	5	4	3	2	1
A	1	2	3	4	5	6	7	8	9
	9	8	7	6	5	4	3	2	1
В	9	8	7	6	5	4	3	2	1
	9	8	7	6	5	4	3	2	1
\mathbf{C}	4	1	5	3	2	7	9	8	6
	9	8	7	6	5	4	3	2	1
\boxtimes	4	1	5	3	2	7	6	8	9
	9	8	7	6	5	4	3	2	1
Ε	4	1	5	3	2	6	8	7	9

Opgave 5 (Heap-Extract-Max, 4%)

_	_	3	_	-	-	•	-	-				
22	19	17	14	16	15	13	3	9	2	8	4	11

Hvad er resultat af HEAP-EXTRACT-MAX på ovenstående max-heap?

1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	
19	16	17	14	8	15	13	3	9	2		4	11	A
1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	_	
19	16	17	14	8	15	13	3	9	2	4	11		В
1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12		
19	16	17	14	8	15	13	3	9	2	11	4		\mathbf{C}
1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12		
19	16	17	14	11	15	13	3	9	2	8	4		\boxtimes
1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12		
19	17	14	16	15	13	3	9	2	8	4	11		Е

Opgave 6 (Lineær probing, 4%)

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
	15				9	13	2			18

I ovenstående hashtabel af størrelse 11 er anvendt linear probing med hashfunktionen $h(k) = 3k \mod 11$.

Angiv positionerne de fem elementer 4, 5, 6, 7 og 11 vil blive indsat på i hashtabellen (for hver af indsættelserne antager vi at hashtabellen kun indeholder elementerne 2, 9, 13, 15 og 18).

	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
Insert(4)	A	В	\boxtimes	D	Е	F	G	Н	I	J	K
Insert(5)	A	В	\mathbb{C}	D	\boxtimes	F	G	Η	I	J	K
Insert(6)	A	В	\mathbf{C}	D	Е	F	G	Η	\mathbb{X}	J	K
Insert(7)	X	В	\mathbb{C}	D	Е	F	G	Η	I	J	K
Insert(11)	X	В	\mathbb{C}	D	Е	F	G	Η	I	J	K

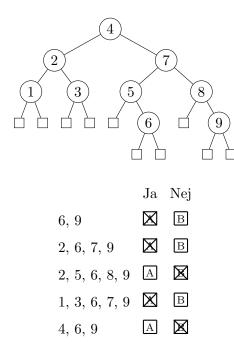
Opgave 7 (Merge-Sort, 4%)

Antag MERGE-SORT udføres på et input af størrelse n og indeholdende to elementer x og y. Hvad er worst-case antal sammenligninger af x med y under udførelsen af MERGE-SORT?

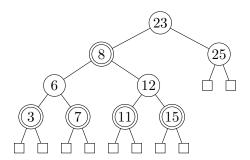
$$\Theta(1)$$
 $\Theta(\log n)$ $\Theta(n)$ $\Theta(n \log n)$ $\Theta(n^2)$

Opgave 8 (Rød-sort træ, 4%)

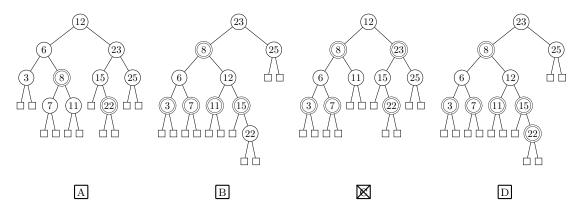
For hver af nedenstående delmængder, angiv om nedenstående binære træ er et lovligt rød-sort træ hvis netop disse knuder farves røde.



Opgave 9 (Indsættelse i rød-sort træer, 4%)



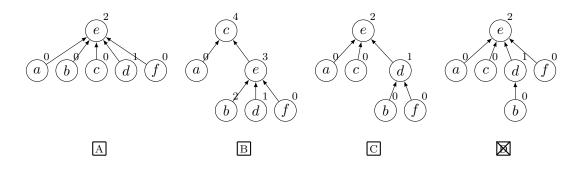
Angiv det resulterende rød-sorte træ når man indsætter 22 i ovenstående rød-sorte træ (dobbeltcirkler angiver røde knuder).



Opgave 10 (Union-find, 4%)

Angiv den resulterende union-find struktur efter nedenstående sekvens af operationer, når der anvendes union-by-rank og stikomprimering.

MAKESET(a)MAKESET(c)MAKESET(c)MAKESET(d)MAKESET(e)MAKESET(f)UNION(f, d)UNION(f, b)UNION(a, e)UNION(b, a)UNION(f, c)FIND-SET(a)



Opgave 11 (Rekursionsligninger, 4%)

Angiv løsningen for hver af nedenstående rekursionsligninger, hvor T(n) = 1 for $n \leq 1$.

	$\Theta(\log n)$	$\Theta(\sqrt{n})$	$\Theta(n)$	$\Theta(n \log n)$	$\Theta(n^2)$	$\Theta(n^2 \log n)$	$\Theta(n^3)$
$T(n) = 4 \cdot T(n/4) + n$	A	В	\mathbf{C}	\bowtie	E	\mathbf{F}	G
$T(n) = 4 \cdot T(n/2) + 2$	A	В	\mathbf{C}	D	\boxtimes	\mathbf{F}	G
$T(n) = 3 \cdot T(n/9) + 1$	A	\boxtimes	\mathbf{C}	D	E	\mathbf{F}	G
T(n) = T(n-1) + 3	A	В	\boxtimes	D	E	\mathbf{F}	G
T(n) = T(n/3) + 2	\boxtimes	В	\Box	D	E	F	G

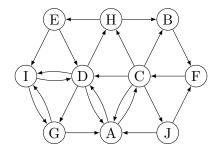
Opgave 12 (Alle-par-korteste-veje, $4\,\%)$

Antag vi har en orienteret graf med n knuder og postitivt vægtede kanter, hvor vi løbende tilføjer yderligere kanter. Vi ønsker at vedligeholde en afstands-tabel over de korteste afstande mellem alle par af knuder.

Hvad er den bedste worst-case tid man kan opnå for at opdatere afstands-tabellen, når man tilføjer en ny kant med positiv vægt til grafen?

$\Theta(1)$	$\Theta(\sqrt{n})$	$\Theta(n)$	$\Theta(n \cdot \log n)$	$\Theta(n\cdot\sqrt{n})$	$\Theta(n^2)$	$\Theta(n^3)$
A	В	C	D	E	\bowtie	G

Opgave 13 (BFS, 4%)

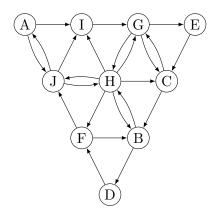


For et bredde først gennemløb (BFS) af ovenstående graf **startende i knuden A**, angiv rækkefølgen knuderne bliver indsat i køen Q i BFS-algoritmen. Det antages, at grafen er givet ved incidenslister, hvor incidenslisterne er sorteret alfabetisk.

ACDBHJIGFE ACDBHJGIFE ACBFDGIHEJ ACDJHBIGFE

A C D

Opgave 14 (DFS, 4%)



Betragt et dybde først gennemløb (DFS) af ovenstående graf, hvor DFS-gennemløbet starter i **knuden A**, hvor de udgående kanter til en knude besøges i alfabetisk rækkefølge. Angiv i hvilken rækkefølge knuderne får tildelt **finishing time**.

DFBECHGJIA EHJFDBCGIA EGFDBCIHJA HJFDBCEGIA

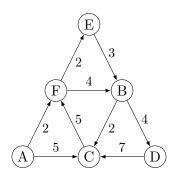
A B C

Angiv for hver af nedenstånde kanter hvilken type kanten bliver i DFS gennemløbet.

Tree edge Back edge Cross edge Forward edge

(E, C) Α В \mathbb{X} D (A, J) В $^{\rm C}$ \boxtimes D (J, A) \bowtie \boxtimes В \mathbb{C} D (J, H)

Opgave 15 (Dijkstras algoritme, 4%)

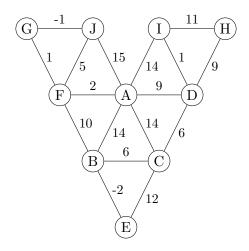


Antag Dijkstras algoritme anvendes til at finde korteste afstande fra **knuden A** til alle knuder i ovenstående graf. Angiv hvilken rækkefølge knuderne bliver taget ud af prioritetskøen i Dijkstra's algoritme.

ACFBED AFEBCD AFECBD ACFBDE

A B D

Opgave 16 (Prims algoritme, 4%)



Antag Prims algoritme anvendes til at finde et minimum udspændende træ for ovenstående graf, og algoritmen starter i **knuden A**. Angiv hvilken rækkefølge knuderne bliver inkluderet i det minimum udspændende træ (taget ud af prioritetskøen i Prims algoritme).

AFGJDICBEH AFGJDICHBE AFGJBECDIH AFGJDIBECH

lacksquare B C D

Opgave 17 (Topologisk sortering, 4%)



Angiv for hver af nedenstående ordninger af knuderne i ovenstående graf om det er en lovlig topologisk sortering.

Opgave 18 (Amortiseret analyse, 4%)

En binær max-heap understøtter Max-Heap-Insert og Heap-Extract-Max i worst-case tid $O(\log n)$, hvor n er antal elementer i heapen. Vi vil nu understøtte operationen Delete, der givet en pointer til et element i heapen, sletter elementet fra heapen. Vi implementerer Delete ved blot at markere elementet som slettet i worst-case O(1) tid. Når vi udfører Heap-Extract-Max gentager vi denne indtil det første ikke-markerede element bliver returneret. Dvs. hvis Heap-Extract-Max sletter D markerede elementer bliver worst-case tiden $O((D+1)\log N)$, hvor N er antallet af markerede og ikke-markerede elementer i heapen.

Angiv for hver af nedenstående funktioner om de er en potentialefunktion, hvormed man kan argumentere for at operationerne Max-Heap-Insert, Delete, og Heap-Extractionerne Max tager amortiseret $O(\log N)$ tid, hvor M betegner antallet af markerede elementer i heapen.

Opgave 19 (Invarianter, 4%)

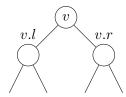
Givet et positivt heltal n, så beregner nedenstående algoritme n^3 .

For hvert af følgende udsagn, angiv om de er en invariant I for algoritmen Power3.

$$\begin{array}{ccccc} & & \text{Ja Nej} \\ 1 \leq i < n & & \text{A} & \boxtimes \\ 1 \leq i \leq s \leq r & & \boxtimes & \mathbb{B} \\ r = i^3 & & & \boxtimes & \mathbb{B} \\ r = n^3 & & & & \boxtimes \\ s = s + 2i - 1 & & & \boxtimes \end{array}$$

Opgave 20 (Udvidede søgetræer, 4%)

Betragt et søgetræ hvor hver knude v gemmer et tal v.x, og knuderne er ordnet venstremod-højre efter stigende v.x. Derudover gemmes i en knude v tre værdier v.min, v.max,
og v.closest. Værdierne v.min og v.max er henholdsvis det mindst og største tal i v's undertræ, og v.closest den mindste difference mellem to tal i v's undertræ. Hvis v's undertræ
kun indeholder et tal er $v.closest = +\infty$.



Angiv hvorledes v.closest og kan beregnes når min, max og closest værdierne er kendt ved de to børn v.l og v.r (det kan antages at disse begge eksisterer).

$$v.closest = \min(v.l.closest, v.r.x - v.l.x, v.r.closest)$$

$$v.closest = \min(v.l.closest, v.x - v.l.min, v.r.max - v.x, v.r.closest)$$

$$v.closest = \min(v.l.closest, v.x - v.l.max, v.r.min - v.x, v.r.closest)$$

$$v.closest = \min(v.l.closest, v.r.min - v.l.max, v.r.closest)$$

$$v.closest = v.r.closest - v.l.closest$$

$$E$$

Dynamisk programmering

De næste fire opgaver vedrører at løse *strengkonkatenerings* problemet ved hjælp af dynamisk programmering.

Lad T være en streng af længde n, og lad S_1, S_2, \ldots, S_k være k strenge. Vi ønsker at afgøre om T kan skrives som en konkatenation af strenge fra S_1, S_2, \ldots, S_k , hvor hvert S_i kan forekomme et vilkårligt antal gange (0, 1, eller flere gange). F.eks. kan strengen

$$T = \mathtt{A}\,\mathtt{B}\,\mathtt{B}\,\mathtt{B}\,\mathtt{B}\,\mathtt{D}\,\mathtt{A}\,\mathtt{B}\,\mathtt{A}\,\mathtt{B}\,\mathtt{B}$$

skrives som en konkatenation af strenge fra

$$S_1 = \mathtt{A}\,\mathtt{B}\,\mathtt{B}$$
 $S_2 = \mathtt{A}\,\mathtt{C}\,\mathtt{A}\,\mathtt{A}$ $S_3 = \mathtt{B}\,\mathtt{B}$ $S_4 = \mathtt{A}\,\mathtt{B}\,\mathtt{A}$ $S_5 = \mathtt{D}$

For $1 \leq j \leq n+1$ lader viC(j) angive om T[j ... n] kan skrives som en konkatenation af strenge fra $S_1, ..., S_k$.

C(j) kan bestemmes ved følgende rekursionsformel.

$$C(j) = \begin{cases} \textbf{sand} & \text{hvis } j = n+1 \\ \textbf{sand} & \text{hvis } j \leq n \text{ og der findes } i \text{ hvor} \\ \\ j + |S_i| - 1 \leq n \ \land \ C(j + |S_i|) \ \land \ S_i = T[j \mathinner{\ldotp\ldotp} j + |S_i| - 1] \\ \textbf{falsk} & \text{ellers} \end{cases}$$

De følgende 4 opgaver består i at udfylde 4 blokke i følgende algoritmeskabelon.

```
Algoritme Concatenation(T, \{S_1, \ldots, S_k\})
n = |T|
Opret tom tabel D[1 \ldots n + 1]

for ... \ll Opgave 21: iterer over D \gg

\ll Opgave 22: beregn D[j] = C(j) \gg

\ll Opgave 23: sæt solution til True eller False \gg

if solution then

\ll Opgave 24: Udskriv en løsning \gg

else

print "Not possible"
```

Opgave 21 (4%)

For hver af nedenstående stykker kode, angiv om det vil kunne føre til en korrekt løsning.

for
$$j = 1$$
 to $n + 1$

A \boxtimes

for $j = n + 1$ to 1 step -1

B

Opgave 22 (4%)

For hver af nedenstående stykker kode, angiv om det vil kunne føre til en korrekt løsning.

$$\begin{array}{c} \text{Ja Nej} \\ \textbf{if } j=n+1 \textbf{ then} \\ D[j]=\text{True} \\ \textbf{else if } j+|S_i|-1\leq n \textbf{ and } D[j+|S_i|] \textbf{ and } T[j\mathinner{\ldotp\ldotp} j+|S_i|-1]=S_i \textbf{ then} \\ D[j]=\text{True} \\ \textbf{else} \\ D[j]=\text{False} \end{array}$$

$$\begin{array}{l} \textbf{if} \ j=n+1 \ \textbf{then} \\ D[j] = \text{True} \\ \textbf{else} \\ D[j] = \text{False} \\ \textbf{for} \ i=1 \ \textbf{to} \ k \\ \textbf{if} \ j+|S_i|-1 \leq n \ \textbf{and} \ D[j+|S_i|] \ \textbf{and} \ T[j\mathinner{\ldotp\ldotp} j+|S_i|-1] = S_i \ \textbf{then} \\ D[j] = \text{True} \end{array}$$

$$D[j] = \text{True}$$
 for $i=1$ to k if $j+|S_i|-1 \le n$ and $D[j+|S_i|]$ and $T[j\mathinner{\ldotp\ldotp} j+|S_i|-1] \ne S_i$ then
$$D[j] = \text{False}$$

Opgave 23 (4%)

For hver af nedenstående stykker kode, angiv om det vil kunne føre til en korrekt løsning.

$$Ja$$
 Nej
 $solution = D[n+1]$ A X
 $solution = D[1]$ B
 $solution = True$
 $for j = 1 to n$
 $if D[j] = False then$
 $solution = False$

Opgave 24 (4%)

For hver af nedenstående stykker kode, angiv om det vil kunne føre til en korrekt løsning.

```
Ja Nej
j=1
while j \leq n do
  for i = 1 to k
    if D[j+|S_i|] then
                                                                               Α
                                                                                    X
  print S_t
  j = j + |S_t|
j = n + 1
while j > 1 do
  for i = 1 to k
    if j - |S_i| + 1 \ge 1 and D[j - |S_i|] and T[j - |S_i| + 1 ... j] = S_i then
                                                                                    X
  print S_t
  j = j - |S_t|
```

```
\begin{array}{l} j=1\\ \textbf{while } j\leq n \textbf{ do}\\ \textbf{ for } i=1\textbf{ to } k\\ \textbf{ if } j+|S_i|-1\leq n \textbf{ and } D[j+|S_i|] \textbf{ and } T[j\mathinner{\ldotp\ldotp} j+|S_i|-1]=S_i\textbf{ then} & \boxtimes & \boxtimes\\ t=i\\ \textbf{ print } S_t\\ j=j+|S_t| \end{array}
```