Algoritmer og datastrukturer

Økt 4 – Rekursjon, flerdimensjonelle tabeller

Repetisjon

- Trekke tilfeldige tall med og uten tilbakelegging
- Permutasjoner: 52! forskjellige permutasjoner i en kortstokk
- Inversjoner ombyttede tallpar i en sortert rekke
- Bubble sort store tall «bobler» opp
- Selection sort Sorter minste tall, gjenta på resterende tallrekke
- Søking i usortert og sortert tabell
- Binærsøk
- Partisjonering i quicksort

Rekursive metoder

Rekursjon

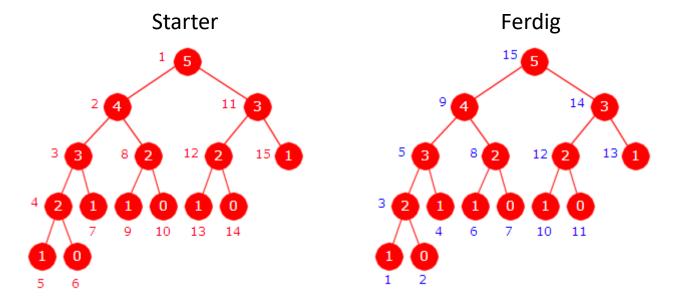
```
public static int tverrsum(int n)
  System.out.println("tverrsum(" + n + ") starter!");
  int sum = (n < 10)? n : tverrsum(n / 10) + (n % 10);
  System.out.println("tverrsum(" + n + ") er ferdig!");
  return sum;
            Programkode 1.5.2 c)
public static void main(String... args)
 System.out.println("main() starter!");
 int sum = tverrsum(7295);
 System.out.println("main() er ferdig!");
           Programkode 1.5.2 d)
```

```
main() starter!
tverrsum(7295) starter!
tverrsum(729) starter!
tverrsum(72) starter!
tverrsum(7) starter!
tverrsum(7) er ferdig!
tverrsum(72) er ferdig!
tverrsum(729) er ferdig!
tverrsum(7295) er ferdig!
main() er ferdig!
```

Stack overflow

```
level (2641, 2651)
level(2642, 2651)
level(2643, 2651)
level(2644, 2651)
level(2645, 2651)
level(2646, 2651)
level(2647, 2651)
level(2648, 2651)
level(2649, 2651)
level(2650, 2651)
Exception in thread "main" java.lang.StackOverflowError
    at sun.nio.cs.UTF 8.updatePositions(UTF 8.java:77)
    at sun.nio.cs.UTF 8.access$200(UTF 8.java:57)
    at sun.nio.cs.UTF 8$Encoder.encodeArrayLoop(UTF 8.java:636)
    at sun.nio.cs.UTF 8$Encoder.encodeLoop(UTF 8.java:691)
    at java.nio.charset.CharsetEncoder.encode(CharsetEncoder.java:579)
    at sun.nio.cs.StreamEncoder.implWrite(StreamEncoder.java:271)
    at sun.nio.cs.StreamEncoder.write(StreamEncoder.java:125)
    at java.io.OutputStreamWriter.write(OutputStreamWriter.java:207)
    at java.io.BufferedWriter.flushBuffer(BufferedWriter.java:129)
```

Rekursjon



```
fib(3) starter!
  fib(5) starter!
                         fib(2) starter!
2 fib(4) starter!
                         fib(1) starter!
  fib(3) starter!
                         fib(1) er ferdig!
  fib(2) starter!
                         fib(0) starter!
  fib(1) starter!
                         fib(0) er ferdig!
  fib(1) er ferdig
                         fib(2) er ferdig!
6 fib(0) starter!
                         fib(1) starter!
2 fib(0) er ferdig
                         fib(1) er ferdig!
3 fib(2) er ferdig
                         fib(3) er ferdig!
7 fib(1) starter!
                         fib(5) er ferdig!
4 fib(1) er ferdig
5 fib(3) er ferdig!
8 fib(2) starter!
  fib(1) starter!
  fib(1) er ferdig!
  fib(0) starter!
7 fib(0) er ferdig!
  fib(2) er ferdig!
```

9 fib(4) er ferdig!

Rekursjon – krav til terminering

Krav 1. Når metoden kalles seg selv én eller flere ganger må kallet (eller kallene) utføres på et tilfelle (eller en situasjon) som er enklere enn det tilfellet (den situasjonen) vi opprinnelig hadde. I tilegg må kallene være slik at ting ikke gjentas, dvs. at noe som allerede er løst ikke løses på nytt.

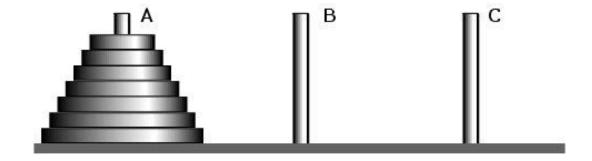
Krav 2. Metodekallene må utformes slik at det før eller senere oppstår et tilfelle (eller en situasjon) som kan behandles uten et nytt eller nye kall på metoden. Dette kalles et basistilfelle (eller en basissituasjon).

Quicksort

Merge sort

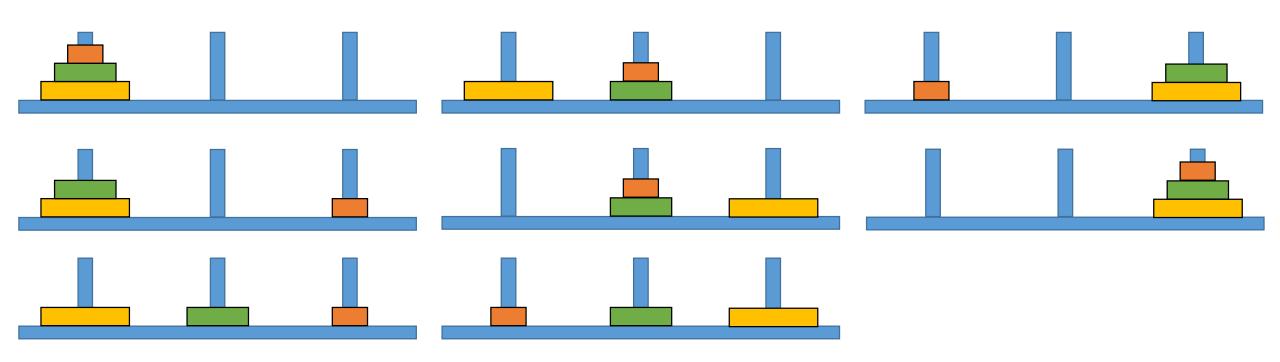
```
private static void flettesortering(int[] a, int[] b, int fra, int til)
 if (til - fra <= 1) return; // a[fra:til> har maks ett element
 int m = (fra + til)/2;  // midt mellom fra og til
 flettesortering(a,b,fra,m); // sorterer a[fra:m>
 flettesortering(a,b,m,til); // sorterer a[m:til>
 // fletter a[fra:m> og a[m:til>
 flett(a,b,fra,m,til); // Programkode 1.3.11 f)
public static void flettesortering(int[] a)
 int[] b = new int[a.length/2]; // en hjelpetabell for flettingen
 flettesortering(a,b,0,a.length); // kaller metoden over
```

Towers of Hanoi – Hanois tårn



• Flytt brikkene fra pinne A til pinne C slik at det også blir et kjegleformet tårn på C. Under flyttingen er det ikke lov å legge en brikke oppå en som er mindre.

Algoritme



Hanois tårn

```
public static void HanoisTårn(char> A, char B, char C, int n)
{
   if (n == 0) return;  // ingen brikker - tomt tårn
   HanoisTårn(A, C, B, n - 1);
   System.out.println("Brikke " + n + " fra " + A + " til " + C);
   HanoisTårn(B, A, C, n - 1);
}
```



```
HanoisTårn('A','B','C',3);

// Brikke 1 fra A til C
// Brikke 2 fra A til B
// Brikke 1 fra C til B
// Brikke 3 fra A til C
// Brikke 1 fra B til A
// Brikke 2 fra B til C
// Brikke 1 fra A til C
```

Flerdimensjonelle tabeller

To dimensjoner

1	2	3	4	5
6	7	8	9	10
11	12	13	14	15

```
int[][] a = {{1,2,3,4,5}, {6,7,8,9,10}, {11,12,13,14,15}};
```

- a[j][i] gir oss rad j, kolonne i
- Eksempel: a[3][2] = 12

Flerdimensjonelle tabeller

1	2	3	4	5
6	7	8	9	10
11	12	13	14	15

```
int[] rad1 = {1,2,3,4,5};
int[] rad2 = {6,7,8,9,10};
int[] rad3 = {11,12,13,14,15};
int[][] a = {rad1, rad2, rad3};
```

Flerdimensjonelle tabeller

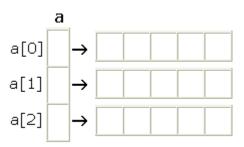
```
int[][] a = new int[3][5];

int[][] a = new int[3][];  // lager den vertikale tabellen

a[0] = new int[5];  // lager a[0]-tabellen

a[1] = new int[5];  // lager a[1]-tabellen

a[2] = new int[5];  // lager a[2]-tabellen
```



Repetisjon av algoritmeanalyse

Funksjonstype	n = 1	n = 10	n = 100	n = 1000	Beskrivelse
$f_1(n) = 1$	1	1	1	1	konstant
$f_2(n) = \log_2 n$	0	3,3	6,6	9,97	logaritmisk
$f_3(n) = \sqrt{n}$	1	3,2	10	31,6	kvadratrot
$f_4(n) = n$	1	10	100	1000	lineær
$f_5(n) = n \log_2 n$	0	33,2	664,4	9.965,8	lineæritmisk
$f_6(n) = n^2$	1	100	10.000	1.000.000	kvadratisk
$f_7(n) = n^3$	1	1.000	1.000.000	10 siffer	kubisk
$f_8(n) = 2^n$	2	1.024	31 siffer	302 siffer	eksponensiell
$f_9(n) = n!$	1	3.628.800	158 siffer	2568 siffer	faktoriell