

# Uke 1, Forelesning 2



## HUSK – Forrige gang

---

- Oversikt
- Essensen i faget: Effektive algoritmer
- Matematiske forutsetninger
  - Logaritmer, regneregler for logaritmer
  - Eksponenter, regneregler for eksponenter
  - Rekker og summer
  - Bevis
    - Induksjonsbevis
    - Motbevis ved hjelp av moteksempel
    - Bevis ved hjelp av selvmotsigelse
  - Noe terminologi
    - Pseudo-kode
    - Måle reel tid eller teoretisk beregne/estimere tid



## OVERSIKT – Uke 1, Forelesning 2 (W1.L2)

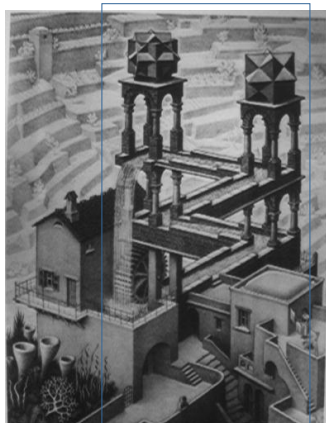
---

- TEMA #1:  
Introduksjon til METODEKALL og REKURSJON
- TEMA #2:  
Introduksjon til KOMBINATORISKE SØK
- Introduksjon til OBLIG 1:  
**DRONNING OPPGAVEN**



## TEMA #1

---



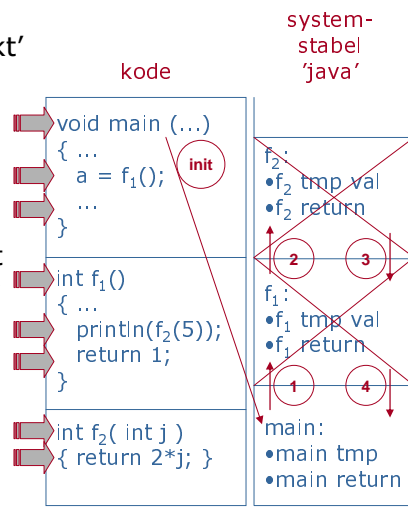
# *Metodekall og Rekursjon*

© M. C. Escher



## METODEKALL – Definisjon

- Når en metode  $f_2()$  kalles:
  - Det opprettes et 'dataobjekt' for  $f_2()$  som legges på toppen av en stabel i kjøresystemet ('java') i hovedhukommelsen.
  - Det som tidligere lå på toppen av stabelen (stack'en) var dataobjektet for den metoden som kalte  $f_2()$ , dvs.  $f_1()$ .
  - Når  $f_2()$  er ferdig (dvs. returnerer), tas  $f_2()$ 's dataobjekt av stabelen.
  - I bunn av stabelen ligger 'dataobjektet' til 'main()'.



## METODEKALL – Eksempel

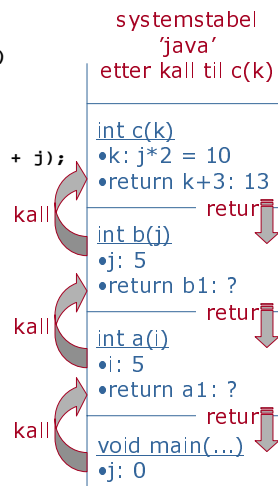
```
import java.io.*;

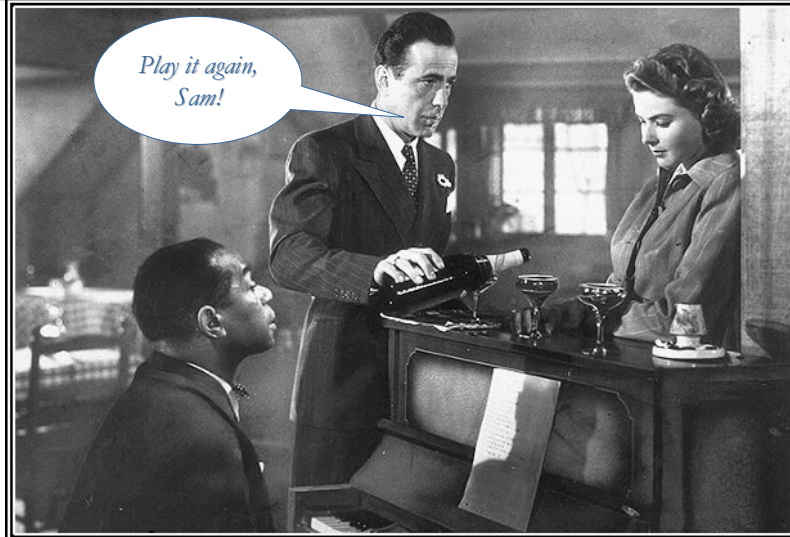
public class MetodeTest
// Viser bruk av stacken i Javas kjøresystem (java)
{ public static void main (String[] args)
  { int j =0;
    MetodeTest t = new MetodeTest();
    j= t.a(5);
    System.out.println("Kall a(5)->b->c gir: " + j);
  }

  int a(int i)
  { int a1 = b(i)+1;
    return a1;
  }

  int b(int j)
  { int b1 = c(j*2)+2;
    return b1;
  }

  int c(int k)
  { return k +3;
  }
}
```





REKURSJON – *Definisjon*

- **Rekursjon:**

Når en metode (funksjon, prosedyre, subrutine osv.) kaller seg selv!

- **Prinsipp:**

```
int funksjon(verdi)
{
    if ( kan-terminere )
        return en-siste-verdi;
    else
        return funksjon(en-verdi-nærmere-terminering);
}
```

**NB!**

Skal helst terminere, ikke fortsette å kalle seg selv i det uendelige!



## REKURSJON – Eksempel

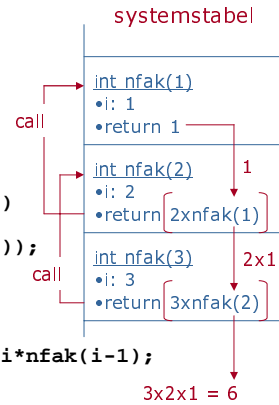
- **Eksempel:** N-fakultet =  $N! = 1 \times 2 \times 3 \times \dots \times (N-1) \times N$

(Engelsk for fakultet: Factorial)

```
import java.io.*;

public class FakTest
// Viser bruk rekursiv metode: nfak()
{
    public static void main (String[] args)
    { FakTest f = new FakTest();
      System.out.println("3! = " + f.nfak(3));
    }

    int nfak(int i)
    {
        if (i == 1 ) return 1; else return i*nfak(i-1);
    }
}
```



## REKURSJON – Test Først!

- Husk å teste om det skal avsluttes, og helst først!
  - a) **FEIL:** Vil overfylle stabelen i kjøresystemet...

```
int nfak(int i)
{
    return i* nfak(i-1);
}
```

- b) **OK:** Tester først.

```
int nfak(int i)
{
    if (i == 1 )
        return 1;
    else
        return i* nfak(i-1);
}
```



- Visse typer problemer er naturligere å løse med rekursjon
  - Eksempel:  
Skriv to prosedyrer – en rekursiv og en ikke-rekursiv – for å beregne summen av N første heltall, dvs.  $1 + 2 + 3 + \dots + N$ .
  - Vilkårlige tallrekker (særlige samme operasjon gjentatt på hele rekken) ofte er slike problemer som lar seg løse mer naturlig med rekursjon.
- Det kan hende at rekursive løsninger ikke alltid er ønskelige, men rekursjon er uansett en effektiv tenkemåte når en skal designe algoritmer.



### *Kombinasjoner og Kombinatoriske Søk*

© M. C. Escher



- Noen problemer er slik at vi må lete gjennom alle mulige kombinasjoner for så å plukke ut den/de kombinasjoner som tilfredsstiller våre krav (dvs. de som er løsninger på problemet).
- To eksempler:
  - Finn alle virkelig forskjellige måter å plassere N dronninger på et sjakkbrett slik at ingen av dronningene slår hverandre.
  - Finn korteste rundtur blant M byer hvor du besøker hver by bare en gang (gitt at du vet alle avstander fra hver by til alle de andre).
- Vi har da problemer der utfordringen er i to trinn:
  - Greie å [lage alle interessante kombinasjoner](#)
  - [Teste om en kombinasjon er en løsning](#) for vårt problem.
- N.B : Ofte blander vi inn selve problemet i 'bevisst' genereringen av alle mulige kombinasjoner, slik at vi bare genererer kombinasjoner det er 'håp for'.



- Greie å lage alle interessante kombinasjoner av n personer/byer/dronninger/gjenstander...
- Spiller ingen rolle hva. Dermed kan enkelt representeres med heltallene 0, 1, 2, ..., N-1.
- To eksempel problemer:
  - Telle gjennom alle N-sifrete tall og bare bruke de tall hvor alle sifrene er ulike.  
Kan representere for eksempel følgende problem: [Hvor mange besøksrekkefølger finnes det hvis en skal besøke alle byer med start i en vilkårlig by og uten å besøke samme by to ganger?](#)
  - Generere tall ( gjerne i stigende rekkefølge) hvor i utgangspunktet alle sifrene er ulike. [Finn på noe en slik samling av tall kan representere!](#)



- Vi må generere 'alle' mulige kombinasjoner for så å teste om en kombinasjon er en løsning for vårt problem.

Eller må vi?

- Å bare generer de kombinasjonene det er 'håp for' kalles [avskjæring](#)
- Eksempel:  
Lag alle kombinasjoner av rekkefølger en skoleklasse på 9 elever kan gå inn i klasserommet på, hvor Per (elev 4) og Pål (elev 7) **ikke** må gå etter hverandre (de er uvenner).
  - Håpløse tilfeller: Alle 47??????, ?47??????, ??47?????...
  - [Avskjæring](#): Gitt du har hatt 4, forkast alle som begynner med 7 og generer de andre.



- **Spørsmål:** Hvor mange rekkefølger kan N ting (nummerert 0, 1, ..., N-1) stilles opp i uten at tingen (tallet) gjentas (dvs. uten at samme ting/tall forekommer mer enn én gang i rekken)?
- **Svar :**  $N! = 1 \times 2 \times \dots \times N$  ulike rekkefølger.  
Kalles **N-fakultet = N!** og gir alle mulige **permutasjoner** av N gjenstander. NB! Permutasjoner er kombinasjoner der rekkefølgen teller, dvs. der rekken 1, 2, 3  $\neq$  rekken 3, 2, 1.
- Eksempel: For  $N = 3$  er  $N! = 1 \times 2 \times 3 = 6$ , og gir...

0 1 2   0 2 1   1 0 2   1 2 0   2 0 1   2 1 0

Men ... hvordan har vi formulert at det blir N-fakultet ???





## OM – Å Formulere Kombinatoriske Løsninger

- Tenk på det slik: Du har  $N$  tomme bokser (eller plasser) ved siden av hverandre og  $N$  fotballer nummerert fra 1 til  $N$ .



- Når tar vi 1 ball av  $N$  baller og putter den i den første boksen eller plassen. Vi kunne valgt ball nr. 1, 2, 3 og opp til  $N$ .
- Så putter vi en ball i neste boks. Men da har vi kun  $N-1$  valg fordi 1 av de  $N$  er valgt og er i første boks allerede!
- Våre valgmuligheter i de to første boksene er altså slik at vi har  $N$  muligheter i den første boksen, og for hver ball i første boksen kan vi velge 1 blant  $N-1$  resterende baller:  
Altså har vi  $N \times (N-1)$  mulige kombinasjoner i de to første boksene...
- Med samme logikk, har vi  $N \times (N-1) \times (N-2) \times \dots \times 3 \times 2 \times 1$  mulige kombinasjoner, som gir oss  $N!$
- Se nå på rekkefølgen vi hadde generert for  $N = 3$  og  $N! = 6$ :

0 1 2   0 2 1   1 0 2   1 2 0   2 0 1   2 1 0

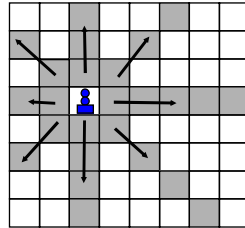


## NESTE GANG – Generering av Permutasjoner

- Hvordan generere alle permutasjoner (ombyttinger eller rekkefølger) av  $0, 1, 2, \dots, (N-1)$  i et program?



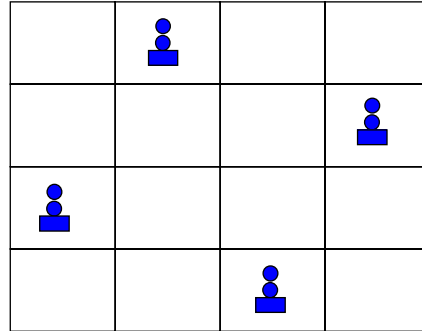
- En Dronning i sjakk kan slå alle brikker som står på...  
samme rad,  
samme kolonne,  
eller samme diagonaler (dvs. rette skrålinjer)...



- Bruk permutasjoner til å skrive ut alle interessante løsninger av 'n' dronninger på et  $N \times N$  sjakkbrett hvor ingen dronning kan slå en annen.
- Ser at  $N=1$  har 1 løsning, mens  $N = 2$  og  $3$  ikke har løsning. Hva med  $N=4$  ?  
Løs oppgaven generelt, og test med  $N=8$ .
- Hvorfor permutasjoner:
  - La  $p[i]$  si hvilken kolonnennummer. Vi vil plassere en dronning i rad nr 'i'. Da slipper vi å generere mange håpløse kombinasjoner...
- Vi er ikke interessert i 'nye' løsninger som kan lages fra en allerede presentert løsning ved:
  - å vippe sjakkbrettet rundt om en midtlinje eller diagonal
  - rotere brettet 90, 180 eller 270 grader

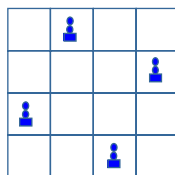
### OBLIG 1 – En løsning for $N = 4$

- Her er en løsning for  $N = 4$ :

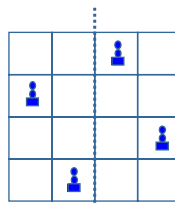


### OBLIG 1 – Regler om Løsningen

- Husk å **fjerne** de løsninger som bare er en snuing av brettet om horisontal/vertikal midtlinje eller rottering av brettet som i eksempelet nedenfor for  $N = 4$ ...



Utgangsløsning



**Ikke** snu om vertikal midtlinje!



- **NB!** Konkurransen...
- **Tre raskeste riktige og velstrukturerede** løsninger for  $N = 10$ , som bare skriver ut de ulike innholdene av  $p[ ]$  for de forskjellige løsningene...
  - Alle tre får "anerkjennelse" ... skriftlig!
  - Første får i tillegg ... noe ganske godt ☺
  - Nummer to og tre får i tillegg en pose "Twist" hver...
- Uke 5, mandag 15. september 2003, skal de tre presentere (forklare) sine løsninger og kjøre de på auditoriet...



- **NB!** Disse er tilleggsnotater fra forelesningen, lagt ved **etter** forelesningen...

**Hale rekursjon:**

```
void rfunk( ... )  
{ // Gjør noe først...  
  ...  
  ... rfunk( ... );  
}
```

Test, kall rekursivt  
og return til slutt.

**Hode rekursjon:**

```
void rfunk( ... )  
{ ... rfunk( ... );  
  ...  
  // Gjør noe sist...  
}
```

Test og kall rekursivt, ...

og return etter du har  
gjort noe til slutt.



## TILLEGG – Notater fra Forelesningen #2

- **NB!** Disse er tilleggsnotater fra forelesningen, lagt ved **etter** forelesningen...
- **Husk** at **permutasjoner** er kombinasjoner der **rekkefølgen er viktig**. Eks.: rekken 1, 2, 3  $\neq$  rekken 3, 2, 1. som er to permutasjoner av tallmengden {1, 2, 3}.
- En annen definisjon er at permutasjoner er **gjenordninger** av en rekke.

Eksempelvis vil mengden {1, 2, 3} kan gjenordnes for å gi  $3! = 6$  rekker med distinkte ordninger (rekkefølger):

[1, 2, 3] [1, 3, 2] [2, 1, 3] [2, 3, 1] [3, 1, 2] [3, 2, 1]

