



Komplexitetsanalys

Er uppgift

Att bestämma tidskomplexiteten för de nedanstående algoritmerna. Detta ska göras genom att räkna antalet *primitiva operationer* som utförs i varje algoritm. Utifrån detta ska sedan definitionen av *Ordo* användas för att ge uttryck för varje algoritms tidskomplexitet. Konstanterna c och n_0 skall bestämmas. För ett exempel på hur en analys kan se ut titta på föreläsningsanteckningarna. Tänk på att fundera kring om det finns ett *worst-case* och ett *best-case* och hur de i så fall ser ut.

Algoritmer

Summera talen 1 till n

Algorithm sumN(n)
input: A number n
output: The sum of the numbers 1 to n

```
sum ← 0
for i ← 1 to n do
    sum ← sum + i
return sum
```

Summera alla udda tal mellan 1 och n

Algorithm sumN(n)
input: A number n
output: The sum of the numbers 1 to n

```
sum ← 0
i ← 1
while i ≤ n do
    sum ← sum + i
    i ← i + 2
return sum
```

Linjär sökning

Algorithm linearSearch(v , n , num)
input: A vector v containing numbers
 n is the length of the vector v
 A number num to be found in v
output: The index of num in the vector v or -1 if not found

```
index ← -1
i ← 0
while (index == -1 and i < n)
    if v[i] == num then
        index ← i;
    i ← i + 1
return index
```

Naiv bubblesort

Algorithm bubblesort(arr)

Input: An array to be sorted

Output: The sorted array

```
repeat
    swapped ← false
    for j ← low(arr) to high(arr)-1 do
        if arr[j] > arr[j+1] then
            temp ← arr[j]
            arr[j] ← arr[j+1]
            arr[j+1] ← temp
            swapped ← true
until not swapped
return arr
```

Beräkna $x^n y^m$

Nedan finns det två olika algoritmer math1 och math2 som båda löser samma problem. Om du granskar de två algoritmerna (du behöver inte räkna operationerna i denna uppgift utan se på det mer övergripande), vilken av algoritmerna har lägst tidskomplexitet? Varför?

Algorithm math1(x, y, n, m)

Input: x, y number to be multiplied

n, m how many multiplications that should be done

Output: $x^n y^m$

```
res ← 1
for i ← 1 to n do
    res ← res * x
for i ← 1 to m do
    res ← res * y
return res
```

Algorithm math2(x, y, n, m)

Input: x, y number to be multiplied

n, m how many multiplications that should be done

Output: $x^n y^m$

```
return pow(x, n)*pow(y, m)
```

Algorithm pow(x, n)

Input: x number to be multiplied

n how many multiplications that should be done

Output: x^n

```
if n = 0 then
    return 1
temp ← pow(x, n/2)
if (n%2 = 1) then
    return x*temp*temp
else
    return temp*temp
```