

# Rapportskelett

Emil Wiklund\*

Luleå tekniska universitet  
971 87 Luleå, Sverige

7 oktober 2020

## Sammanfattning

Delen från september 1983 beskriver den vardagliga verkan som design av algoritmer kan ha på programmerare. Från en algoritmisk synvinkel på problemet kan man se att dessa kan göra ett program enklare att förstå och skriva. I denna del har vi studerat ett bidrag inom ämnet sofistikerade algoritim metoder, dessa kan ibland leda till en stor ökning prestandamässigt. Denna delen är framtagna kring ett mindre problem med betoning på de algoritmer som ska lösa dessa problem samt teknikerna på hur man designar dom. Några av algoritmerna är lite mer komplicerade men dessa motverkas.

Den första algoritmen som vi kommer att gå igenom tar 39 dagar att lösa när problemet har storleken 10 000, den sista algoritmen löser samma problem men på gör detta på en tredjedel av en sekund.

## 1 Introduktion

Här kan man skriva massor om uppgiften, dess bakgrund, varför det är viktiga att lösa det osv men för oss räcker det med att introducera den. Ett bra sätt att skriva på är att sen behandla varje problem i egna avsnitt, där man inleder med att beskriva problemet noga innan man visar hur man kan lösa det.

Faktum är att det blir lite krystat att skriva en liten rapport om hur man löser en uppgift som denna men vi gör det som en övning i  $\text{\LaTeX}$ .

## 2 Problemet och ett simpelt program

Problemet uppstod i en endimensionellt mönsterigenkänning. Historien beskrivs senare. Invärdet är en vektor  $X$  av  $N$  naturliga tal. Dess utvärde är den maximala summan inom

---

\*email: emiwik-9@student.ltu.se

26 en delad sub vektor av invärdet. Exempelvis om invärdet är 3 och 4 kommer program-  
27 met att returnera summan av  $X[3...7]$ , dvs 187. Problemet är enkelt när alla nummer  
28 är positiva, den största sub vektorn är input vektorn. Problemet uppstår när siffror är  
29 negativa. Skulle vi inkludera ett negativt nummer skulle man kunna hoppas på att ett  
30 positivt nummer skulle kunna ta ut det negativa eller med andra ord kompensera. Om  
31 alla inputs skulle vara negativa nummer skulle summan av sub vektorn vara noll vilket  
32 också ger den totala summan 0.

33 Det programmet man vill använda för detta är ett simpelt program som kör for each  
34 på paren av heltalen  $L$  och  $U$  där  $1 \leq l \leq U \leq N$ . Detta beräknar summan av  
35  $x[L...U]$  och gör en kontroll om summan är större än den summan som är störst inlägget.  
36 Koden som visas i Algorithm 1 är kort och enkel att förstå. Däremot så är den långsam.  
37 Koden tar kring 1 timme att köra om  $N$  är 1000 och 39 dagar om  $N$  är 10000. Detaljerna  
38 angående tider går vi igenom senare.

39 Vi får en annan känsla för algoritmer och hur effektiva man skulle kunna göra dom.  
40 Detta kan vi göra genom att använda oss utav "*big - oh*", notation<sup>1</sup>.

41 Uttrycken i den yttersta snurran exekveras exakt  $N$ -gångar och det i mittersta snurran  
42 exekveras som mest  $N$ -gångar i varje exekvering av den yttersta snurran. Multiplicera  
43 dessa två faktorer inuti den mittersta snurran visar att dessa fyra rader exekveras  $O(N^2)$   
44 antal gånger. Snurran i dessa fyra rader exekveras aldrig mer än  $N$ -gångar. Detta ger  
45 kostnad på algoritmen lika med  $O(N)$ . Om kostnaden multipliceras per antalet gånger  
46 som den innersta snurran körs får vi kostnaden för hela programmet och som även är  
47 proportionerligt till  $N^2$ . Så detta kan vi kalla för en kvadratisk algoritm.

48 Dessa enkla steg illustrerar tekniken av "*big - oh*", analys av tiden som det tar att  
49 köra och andra fördelar men även nackdelar. Den största nackdelen med denna är att  
50 vi fortfarande inte vet exakt hur lång tid det tar programmet för en särskild input.  
51 Vi vet bara att antalet steg det tar att exekveras är  $O(N^3)$ . Två stycken fördelar med  
52 denna metod är att den ofta kompenserar för sina nackdelar. "*Big - oh*" analys är  
53 ofta användbara när man utföra sådant som vi beskrev tidigare. Sedan är den ungefärliga  
54 tiden ofta tillräcklig för att utföra den uträkning som används för att bestämma om ett  
55 program är tillräckligt effektivt för den givna uppgiften.

56 De kommande delar använder sig av ungefärliga exekveringstiden som ett sätt att  
57 mäta hur effektivt ett program är.

## 58 3 Nästa problem

## 59 4 Och ännu nästa problem...

## 60 5 Diskussion [och slutsatser]

61 Sammanfatta vad som avhandlats i dokumentet och sätt det i sitt sammanhang.

---

<sup>1</sup>The notation

## 62 Referenser

- 63 [1] Michel Goossens, Frank Mittelbach, and Alexander Samarin. *The L<sup>A</sup>T<sub>E</sub>X Companion*.  
64 Addison-Wesley, Reading, Massachusetts, 1993.
- 65 [2] Albert Einstein. *Zur Elektrodynamik bewegter Körper*. (German) [*On the electrody-*  
66 *namics of moving bodies*]. *Annalen der Physik*, 322(10):891–921, 1905.