

ALGORITHMS & DATA STRUCTURES

LES 1 : ALGORITME ANALYSE

UITWERKINGEN

THEORIE OPGAVEN

OPGAVE 1 (5.6)

- x because $O(N)$
- x^2 , $x^2 - x$ because both are $O(N^2)$
- $x^3 + x$, $x^4/(x - 1)$ because both are $O(N^3)$

remark: $x^4/(x - 1)$ becomes equal to x^3 for large values of x

OPGAVE 2 (5.12ACD)

- a) 2 ms
- b) 10 ms
- c) 50 ms

OPGAVE 3 (5.16 ACD)

- a) For a linear-time algorithm, we can solve a problem 120,000 times as large, or 12,000,000 (assuming sufficient resources);
- b) For a quadratic algorithm, we can solve a problem $\sqrt{120000} = 346$ times as large, so we can solve a problem of size 34,600;
- c) For a cubic algorithm, we can solve a problem $\sqrt[3]{120000} = 49$ times as large, so we can solve an instance of size 4,900.

OPGAVE 4 (5.19)

$O(N)$

OPGAVE 5 (5.26)

- 1) $O(N)$
- 2) $O(N)$
- 3) $O(N^2)$

- 4) $O(N)$
- 5) $O(N^3)$
- 6) $O(N^2)$
- 7) $O(N^5)$
- 8) $O(\log N)$

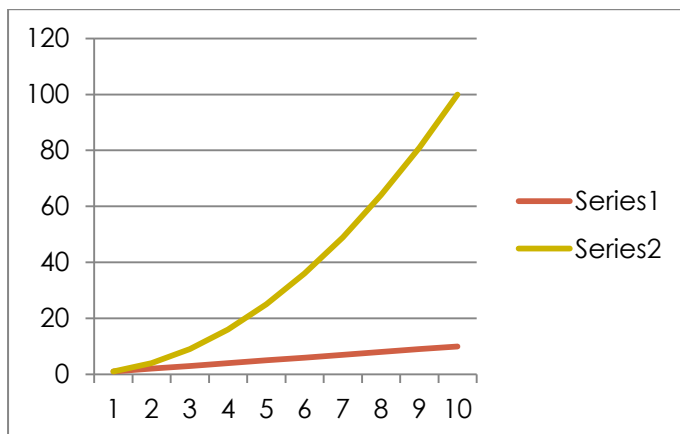
OPGAVE 6

De method `functie()` wordt in totaal N^3 aangeroepen. Binnen `functie()` wordt `functie2()` x^2 keer aangeroepen. Dus `functie2()` wordt N^5 keer aangeroepen. De complexiteit van `functie2()` is logaritmisch dus de totale complexiteit is $O(N^5 \log(N))$.

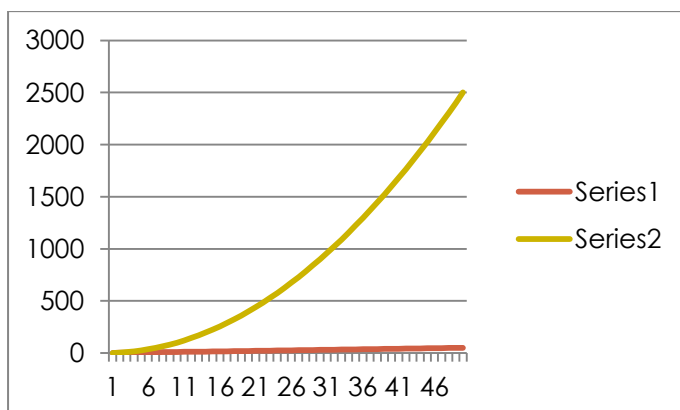
OPDRACHT 7

a)

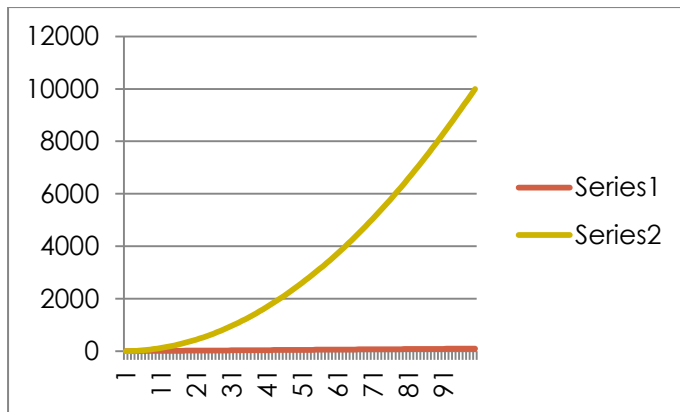
$N = 1, 2, \dots, 10$



$N = 1, 2, \dots, 50$



$N = 1, 2, \dots, 100$



Wat opvalt is, dat voor grotere N (N.B. N is hier nog maar maximaal 100) de grafiek van N^2 al bijna wegvalt tegen de grafiek van N .

OPGAVE 8

a)

x	$\log x$
4	2
8	3
16	4
32	5
64	6
128	7
256	8
512	9

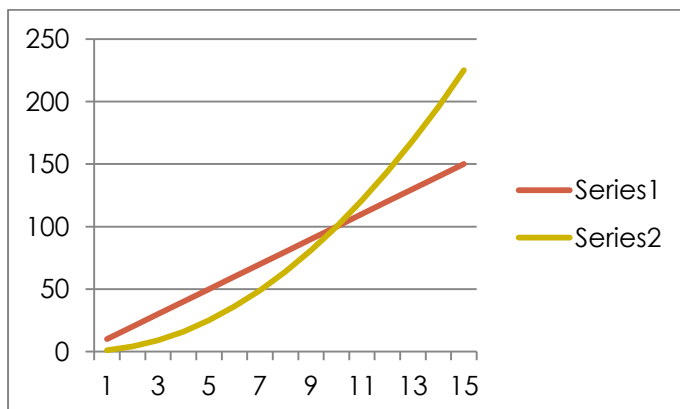
b) $\log 1024 = 10$, $\log 2048 = 11$

c) $x = 16$

d) $x = 1024$

OPGAVE 9

a) De grafiek laat het volgende zien:

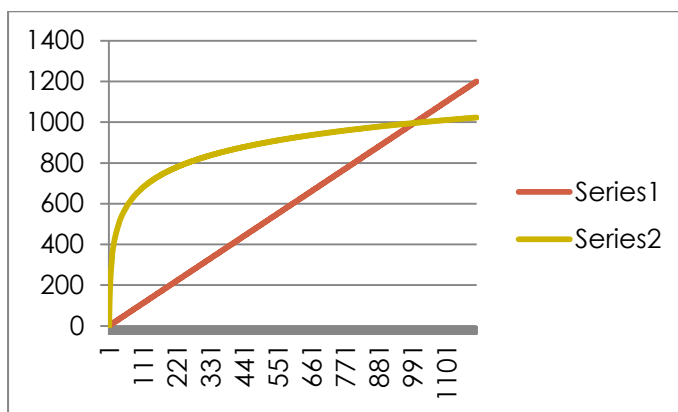


We lezen af: de (rood getekende) kwadratische functie wordt groter dan de lineaire als x de waarde 10 heeft. De berekening toont dit aan. We zoeken de x waarvoor

geldt: $x^2 = 10x$. Links en rechts delen door x levert direct op: $x = 10$. Evenzo vinden we voor $x^2 = 1000x$ als grens $x = 1000$.

Algemeen geldt het volgende. Als $x^2 = a \cdot x$ met $x \neq 0$, dan volgt daaruit $x = a$. Voor alle $x > a$ wint de grafiek van x^2 het van die van x . Anders gezegd: voor alle $x > a$ geldt dat $x^2 > a \cdot x$. Daarom wint voor grote x de kwadratische functie het altijd van de lineaire, met welk getal je die lineaire ook zou vermenigvuldigen. Daarom concluderen we terecht dat voor een algoritme met complexiteit $3N + 10$ in Big-Oh notatie $O(N)$ mag worden geschreven.

- b) Uit onderstaande grafiek lezen we af: de lijn van de logaritmische functie snijdt de lijn van de lineaire functie voor $x \approx 996$.



Uit het verloop zien we, dat voor grote N de logaritmische gunstiger is dan de lineaire. Dit onderstreept de conclusie dat binair zoeken voor grote N gunstiger is dan lineair zoeken.