

Wurzel und Wurzelziehen

Dennis Komm, Jakub Závodný @ ClevAlg Kurs

20.11.2019



Wurzel

Wie berechnet man die Wurzel von einer Zahl N ?

Wurzel

Wie berechnet man die Wurzel von einer Zahl N?

`sqrt (N)`

Wurzel

Wie berechnet man die Wurzel von einer Zahl N ?

ohne der eingebauten `sqrt()` Funktion?

Wurzel

Einfacher = Wie berechnet man die **ganzzahlige** Wurzel von einer Zahl N ?

Wurzel

Einfacher = Wie berechnet man die **ganzzahlige** Wurzel von einer Zahl N ?

Das heisst, die grösste ganze Zahl w , so dass $w * w \leq N$?

Wurzel

Einfacher = Wie berechnet man die **ganzzahlige** Wurzel von einer Zahl N ?

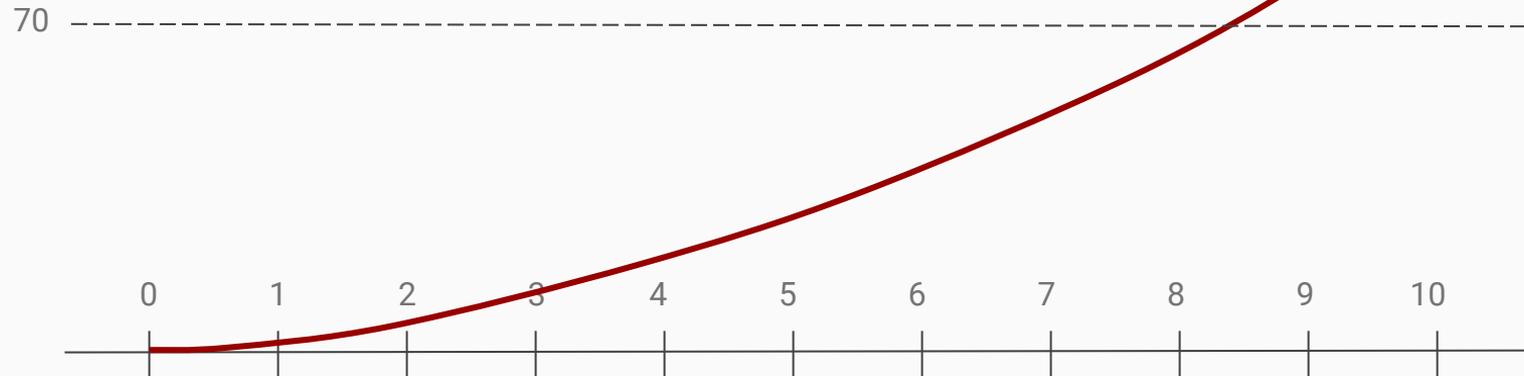
Das heisst, die grösste ganze Zahl w , so dass $w * w \leq N$?

$gwurzel(70)$ soll 8 zurückgeben, weil $8 * 8 \leq 70$ aber schon $9 * 9 \not\leq 70$.

Wurzel

gwurzel(N) ist die grösste ganze Zahl w , so dass $w * w \leq N$

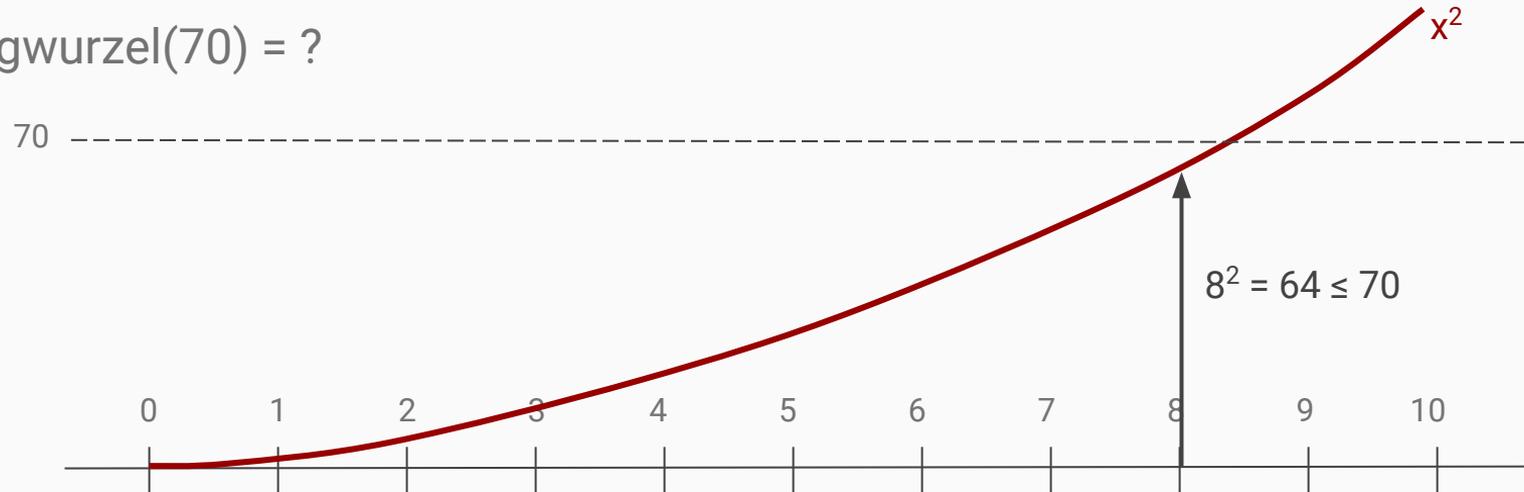
gwurzel(70) = ?



Wurzel

gwurzel(N) ist die grösste ganze Zahl w, so dass $w * w \leq N$

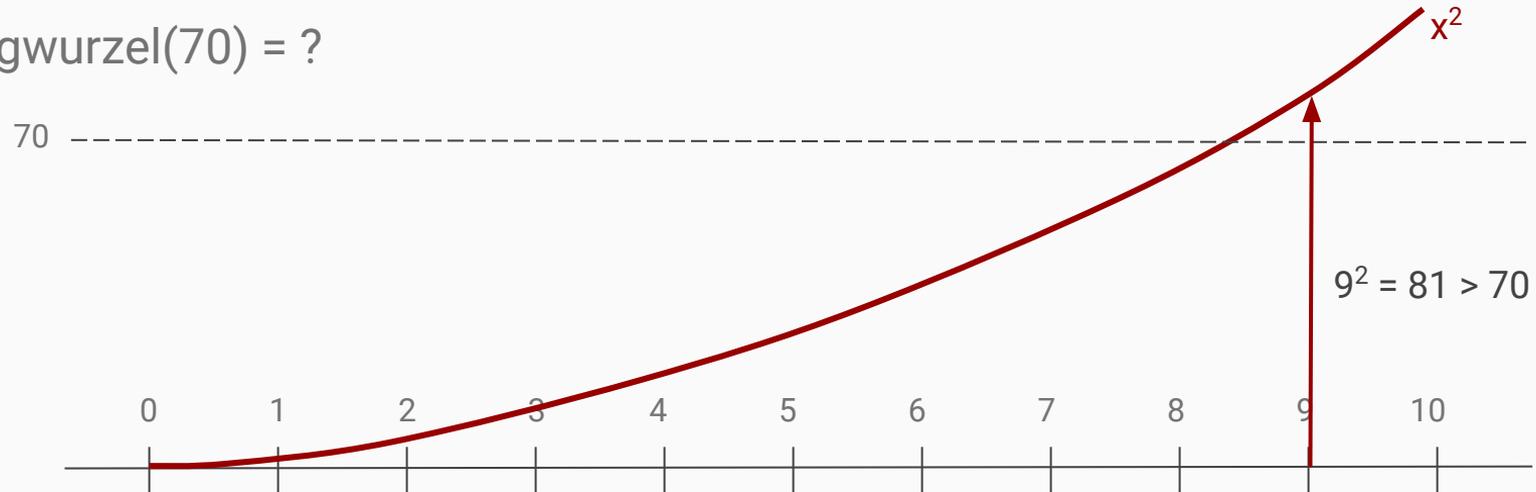
gwurzel(70) = ?



Wurzel

gwurzel(N) ist die grösste ganze Zahl w, so dass $w * w \leq N$

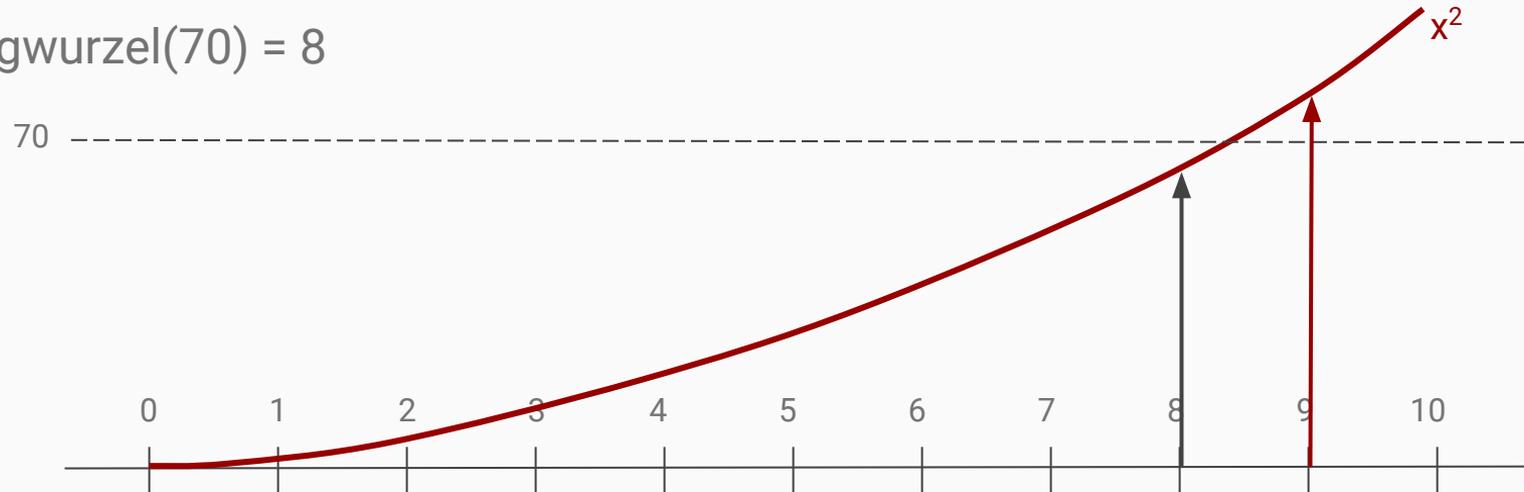
gwurzel(70) = ?



Wurzel

$\text{gwurzel}(N)$ ist die grösste ganze Zahl w , so dass $w * w \leq N$

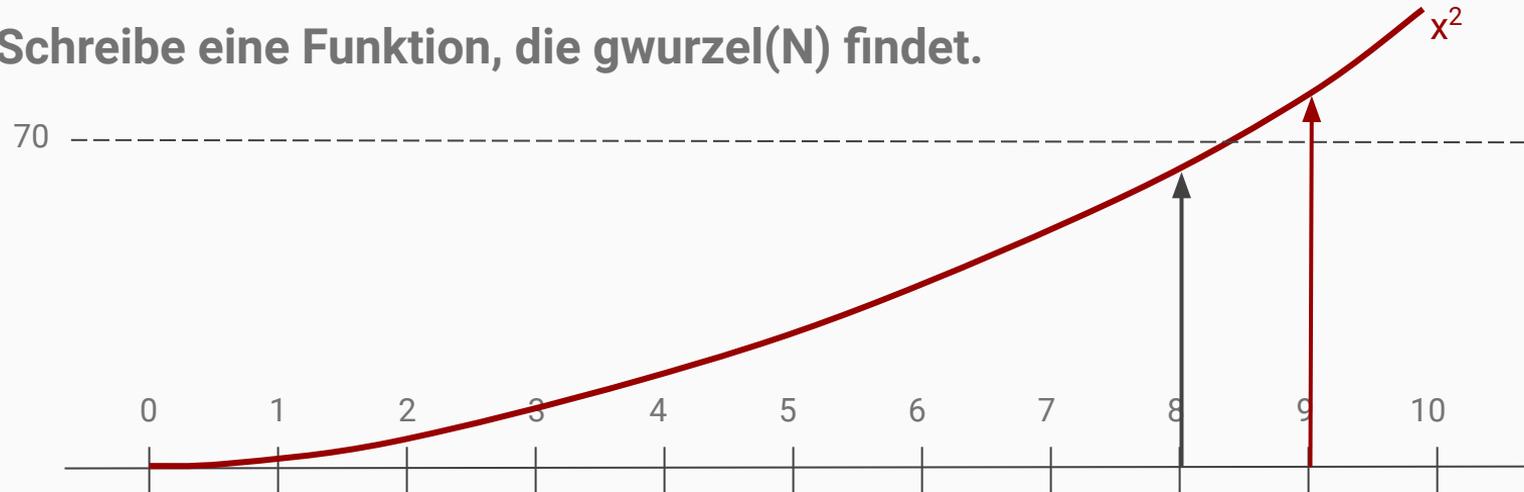
$$\text{gwurzel}(70) = 8$$



Wurzel

$\text{gwurzel}(N)$ ist die grösste ganze Zahl w , so dass $w * w \leq N$

Schreibe eine Funktion, die $\text{gwurzel}(N)$ findet.



Wurzelziehen: Aufgaben

$gwurzel(N)$ ist die grösste ganze Zahl w , so dass $w * w \leq N$

1) Schreibe eine Funktion, die $gwurzel(N)$ findet.

Wie schnell kann sie $gwurzel(123456789012345)$ berechnen?

Was ist ihre Laufzeit für allgemeine N ?

Geht es noch schneller? (*Hinweis: Ja.*)

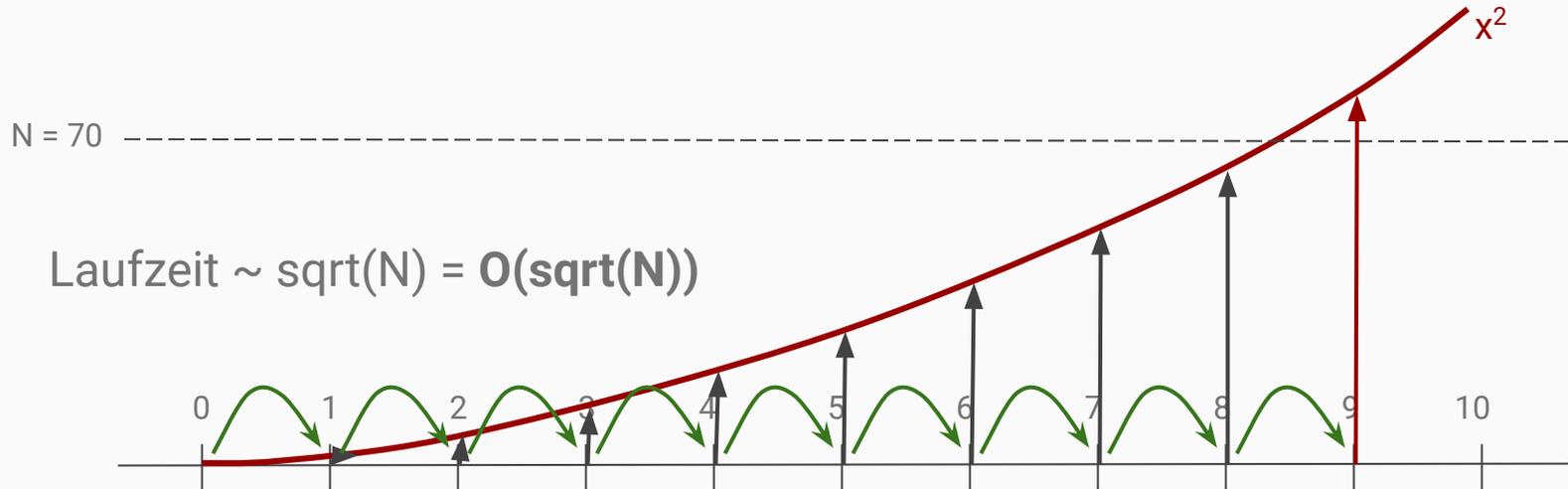
2) Schreibe eine Funktion, die $wurzel(N)$ findet. (Mit Genauigkeit ± 0.000001)

Hinweis: Mit diesen Befehlen kannst du Zeit messen:

```
import time          ← nur einmal ausführen, um das Modul time zu importieren  
time.clock()        ← gibt die aktuelle Zeit auf einer Stoppuhr zurück
```

Algorithmus #1: Naiv

Auf $w = 0$ beginnen, alle Zahlen probieren, bis $w * w \notin N$.

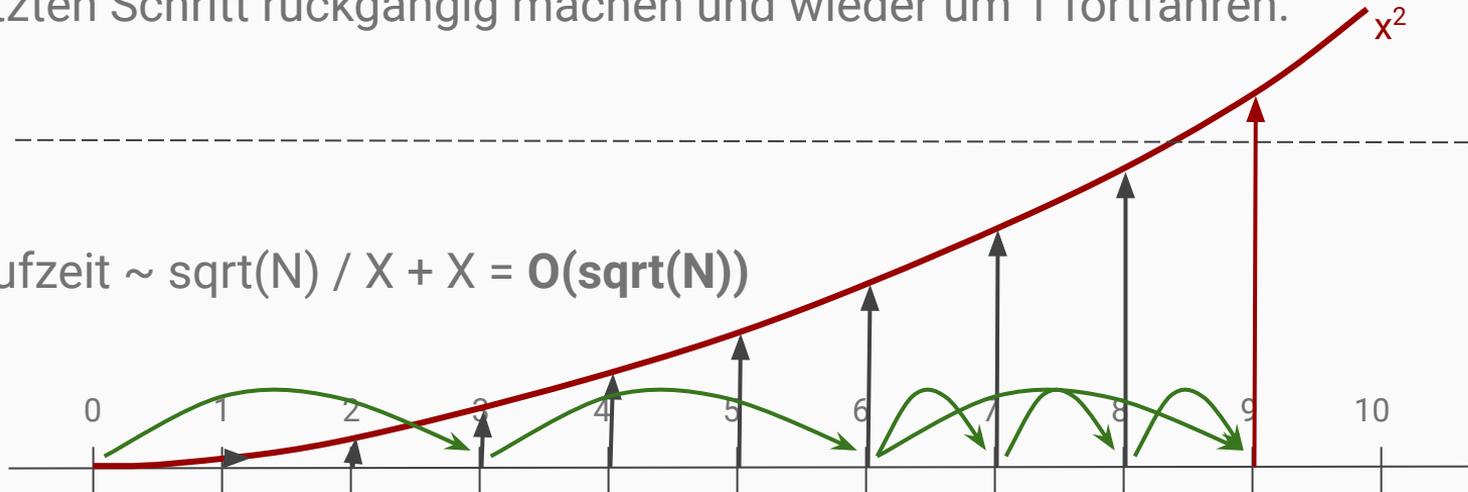


Algorithmus #2: Grösserer Schritt

Von $w = 0$, w immer um fixen Schritt X erhöhen, bis $w * w \not\leq N$.
Letzten Schritt rückgängig machen und wieder um 1 fortfahren.

$N = 70$ -----

Laufzeit $\sim \text{sqrt}(N) / X + X = O(\text{sqrt}(N))$



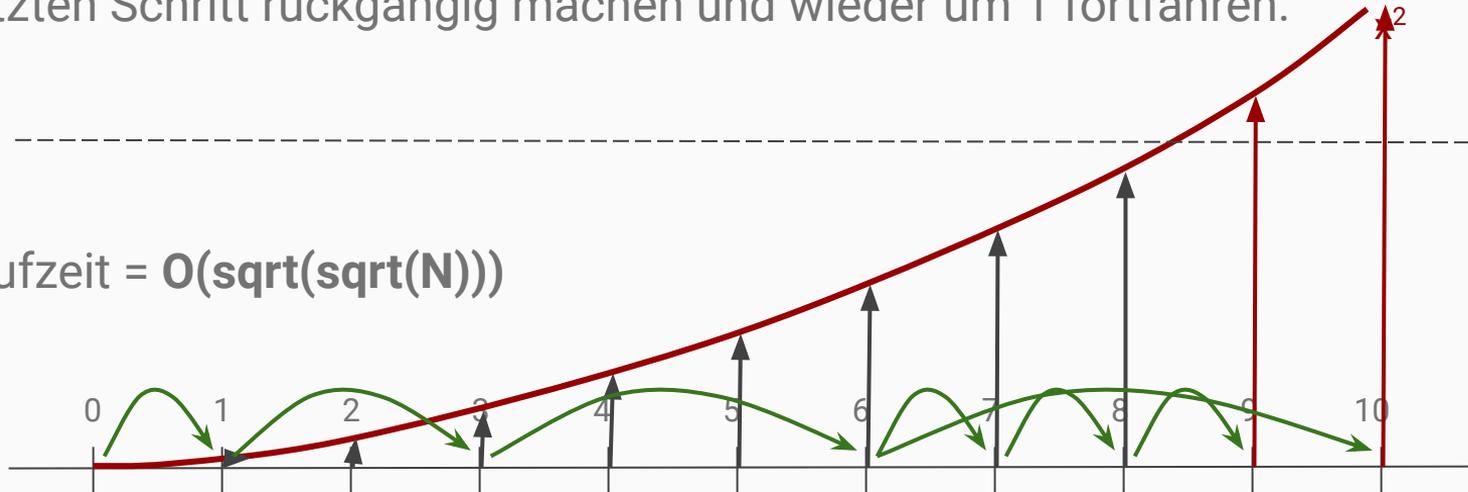
Algorithmus #3: Zunehmender Schritt

Von $w = 0$, w um Schritt 1, 2, 3, 4, ... erhöhen, bis $w * w \not\leq N$.

Letzten Schritt rückgängig machen und wieder um 1 fortfahren.

$N = 70$ -----

Laufzeit = $O(\text{sqrt}(\text{sqrt}(N)))$

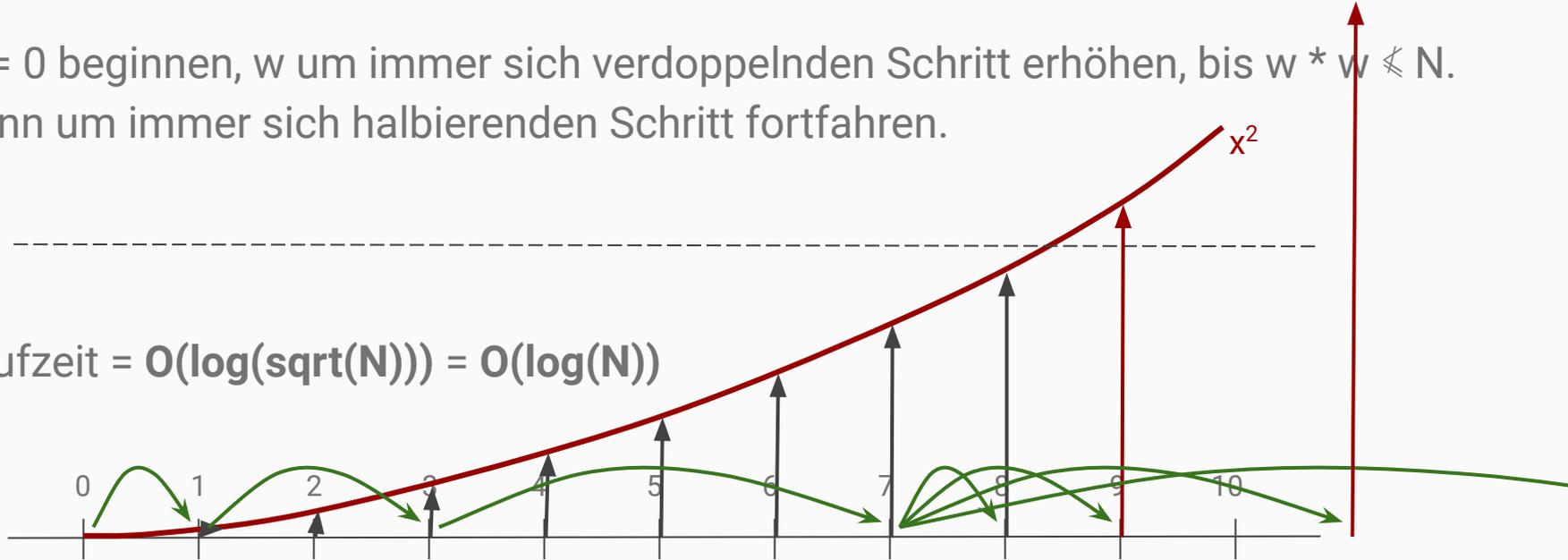


Algorithmus #4: Verdoppelnder und Halbierender Schritt

w = 0 beginnen, w um immer sich verdoppelnden Schritt erhöhen, bis $w * w \leq N$.
Dann um immer sich halbierenden Schritt fortfahren.

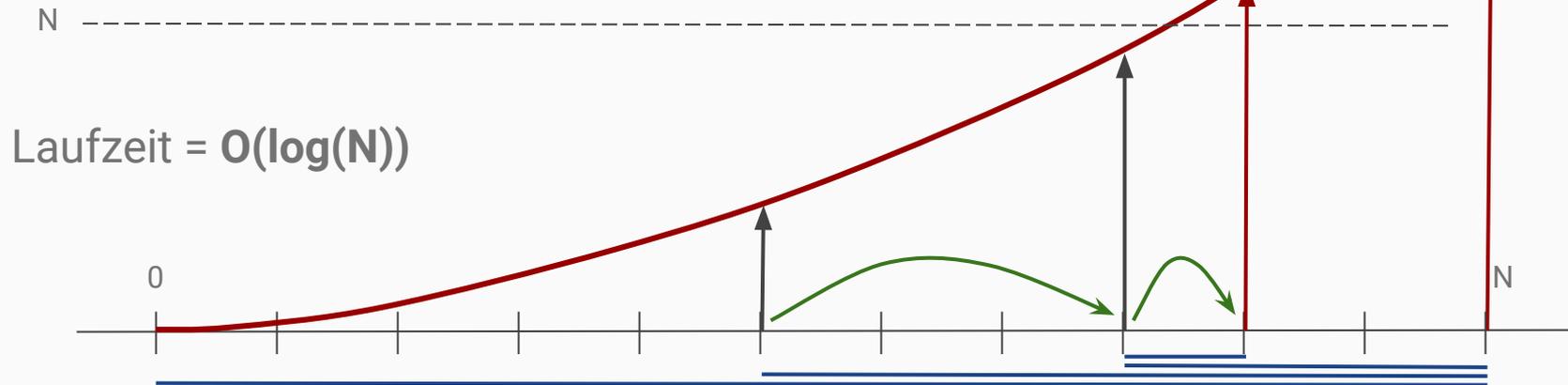
N = 70

Laufzeit = $O(\log(\sqrt{N})) = O(\log(N))$



Algorithmus #5: Binäre Suche

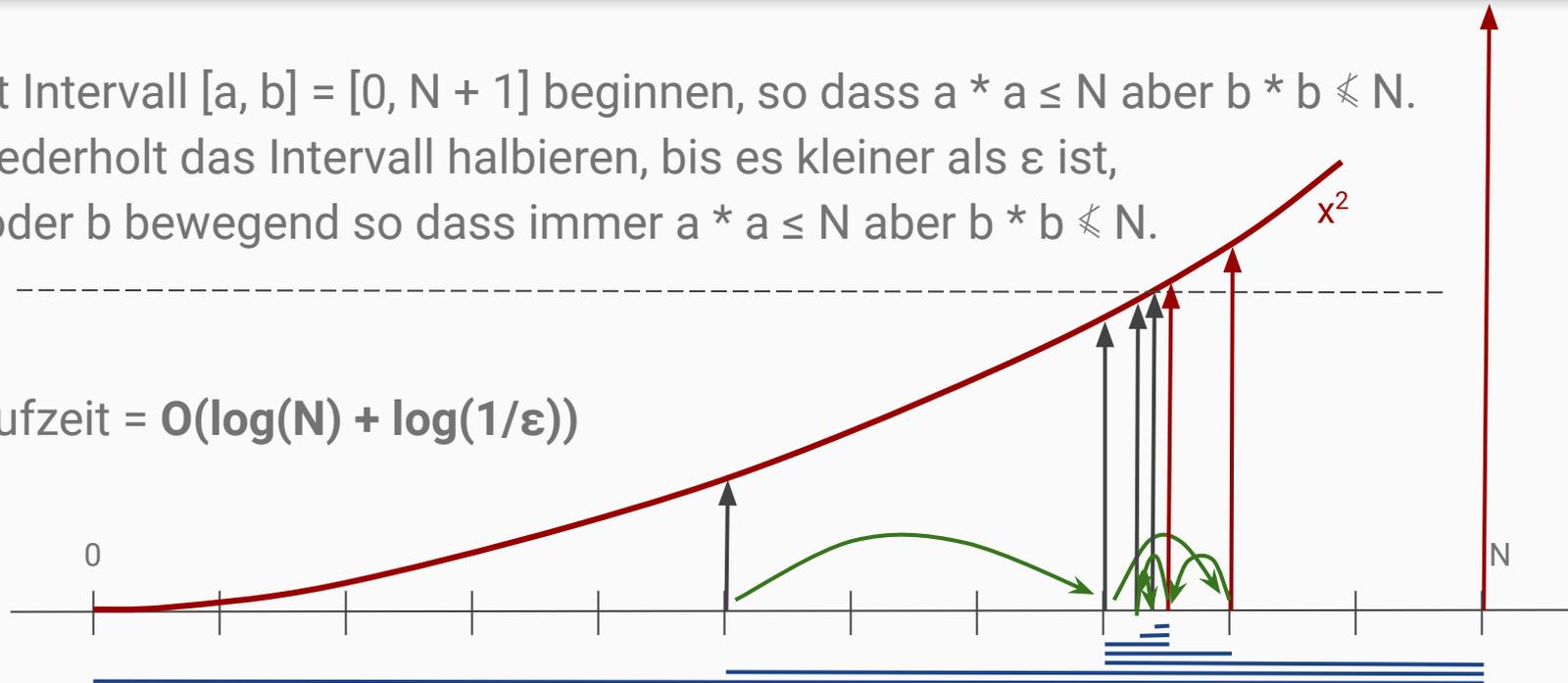
Mit Intervall $[a, b] = [0, N + 1]$ beginnen, so dass $a * a \leq N$ aber $b * b \not\leq N$.
Wiederholt das Intervall (ganzzahlig) halbieren,
a oder b bewegend so dass immer $a * a \leq N$ aber $b * b \not\leq N$.



Algorithmus #5b: Binäre Suche mit beliebiger Genauigkeit ϵ

Mit Intervall $[a, b] = [0, N + 1]$ beginnen, so dass $a * a \leq N$ aber $b * b \not\leq N$.
Wiederholt das Intervall halbieren, bis es kleiner als ϵ ist,
a oder b bewegend so dass immer $a * a \leq N$ aber $b * b \not\leq N$.

Laufzeit = $O(\log(N) + \log(1/\epsilon))$



Algorithmus #6: Newton-Verfahren mit beliebiger Genauigkeit ε

Auf $w = N$ beginnen, und immer der Tangente entlang fortfahren.

