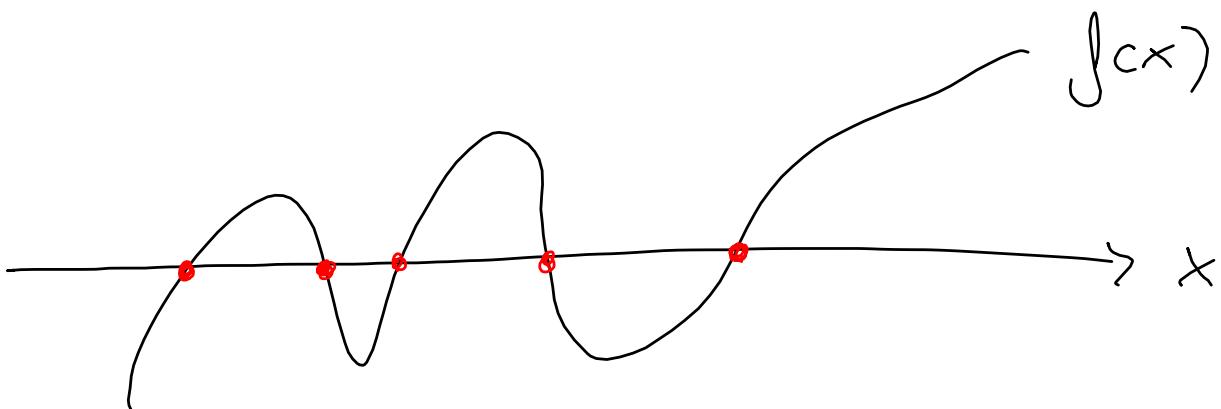


# Løsning av ligninger (kap 10 i kompendiet)

Veldig mange problemer kan formuleres som

$$f(x) = 0$$



Dvs. finn  $x \in \mathbb{R}$  slik at  $f(x) = 0$

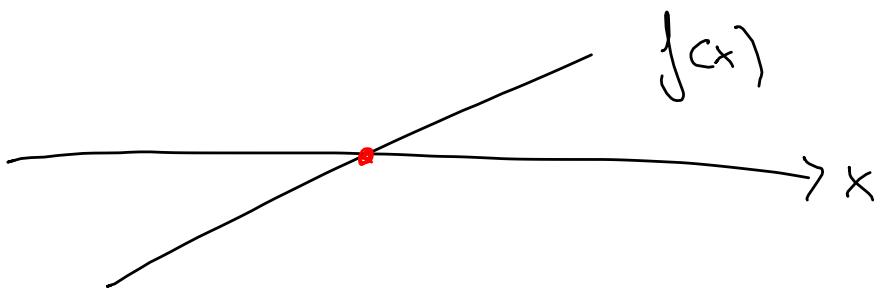
Hvordan?

- ① Finn formel / oppskrift. Først er spullen for ikke-nivuelle problemer.
- ② Finn numeriske tilnæringer til løsningset, med ønsket nøyaktighet.  
Føreret „algoritd“

Eks Lineare ligninger

$$f(x) = ax + b$$

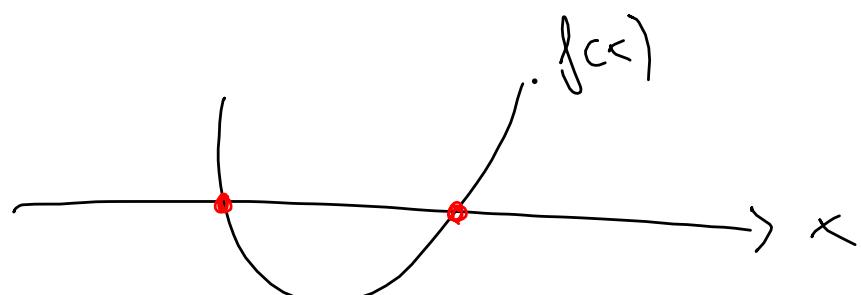
$$\text{Løsning } x = -\frac{b}{a}$$



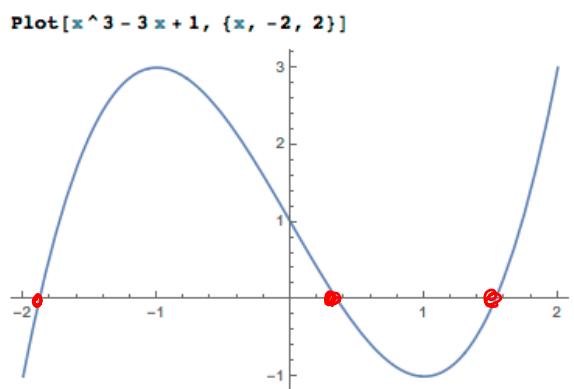
Kvadratiske ligninger

$$f(x) = ax^2 + bx + c = 0$$

$$\text{Løsninger } x = \frac{-b \pm \sqrt{b^2 - 4ac}}{2a}$$



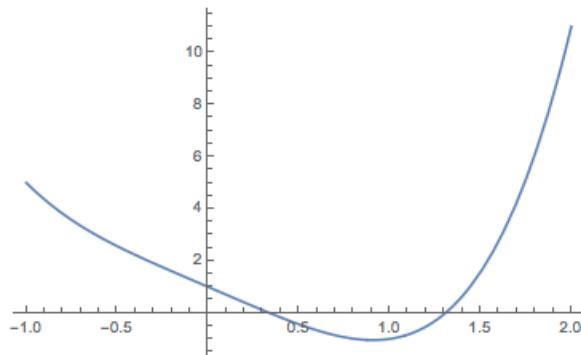
Løsning av  $x^3 - 3x + 1 = 0$



$$\frac{-20 \sqrt[3]{\frac{3}{-9 + \sqrt{12081}}} + \sqrt[3]{2(-9 + \sqrt{12081})}}{6^{2/3}},$$

## Løsning av $x^4 - 3x + 1 = 0$

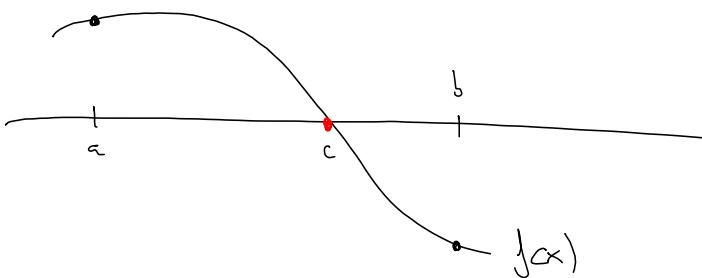
`Plot[x^4 - 3x + 1, {x, -1, 2}]`



$$\frac{\sqrt[3]{81 - \sqrt{5793}} + \sqrt[3]{81 + \sqrt{5793}}}{2\sqrt[6]{2}\sqrt[3]{3}} + \frac{1}{2} \sqrt{\frac{1}{3} \left( -\sqrt[3]{\frac{3}{2}(81 - \sqrt{5793})} - \sqrt[3]{\frac{3}{2}(81 + \sqrt{5793})} \right)} + \frac{18\sqrt[6]{2}\sqrt[3]{3}}{\sqrt[3]{81 - \sqrt{5793}} + \sqrt[3]{81 + \sqrt{5793}}}$$

N.H. Abel : Generelt har ikke  $p(x) = 0$  løsning ved  
formul for  $p(x)$  polynomer av grad  $\geq 5$   
 $\Rightarrow$  Mi bruker numeriske tilnæringer.

## Halveringsmetoden (bisection - Kap 10.2)



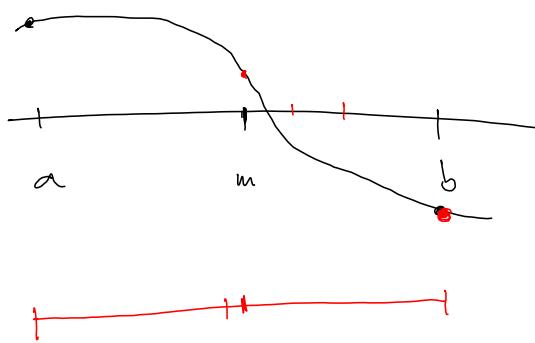
Gitt en kontinuerlig funksjon  $f(x)$  som har ulikt fortegn i  $a$  og  $b$   
 Thm 10.1. Hvis  $f(a) \cdot f(b) < 0$  og  $f$  er kontinuerlig,  
 så finnes det en  $c \in (a, b)$   
 slik at  $f(c) = 0$   
 (Løsning av  $f(x) = 0$ )

Halveringsmetoden:

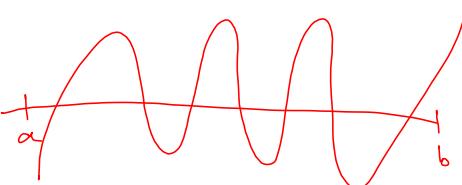
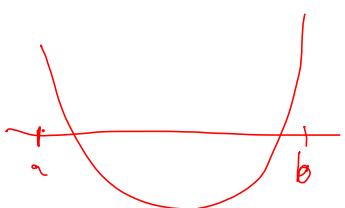
Dale intervallet på midten

$$m = \frac{a+b}{2}$$

Før to intervaller  $[a, m]$  og  $[m, b]$   
 ett av disse må inneholde en løsning  
 Gjenta til intervallat er "ulike noko"



Hva med følgende eksempler



## Algorithm 10.2

$$a_0 = a$$

$$b_0 = b$$

for  $i=1, \dots, N$

$$m_{i-1} = \frac{a_{i-1} + b_{i-1}}{2}$$

$$\text{if } f(m_{i-1}) = 0$$

lösung gefunden, fertig!

$$\text{if } f(a_{i-1}) \cdot f(m_{i-1}) < 0$$

$$a_i = a_{i-1}$$

$$b_i = m_{i-1}$$

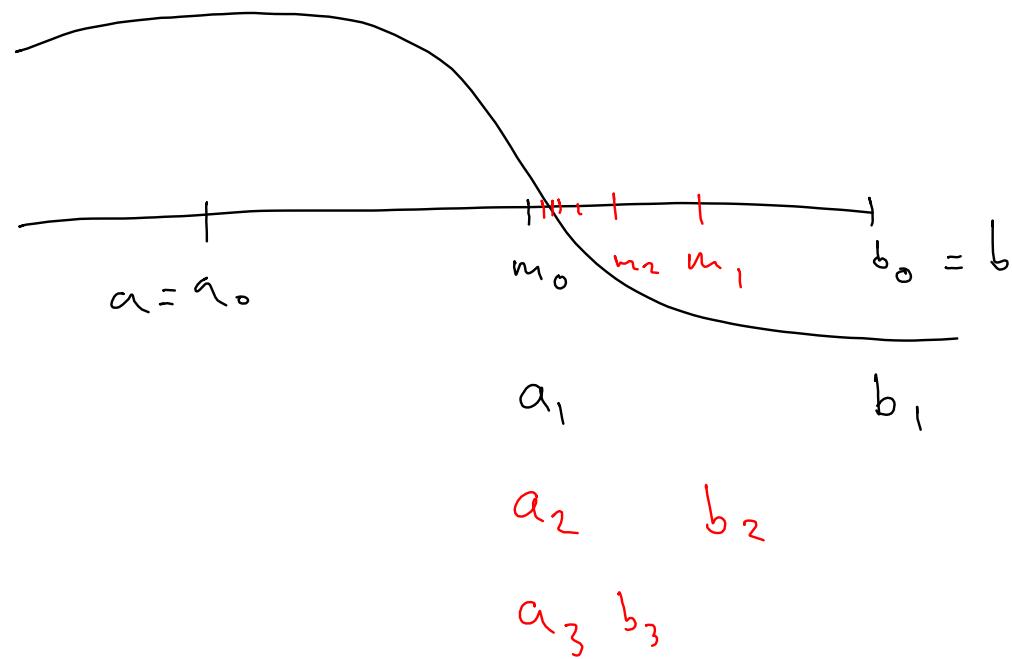
else

$$a_i = m_{i-1}$$

$$b_i = b_{i-1}$$

end for

$$m_N = \frac{a_{N-1} + b_{N-1}}{2}$$



er er filtert nun die lösungen

# Halveringsmetoden - eksempel

Finn  $x$  slik at  $f(x) = x^2 - 2 = 0$ , startverdier  $a=1$  og  $b=2$

$$m_0 = 1.50000000000,$$

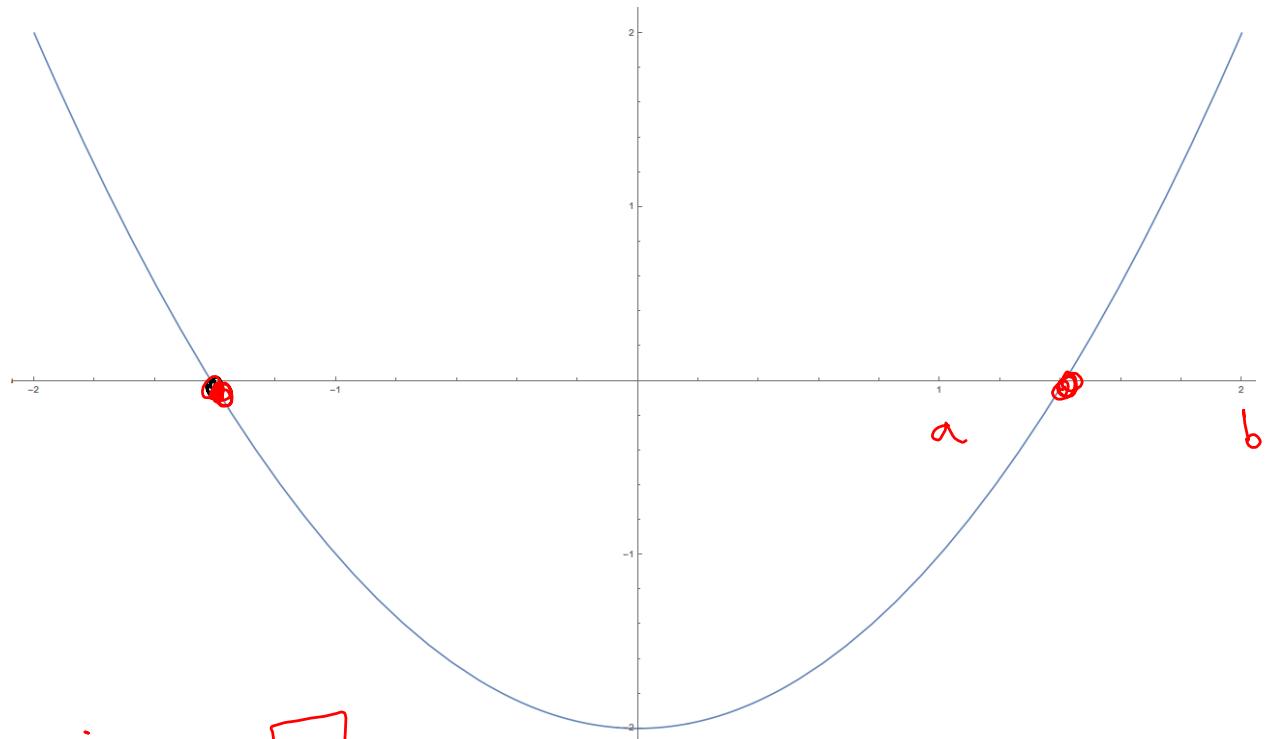
$$m_1 = 1.25000000000,$$

$$m_2 = 1.37500000000,$$

⋮

$$m_{33} = 1.41421356233.$$

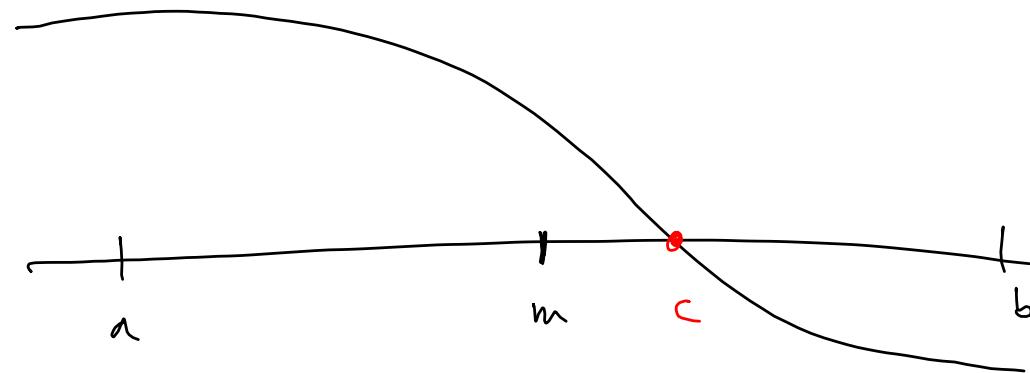
Tilnærming til eksakt løsning  $\sqrt{2}$   
med  $|f| < 10^{-10}$



## Feilanalyse

Absolutfeilen er begrenset

$$|c - m| < \frac{b - a}{2}$$



Ettet N steg (halveringer) en

$$|c - m_N| < \frac{b - a}{2^{N+1}}$$

Vi ønsker feil mindre enn  $\epsilon$  (f.eks  $10^{-10}$ )

Så kan vi løse ulikheten

$$\frac{b - a}{2^{N+1}} < \epsilon$$

for N. Løsningen (av ulikheten) er

$$N > \frac{\ln(b-a) - \ln \epsilon}{\ln 2} - 1$$

## Relativ feil

$$\left| \frac{c - m_N}{c} \right| < \frac{b-a}{2^{N+1} \cdot |c|} \approx \frac{b-a}{2^{N+1} |m_N|}$$

Kan legge halveringsmetoden til denne en "nitten"

$$\frac{b-a}{2^{i+1} |m_i|} < \varepsilon$$

$x_i$  kan være  $m_i \approx 0$ , så bedre å krysse til

$$b-a < \varepsilon \cdot |m_i| \cdot 2^{i+1}$$

Kan vise at antall korrekte bits i m; øker med 1 per iterasjon.

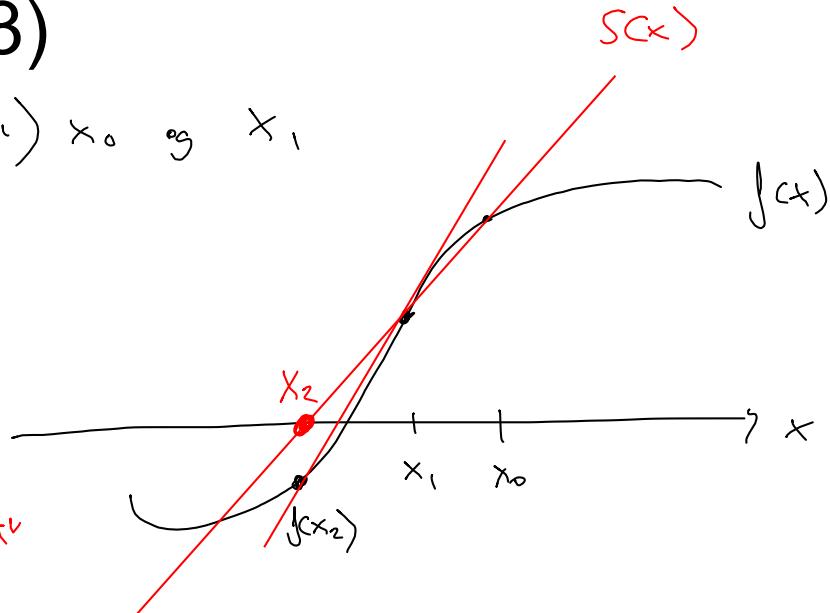
$\Rightarrow$  Full nøyaktighet etter  $N = 2^4$  iterasjoner med 32 bits flyttall  
 $N = 5^4 \rightarrow 1, - 64 \rightarrow 11 -$

## Sekantmetoden (10.3)

Gitt  $f$  og to startverdier (tilnærmingen)  $x_0$  og  $x_1$

- ① Finn lineart tilnærming, sekanten,  $S(x)$   
Som interpolert  $f$  i  $x_0$  og  $x_1$

- ② Finn  $x_2$  slik at  $S(x_2) = 0$   
Bruker  $x_2$  som tilnærmet løsning av  
 $f(x) = 0$   
istedenfor  $x_0$



Gjenta til vi (førhåpentligvis) har en god nok løsning

Detalget: Kan skrive  $S(x)$  som

$$S(x) = f(x_1) - \frac{f(x_1) - f(x_0)}{x_1 - x_0} (x_1 - x)$$

Sekkk:

$$S(x_1) = f(x_1)$$

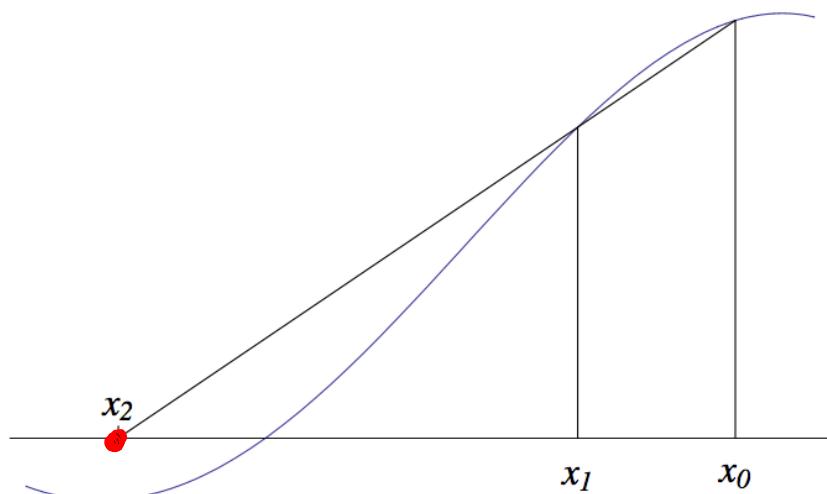
$$S(x_0) = f(x_0)$$

Sett at  $S(x) = 0$  for

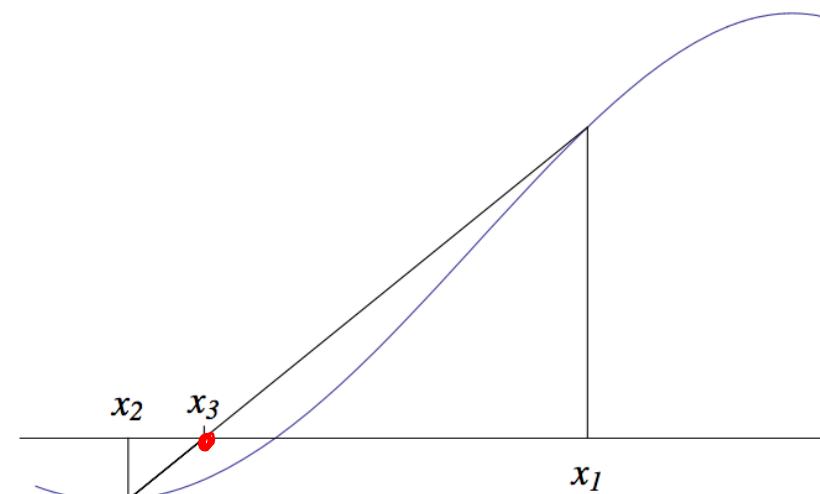
$$x_2 = \boxed{x = x_1 - \frac{x_1 - x_0}{f(x_1) - f(x_0)} f(x_1)}$$

Gjentat algoritmen for  $x_2, x_3, x_4, \dots$

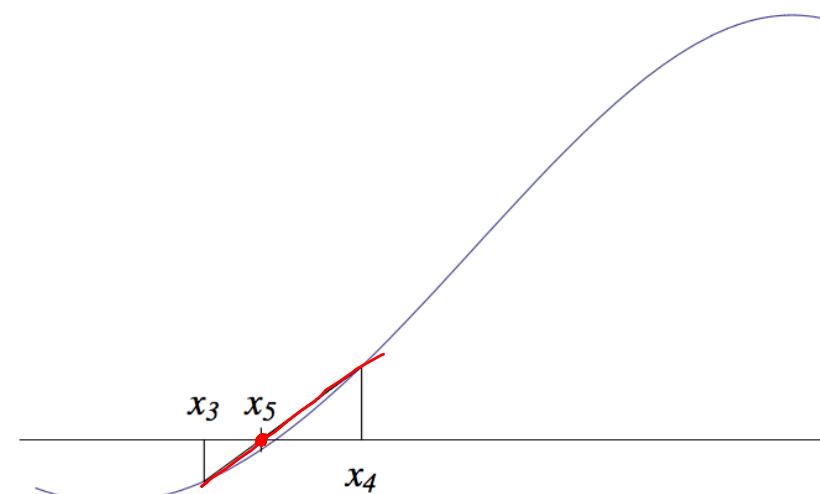
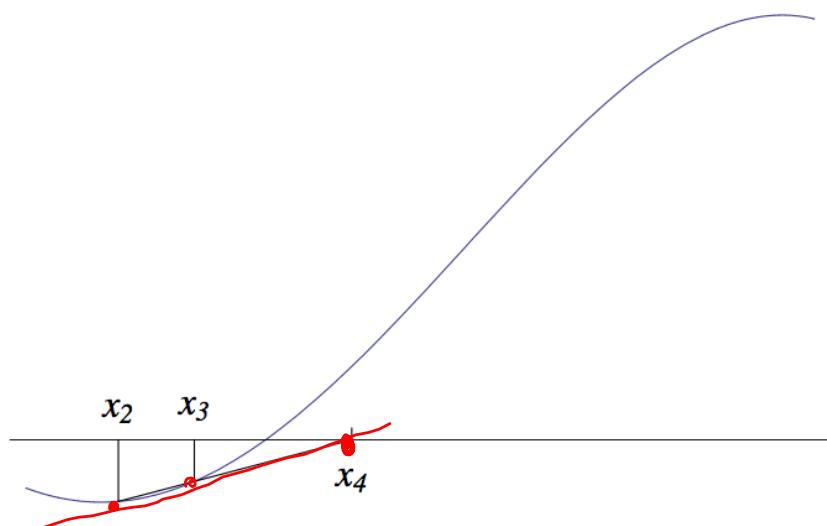
# Sekantmetoden (10.3)



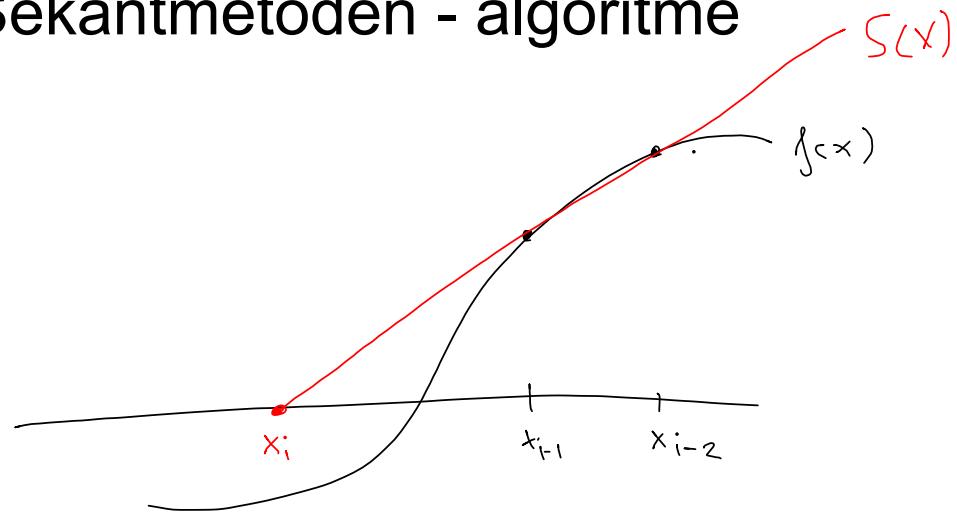
(a)



(b)



## Sekantmetoden - algoritme



Algoritmen 10.11:  $x_i = x_{i-1} - \frac{x_{i-1} - x_{i-2}}{f(x_{i-1}) - f(x_{i-2})} \cdot f(x_{i-1}) \quad i=2, \dots, N$

Sukcesser  $x_2, x_3, x_4, \dots$  vil i noen tilfeller konvergere til en løsning av  $f(x) = 0$

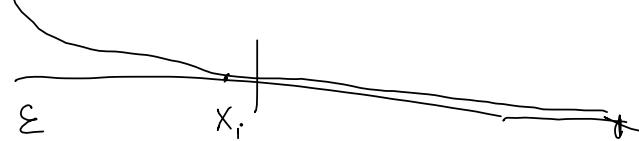
Kan f.eks. stoppe når relativ feil er liden rot

$$\frac{|x_i - c|}{|c|} \approx \frac{|x_i - c|}{|x_i|} \approx \frac{|x_i - x_{i-1}|}{|x_i|} \leq \varepsilon \quad (\text{j.ks } 10^{-10})$$

For å unngå problemer med  $x_i \approx 0$ , stopp når

$$|x_i - x_{i-1}| < \varepsilon \cdot |x_i|$$

Innliggende ide i stoppe når  $|f(x_i)| < \varepsilon$



Sekantenfaden bei falle

