

Løsning av ligninger

$$\{ ax^2 + bx + c = 0$$

$$\{ a_1 x + b_1 y = c_1$$

$$\{ a_2 x + b_2 y = c_2$$

Polynom ligninger

$$x^n + a_1 x^{n-1} + a_2 x^{n-2} + \dots + a_n = 0$$

ligningen har nøyaktig n løsninger med komplekse tall.

Ligninger opp til og med grad 4 har løsninger gitt ved formel.

Høyere gradsligninger har ikke løsninger gitt ved formel (Abel)

For å regne ut løsningene numerisk, bruker man aldri formel.

Lineære ligninger

Generelt kan vi skrive dem på formen

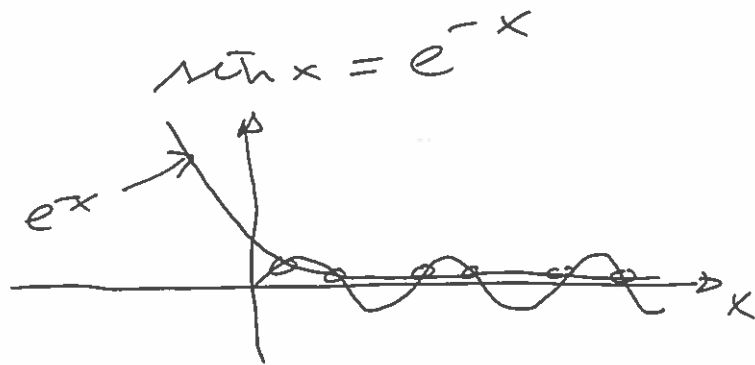
$$Ax = b$$

der A er en $n \times n$ matrise, $x = (x_1, \dots, x_n)^T$ er de ukjente og b er en $n \times 1$ matrise.

Cramers regel gir generell formel for løsningen. Brukes ikke numerisk

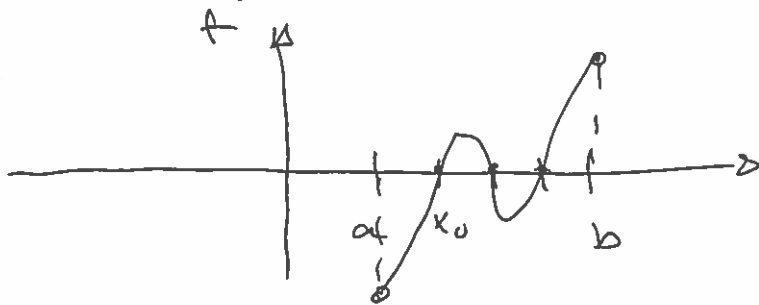
Ligningen har enten en entydig løsning eller ingen løsning eller ∞ mange løsninger.

Hva med



Hvordan finne løsningene?

Skalare ligninger (1 lignu og 1 ukjent)



Vi antar at $f \in C([a, b])$ (des kontinuerlig på $[a, b]$). Anta videre at $f(a) f(b) < 0$.
Da fins minst ett punkt x_0 slik at

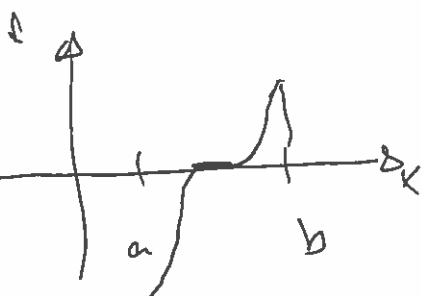
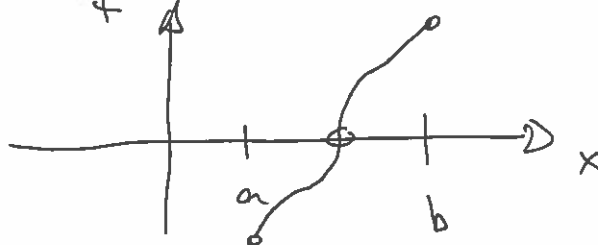
$f(x_0) = 0$. (Rolles teorem)

Hvis $f'(x) > 0$ eller $f'(x) < 0$ på $[a, b]$, så er løsningen entydig.

Her har vi antatt

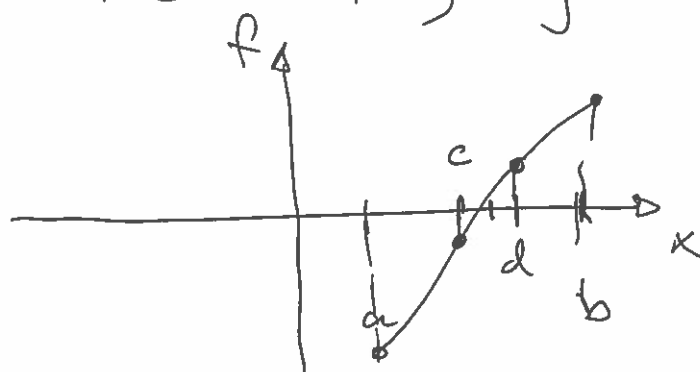
at $f \in C^1([a, b])$

(des 1 gang kont. deriverbar)



Bisection method (Halveringsmetoden)

Anta $f \in C([a, b])$ og $f(a)f(b) < 0$



$$c = \frac{1}{2}(a+b)$$

$$d = \frac{1}{2}(c+b)$$

La $a_0 = a$, $b_0 = b$

Definer $c_n = \frac{1}{2}(a_n + b_n)$

$$[a_{k+1}, b_{k+1}] = \begin{cases} [a_k, c_k] & \text{ hvis } f(a_k)f(c_k) < 0 \\ [c_k, b_k] & \text{ hvis } f(b_k)f(c_k) < 0 \end{cases}$$

Om vi har løsningen r , dvs $f(r) = 0$,

så er $\underline{|c_n - r| \leq (b_n - a_n) / 2}$.

Fixpunkt iterasjoner

Ønsker å løse $f(x) = 0$

Vi skriver om problemet slik at

$$f(x) = 0 \iff g(x) = x$$

F. eks.

$$g(x) = x - f(x)$$

Ikke entydig!

Eks

$$f(x) = x^3 + x^2 - 3x - 3$$

$$f(x) = 0$$

$$x^3 + x^2 - 3x - 3 = 0$$

$$x = \frac{1}{3}(x^3 + x^2 - 3) = g_1(x)$$

$$x^3 = 3 + 3x - x^2$$

$$x = (3 + 3x - x^2)^{1/3} = g_2(x)$$

Det betyr noe hvilken g man velger!

Iterasjon

Gitt $f(x)$, og ønsker å

finne en r slik at $f(r) = 0$.

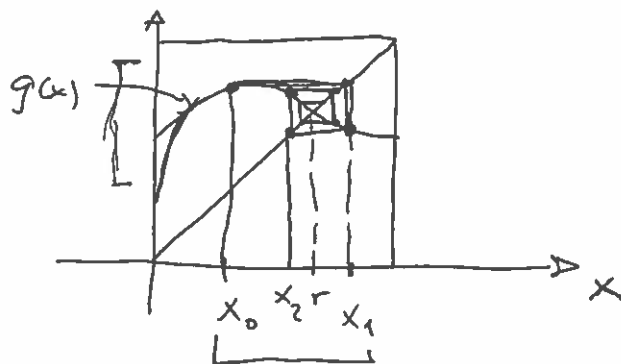
Skriver om slik at $g(x) = x \Leftrightarrow f(x) = 0$

Velges x_0 vilkårlig (høst nær r), og

definerer $x_{k+1} = g(x_k)$, dvs

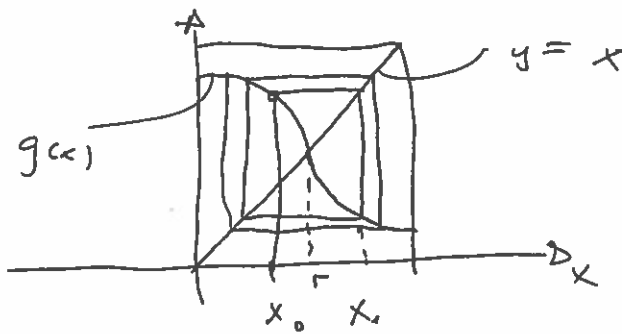
$x_1 = g(x_0)$, $x_2 = g(x_1)$, $x_3 = g(x_2)$, osv,

og ønsker at $x_k \rightarrow r$ når $k \rightarrow \infty$.



Konvergerer!

Eks

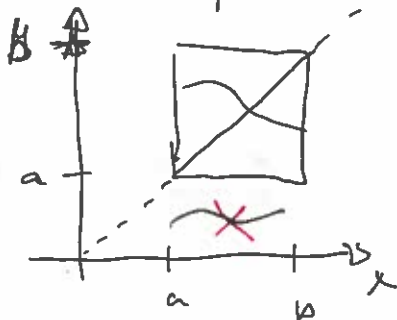


Konvergerer ikke!

Anta $g \in C([a, b])$ og $a < g(x) < b$.

Da har g minst ett fikspunkt r ,
dvs $g(r) = r$ og $|g'(x)| < 1$

Dersom $g \in C^1([a, b])$ i tillegg, så er
fikspunktet entydig.



Bevis: Definer

$$f(x) = x - g(x)$$

Da er $f \in C([a, b])$

og $f(a) = a - g(a) < 0$ og $f(b) = b - g(b) > 0$,
dvs $f(a) f(b) < 0$. Da fins r slik at
 $f(r) = 0$, dvs $g(r) = r$.

Om $g \in C^1([a, b])$, er også $f \in C^1([a, b])$,

og $f'(x) = 1 - g'(x) > 0$. Da fins det
nøyaktig ett punkt r slik at $f(r) = 0$,
dvs $g(r) = r$.

Anta $g([a,b]) \subset (a,b)$ där $g \in C^1([a,b])$
($a < g(x) < b$)

Vi vet att $g(r) = r$ är entydig

Definier $x_{n+1} = g(x_n)$

Feilen vi går er $e_n = r - x_n$

$$\begin{aligned} |e_{n+1}| &= |r - x_{n+1}| = |g(r) - g(x_n)| \\ &\stackrel{\uparrow}{=} |g'(\xi_n)(r - x_n)| = \underline{|g'(\xi_n)| |e_n|} \end{aligned}$$

Middelvärdes-
sätningen där ξ_n är ett tal mellan x_n och r .

Anta nu att $|g'(x)| \leq L < 1$ för alla
 $x \in (a,b)$. Då blir $|e_{n+1}| \leq L |e_n|$

Vi får att $|e_n| \leq L |e_{n-1}| \leq L^2 |e_{n-2}| \leq \dots \leq L^n |e_0|$

Alltså

$$\frac{|e_n| \leq L^n |e_0|}{\substack{\downarrow \\ r - x_0}} \xrightarrow{h \rightarrow \infty} 0$$

$$|e_0| \leq (b-a)$$

Jo mindre L är, jo fortare konvergerer
metoden.

Dessom $|g'(r)| > 1$ konvergerer metoden
aldri.

Dessom $|g'(r)| < 1$, så finns det $\delta > 0$
så att $|g'(x)| < 1$ på intervallet
 $I_\delta = (r - \delta, r + \delta)$.

Newton's metode

Vi ønsker minst mulig L .

Vi har:

$$e_{k+1} = r - x_{k+1} = g(r) - g(x_k)$$

$$= g(r) - g(\overbrace{r - e_k}^{\text{et pkt mellem } x_k \text{ og } r})$$

$$\rightarrow = -g'(r)e_k + \frac{1}{2}g''(\xi_k)e_k^2$$

Taylor-utvikling

↑ et pkt mellom x_k og r .

Hvis $g'(r) = 0$, så ville

$$|e_{k+1}| = \frac{1}{2}|g''(\xi_k)|e_k^2$$

må kunne
begrenses uavh.
av ξ_k .

Kvadratisk konvergens!

Velg $g(x) = x - h(x)f(x)$

Om $f(x) = 0$, så er $g(x) = x$ (uavh. av h)

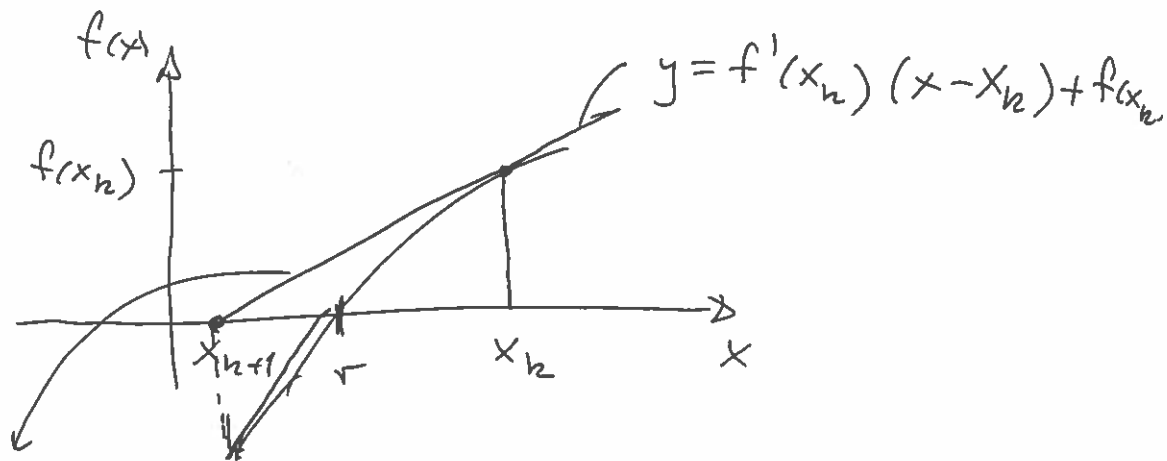
$$g'(x) = 1 - h'(x)f(x) - h(x)f'(x)$$

$$0 = g'(r) = 1 - h(r)f'(r) \quad \text{Velg } h(r) = 1/f'(r)$$

og generelt $h(x) = 1/f'(x)$

Dus $g(x) = x - \frac{f(x)}{f'(x)}$

og $x_{k+1} = g(x_k) = x_k - \frac{f(x_k)}{f'(x_k)}$



tangenten har ligning

$$y = f'(x_n)(x - x_n) + f(x_n)$$

Skjærer x -aksen i pkt x_{n+1} , dvs

$$f'(x_n)(x_{n+1} - x_n) + f(x_n) = 0$$

som gir

$$\underline{x_{n+1} = x_n - \frac{f(x_n)}{f'(x_n)}}$$

Vi har

$$0 = f(r) \stackrel{\text{Taylor}}{=} f(x_n) + f'(x_n)(r - x_n) + \frac{1}{2}f''(\xi_n)(r - x_n)^2$$

$$0 \stackrel{\text{Newton}}{=} f(x_n) + f'(x_n)(x_{n+1} - x_n)$$

Newton

Subtraherer:

$$0 = f'(x_n)(r - x_{n+1}) + \frac{1}{2}f''(\xi_n)(r - x_n)^2$$

dvs

$$\underline{e_{n+1} = r - x_{n+1} = -\frac{1}{2} \frac{f''(\xi_n)}{f'(\xi_n)} e_n^2}$$

Teorem (Konvergens av Newton-iterasjon)

Anta vi har funksjonen f slik at $f(r) = 0$

La $I_\delta = (r - \delta, r + \delta)$ for en $\delta > 0$

Anta videre at $f \in C^2(I_\delta)$ og
at det fins konstant $M > 0$ slik
at

$$\left| \frac{f''(x)}{f'(y)} \right| \leq 2M \quad \text{for alle } x, y \in I_\delta$$

Da konvergerer Newton-iterasjon
kvadratisk, dvs $|e_{k+1}| \leq M |e_k|^2$
for alle start-verdier x_0 slik at

$$|x_0 - r| \leq \min\left(\frac{1}{M}, \delta\right)$$
