

Kap. 0

• 0.1 → Evaluere Polynom

⇒ Horner metode:

$$\begin{aligned} P(x) &= a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + a_{n-2} x^{n-2} + \dots + a_1 x + a_0 \\ &= (a_n x^{n-1} + a_{n-1} x^{n-2} + a_{n-2} x^{n-3} + \dots + a_1) x + a_0 \\ &= ((a_n x^{n-2} + a_{n-1} x^{n-3} + a_{n-2} x^{n-4} + \dots + a_1) x + a_0) x + a_0 \\ &= (((a_n x + a_{n-1}) x + a_{n-2}) x + a_{n-3}) x + \dots + a_0 \\ &\text{(horner polynommet)}. \end{aligned}$$

• 0.2 → fra heltal til binær

⇒ fra heltal til binær: ⇒ fra decimal til binær:

$$\begin{aligned} 13/2 &= 6 + 1 \\ 6/2 &= 3 + 0 \\ 3/2 &= 1 + 1 \\ 1/2 &= 0 + 1 \end{aligned}$$

$$(13)_{10} = (1011)_2$$

$$\begin{aligned} 2 \cdot 0,6875 &= 1,375 + 1 \\ 2 \cdot 0,375 &= 0,75 + 0 \\ 2 \cdot 0,75 &= 1,5 + 1 \\ 2 \cdot 0,5 &= 1,0 + 1 \end{aligned}$$

$$(0,6875)_{10} = (0,1011)_2$$

⇒ fra brøk til binær:

$$\begin{aligned} 4/9 \cdot 2 &= 8/9 + 0 \\ 8/9 \cdot 2 &= 16/9 + 1 \\ 7/9 \cdot 2 &= 14/9 + 1 \\ 5/9 \cdot 2 &= 10/9 + 1 \\ 1/9 \cdot 2 &= 2/9 + 0 \\ 2/9 \cdot 2 &= 4/9 + 0 \end{aligned}$$

$$(4/9)_{10} = (0,011100)_{2}$$

(Skriv over når det repeterer uendelig)

⇒ Decimal til binær (generelt)

$$(x, r)_{10} \Rightarrow (b)_2 = (x)_2 + (r)_2$$

$$141,4$$

$$\begin{aligned} X \\ 141/2 &= 70 + 1 \\ 70/2 &= 35 + 0 \\ 35/2 &= 17 + 1 \\ 17/2 &= 8 + 1 \\ 8/2 &= 4 + 0 \\ 4/2 &= 2 + 0 \\ 2/2 &= 1 + 0 \\ 1/2 &= 0 + 1 \end{aligned}$$

$$(141)_{10} = (10110001)_2$$

$$\begin{aligned} r \\ 2 \cdot 0,4 &= 0,8 + 0 \\ 2 \cdot 0,8 &= 1,6 + 1 \\ 2 \cdot 0,6 &= 1,2 + 1 \\ 2 \cdot 0,2 &= 0,4 + 0 \end{aligned}$$

$$(0,4)_{10} = (0,0110)_{2}$$

$$\Rightarrow (141,4)_{10} = (10110001,0110)_{2}$$

Kap. 1: Ligningsløsning

• 1.1: Halveringsmetode:

- ① rot i intervall $[a, b]$
- ② Halverer intervallet: c
- ③ hvis $f(a)f(c) < 0 \Rightarrow$ rot i $[a, c]$
eller hvis $f(c)f(b) < 0 \Rightarrow$ rot i $[c, b]$
- ④ hopp til steg 2 med ny intervall.
- ⑤ Svaret blir et intervall.

• 1.2: Fikspunktiterasjon:

\Rightarrow fikspunkt: tall c slik at $f(c) = c$.

- ① velg startverdi x_0
- ② regn ut $x_{n+1} = f(x_n)$, $n = 0, 1, 2, 3, \dots$
- ③ repeter punkt ② til svar er oppnådd

• 1.3: Begrensninger for nøyaktighet

\Rightarrow foroverfeil: $e_i = |x_i - r| \Rightarrow e_i =$ hvor langt unna verdien er $x_i =$ rot fra iterasjonsmetode
 $r =$ ekte rot

\Rightarrow bakoverfeil: $|f(x_i) - f(r)| =$ hvor langt unna 0 $f(x_i)$ er

• 1.4: Newtons Metode

- ① velg startverdi x_0
- ② $x_{n+1} = x_n - \frac{f(x_n)}{f'(x_n)}$
- ③ \Rightarrow ②

Modifisert Newtons: ($m =$ multiplisitet for en rot r)

- ① velg x_0
- ② $x_{n+1} = x_n - \frac{m f(x_n)}{f'(x_n)}$
- ③ \Rightarrow ②

• 1.5: Sekantmetoden

- ① velg x_0 og x_1
- ② $x_{n+1} = x_n - \frac{f(x_n)(x_n - x_{n-1})}{f(x_n) - f(x_{n-1})}$
- ③ avslutt for $f(x_n) = f(x_{n-1})$

Kap 2: Gauss eliminering / $PA=LU$ faktorisering

2.1: Gauss eliminering

- metoder-
- ① bytte plass mellom 2 ligninger
 - ② legge til et multiplikat av en ligning til en annen.
 - ③ multiplisere en ligning med en konstant $\neq 0$

\Rightarrow etter Gauss-eliminering har siste ligning bare 1 variabel
denne løses og settes i nest siste ligning. Repeteres.

2.2: $PA=LU$ Faktorisering

$\Rightarrow A =$ matrisen vi skal faktorisere

- ① $U =$ Gauss-eliminering med delvis pivoting på A .
- ② $P =$ hver radskifte i U gjør vi på identitetsmatrisen.
- ③ $L =$ for hver rad i multiplisert med c
addert til rad j for \hat{c} lag c U_i
skriv vi $-c$ i stedet for 0 på (j, i)