

Matematik baskurs, med diskret matematik

SF2741

Föreläsare: Petter Brändén

Föreläsning 2

## Exempel. Lös olikheten

$$(*) = \frac{1}{x-1} + \frac{1}{x} + \frac{1}{x+1} \geq 0.$$

Skriv på gemensamma nämnare:

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

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

Svar:  $x \in (-1, -\frac{1}{\sqrt{3}}] \cup (0, \frac{1}{\sqrt{3}}] \cup (1, \infty)$

† = odefinierat

	-1	$-\frac{1}{\sqrt{3}}$	0	$\frac{1}{\sqrt{3}}$	1	
$x+1$	-	+	+	+	+	+
$x+\frac{1}{\sqrt{3}}$	-	-	+	+	+	+
$x$	-	-	-	+	+	+
$x-\frac{1}{\sqrt{3}}$	-	-	-	-	+	+
$x-1$	-	-	-	-	-	+
$(*)$	-	+	-	+	-	+
		†	0	†	0	†



# Polynom

► **Definition.** Ett **polynom** är ett uttryck

$$f(x) = a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \cdots + a_1 x + a_0,$$

där  $a_0, a_1, \dots, a_n$  är reella tal och  $x$  är en variabel/obekant.

# Polynom

- **Definition.** Ett **polynom** är ett uttryck

$$f(x) = a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \cdots + a_1 x + a_0,$$

där  $a_0, a_1, \dots, a_n$  är reella tal och  $x$  är en variabel/obekant.

- **Exempel.**  $-\sqrt{3}x^4 + 2x^2 + \pi x - 4$ .

# Polynom

- **Definition.** Ett **polynom** är ett uttryck

$$f(x) = a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \cdots + a_1 x + a_0,$$

där  $a_0, a_1, \dots, a_n$  är reella tal och  $x$  är en variabel/obekant.

- **Exempel.**  $-\sqrt{3}x^4 + 2x^2 + \pi x - 4$ .

$$\begin{aligned} & (x+2)^2 - 3(2x-5) - 10 \\ &= x^2 + 4x + 4 - 6x + 15 - 10 = x^2 - 2x - 9 \end{aligned}$$

# Polynom

- **Definition.** Ett **polynom** är ett uttryck

$$f(x) = a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \cdots + a_1 x + a_0,$$

där  $a_0, a_1, \dots, a_n$  är reella tal och  $x$  är en variabel/obekant.

- **Exempel.**  $-\sqrt{3}x^4 + 2x^2 + \pi x - 4$ .

$$\begin{aligned} & (x+2)^2 - 3(2x-5) - 10 \\ &= x^2 + 4x + 4 - 6x + 15 - 10 = x^2 - 2x - 9 \end{aligned}$$

- Om  $a_n \neq 0$  så är **graden** för  $f$  lika med  $n$ , skrives **deg  $f = n$**
- $\deg 0 = -\infty$  (konvention)

↑ polynomet som är identiskt lika med 0  
dvs  $a_i = 0$  för alla  $i$

# Polynom

- Man kan **addera** och **multiplitera** polynom:

$$f(x) = a_0 + a_1x + a_2x^2 + \dots$$

$$g(x) = b_0 + b_1x + b_2x^2 + \dots$$

$$f(x) + g(x) = (a_0 + b_0) + (a_1 + b_1)x + (a_2 + b_2)x^2 + \dots$$

$$f(x)g(x) = a_0b_0 + (a_0b_1 + a_1b_0)x + (a_0b_2 + a_1b_1 + a_2b_0)x^2 + \dots$$



# Polynom

- Man kan **addera** och **multiplicera** polynom:

$$f(x) = a_0 + a_1x + a_2x^2 + \dots$$

$$g(x) = b_0 + b_1x + b_2x^2 + \dots$$

$$f(x) + g(x) = (a_0 + b_0) + (a_1 + b_1)x + (a_2 + b_2)x^2 + \dots$$

$$f(x)g(x) = a_0b_0 + (a_0b_1 + a_1b_0)x + (a_0b_2 + a_1b_1 + a_2b_0)x^2 + \dots$$

- Om  $f(x) = d(x)q(x)$  för polynom  $d(x)$  och  $q(x)$ , så säger vi att  $d(x)$  och  $q(x)$  är **delare** eller **faktorer** till  $f(x)$ .

# Polynom

- Man kan **addera** och **multiplicera** polynom:

$$f(x) = a_0 + a_1x + a_2x^2 + \dots$$

$$g(x) = b_0 + b_1x + b_2x^2 + \dots$$

$$f(x) + g(x) = (a_0 + b_0) + (a_1 + b_1)x + (a_2 + b_2)x^2 + \dots$$

$$f(x)g(x) = a_0b_0 + (a_0b_1 + a_1b_0)x + (a_0b_2 + a_1b_1 + a_2b_0)x^2 + \dots$$

- Om  $f(x) = d(x)q(x)$  för polynom  $d(x)$  och  $q(x)$ , så säger vi att  $d(x)$  och  $q(x)$  är **delare** eller **faktorer** till  $f(x)$ . Man skriver  $d(x) \mid f(x)$ . "d(x) delar f(x)"

# Polynom

- Man kan **addera** och **multiplicera** polynom:

$$f(x) = a_0 + a_1x + a_2x^2 + \dots$$

$$g(x) = b_0 + b_1x + b_2x^2 + \dots$$

$$f(x) + g(x) = (a_0 + b_0) + (a_1 + b_1)x + (a_2 + b_2)x^2 + \dots$$

$$f(x)g(x) = a_0b_0 + (a_0b_1 + a_1b_0)x + (a_0b_2 + a_1b_1 + a_2b_0)x^2 + \dots$$

- Om  $f(x) = d(x)q(x)$  för polynom  $d(x)$  och  $q(x)$ , så säger vi att  $d(x)$  och  $q(x)$  är **delare** eller **faktorer** till  $f(x)$ . Man skriver  $d(x) \mid f(x)$ .

- Exempel.** Faktoriser  $x^3 - 4x$  så långt som möjligt.

$$x^3 - 4x = x(x^2 - 4) = x(x-2)(x+2)$$

# Polynomdivision

- ▶ Hur faktorerar vi polynom systematiskt?

# Polynomdivision

- Hur faktorerar vi polynom systematiskt?
- **Sats** (Polynomdivision). Antag att  $f(x)$  och  $d(x)$  är polynom och  $d(x) \neq 0$ . Då finns **unika**  $r(x)$  och  $q(x)$  s.a.

$$f(x) = d(x)q(x) + r(x), \quad \text{där } \deg r(x) < \deg d(x).$$

*krof*   *rest*

# Polynomdivision

- ▶ Hur faktorerar vi polynom systematiskt?
- ▶ **Sats** (Polynomdivision). Antag att  $f(x)$  och  $d(x)$  är polynom och  $d(x) \neq 0$ . Då finns **unika**  $r(x)$  och  $q(x)$  s.a.

$$f(x) = d(x)q(x) + r(x), \quad \text{där } \deg r(x) < \deg d(x).$$

- ▶  $d(x)$  är en delare till  $f(x)$  om och endast om  $r(x) = 0$ .

↑  
om och endast om  
samma som ekvivalent.

# Polynomdivision

- ▶ Hur faktorerar vi polynom systematiskt?
- ▶ **Sats** (Polynomdivision). Antag att  $f(x)$  och  $d(x)$  är polynom och  $d(x) \neq 0$ . Då finns **unika**  $r(x)$  och  $q(x)$  s.a.

$$f(x) = d(x)q(x) + r(x), \quad \text{där } \deg r(x) < \deg d(x).$$

- ▶  $d(x)$  är en delare till  $f(x)$  omm  $r(x) = 0$ .
- ▶ Om  $\deg d(x) > \deg f(x)$ , så är  $q(x) = 0$  och  $r(x) = f(x)$ .

$$\begin{array}{ccc} f(x) & = & 0 \cdot d(x) + f(x) \\ & \uparrow & \uparrow \\ & q(x) & r(x) \end{array}$$

$$\deg r(x) = \deg f(x) < \deg d(x)$$

# Polynomdivision

- ▶ Hur faktorerar vi polynom systematiskt?
- ▶ **Sats** (Polynomdivision). Antag att  $f(x)$  och  $d(x)$  är polynom och  $d(x) \neq 0$ . Då finns **unika**  $r(x)$  och  $q(x)$  s.a.

$$f(x) = d(x)q(x) + r(x), \quad \text{där } \deg r(x) < \deg d(x).$$

- ▶  $d(x)$  är en delare till  $f(x)$  om  $r(x) = 0$ .
- ▶ Om  $\deg d(x) > \deg f(x)$ , så är  $q(x) = 0$  och  $r(x) = f(x)$ .
- ▶ Hur gör vi för att få fram  $q(x)$  och  $r(x)$ ?



Exempel. Dela  $x^4 - 3x^2 + 3x$  med  $x^2 + 1$   $= f(x)$   $= d(x)$

Polynomdivision:

$$x^2 - 4 \leftarrow q(x)$$

$$\begin{array}{r} x^4 - 3x^2 + 3x \\ \hline \end{array} \quad \boxed{x^2 + 1}$$

$$-(x^4 + x^2)$$

$$-4x^2 + 3x$$

$$-(-4x^2 - 4)$$

$$3x + 4 \leftarrow r(x)$$

graden är mindre än graden  $x^2 + 1$ .  
Vi kan inte fortsätta.

$$x^4 - 3x^2 + 3x = (x^2 + 1) \cdot (x^2 - 4) + 3x + 4$$

För att få fram  $q(x)$  o  $r(x)$  så kör vi polynomdivision!

$$\begin{array}{r} q(x) \\ \hline f(x) \quad \boxed{d(x)} \end{array}$$

$r(x)$

**Unikhet.** Varför är  $q$  och  $r$  unika?

Sevið detta! Motsägelser.

Antag att  $q$  o  $r$  ej är unika:

$$f = dq_1 + r_1, \quad \deg r_1 < \deg d$$

$$\text{— } f = dq_2 + r_2, \quad \deg r_2 < \deg d$$

---

$$0 = d(q_1 - q_2) + r_1 - r_2$$

dvs 
$$r_2 - r_1 = d \cdot (q_1 - q_2)$$

Om  $q_1 = q_2$ , då är  $r_1 = r_2$  (Unika)

Om  $q_1 \neq q_2$ , då är  $\deg(\text{Högerled}) \geq d$   
men  $\deg(\text{Vänsterled}) < d$ . Detta är en  
motsägelser !!

# Faktorsatsen

- Kom ihåg att  $\alpha$  kallas ett **nollställe** (rot) till  $f(x)$  om  $f(\alpha) = 0$ .

# Faktorsatsen

- Kom ihåg att  $\alpha$  kallas ett **nollställe** (rot) till  $f(x)$  om  $f(\alpha) = 0$ .
- **Faktorsatsen**. Låt  $f(x)$  vara ett polynom och  $\alpha \in \mathbb{R}$ . Då är  $\alpha$  ett nollställe till  $f(x)$  om och endast om  $x - \alpha$  är en faktor till  $f(x)$ .

Bevis. Polynom division: Dividera  $f(x)$  med  $x - \alpha$

$$f(x) = q(x) \cdot (x - \alpha) + r, \quad \deg r < \deg(x - \alpha) = 1$$

Så  $r$  är en konstant.

$$\text{Sätt in } x = \alpha: \quad f(\alpha) = q(\alpha)(\alpha - \alpha) + r = r$$

$$f(\alpha) = 0 \quad \text{om och endast om} \quad r = 0 \quad \text{om och endast om} \quad (x - \alpha) \mid f$$

→ Sammanfattningsvis  
(eller således)

**Exempel.** Faktoriser  $f(x) = x^3 + 5x^2 + 8x + 4$  så långt som möjligt. Hitta ett nollställe.  $f(-1) = -1 + 5 - 8 + 4 = 0$

Faktorsatsen säger då att  $x - (-1) = x + 1$  är en faktor.

$$\begin{array}{r} x^2 + 4x + 4 \\ \hline x^3 + 5x^2 + 8x + 4 \quad \boxed{x+1} \\ - (x^3 + x^2) \\ \hline 4x^2 + 8x + 4 \\ - (4x^2 + 4x) \\ \hline 4x + 4 \\ - (4x + 4) \\ \hline 0 \end{array}$$

$$f(x) = (x+1)(x^2 + 4x + 4)$$

$$(x+2)^2 = x^2 + 4x + 4$$

så

Svar:  $(x+1)(x+2)(x+2)$

# Gissa nollställen

- ▶ Hur kan vi gissa nollställen mer metodiskt?

# Gissa nollställen

- Hur kan vi gissa nollställen mer metodiskt?

## Sats (Gissa rötter)

Låt  $f(x) = a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \dots + a_1 x + a_0$  vara ett polynom med heltalskoefficienter och låt  $r/s$  vara ett rationellt tal (förkortat så långt som möjligt).

!"

Om  $f(r/s) = 0$  så gäller att

- $r$  delar  $a_0$  och
- $s$  delar  $a_n$ .

# Gissa nollställen

- Hur kan vi gissa nollställena mer metodiskt?

## Sats (Gissa rötter)

Låt  $f(x) = a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \dots + a_1 x + a_0$  vara ett polynom med heltalskoefficienter och låt  $r/s$  vara ett rationellt tal (förkortat så långt som möjligt).

Om  $f(r/s) = 0$  så gäller att

- $r$  delar  $a_0$  och
- $s$  delar  $a_n$ .

- **Exempel.**  $f(x) = x^3 + 5x^2 + 8x + 4$

Satsen ovan säger att en möjlig rot  $\alpha = \frac{r}{s}$  måste uppfylla

$$r \mid 4, \quad s \mid 1. \quad \text{Så} \quad \frac{r}{s} = \pm 4, \pm 2, \pm 1$$

Vet att rötterna är  $-1$  och  $-2$



**Exempel.** Faktorisera  $f(x) = 2x^3 + 5x^2 + x - 3$  så långt som möjligt. Gissa rot:  $2|3$ ,  $5|2$

Så möjliga  $\alpha = \frac{r}{s}$  är  $\pm 1, \pm 3, \pm \frac{3}{2}, \pm \frac{1}{2}$

$$f(1) = 2 + 5 + 1 - 3 \neq 0, \quad f(-1) = -2 + 5 - 1 - 3 \neq 0$$

$$f\left(-\frac{3}{2}\right) = -2 \cdot \frac{3^3}{2^3} + 5 \cdot \frac{3^2}{2^2} - \frac{3}{2} - 3 = 3 \cdot 2^{-2}(-9 + 15 - 2 - 4) = 0$$

Faktorsatsen ger  $x + \frac{3}{2}$  är en faktor, dvs  $2x + 3$  är en faktor.

Exempel.

$$\begin{array}{r} x^2 + x - 1 \\ 2x^3 + 5x^2 + x - 3 \quad \boxed{2x+3} \\ - (2x^3 + 3x^2) \\ \hline 2x^2 + x - 3 \\ - (2x^2 + 3x) \\ \hline -2x - 3 \\ - (-2x - 3) \\ \hline 0 \end{array}$$

Faktorizera  $x^2 + x - 1$

Hitta rötter:

$$\begin{aligned} x &= -\frac{1}{2} \pm \sqrt{\frac{1}{4} + 1} = -\frac{1}{2} \pm \sqrt{\frac{1+4}{4}} \\ &= -\frac{1}{2} \pm \frac{\sqrt{5}}{2} \end{aligned}$$

" "

$$\begin{aligned} f(x) &= (2x+3) \left( x - \left( -\frac{1}{2} + \frac{\sqrt{5}}{2} \right) \right) \\ &\quad \left( x - \left( -\frac{1}{2} - \frac{\sqrt{5}}{2} \right) \right) \end{aligned}$$

# Polynom över komplexa tal

$x^2 + 1 > 0$  för alla  $x \in \mathbb{R}$   
Inga reella rötter

- Kom ihåg att de **komplexa talen** är

$$\mathbb{C} = \{a + bi \mid a \in \mathbb{R} \text{ och } b \in \mathbb{R}\}, \text{ där } i = \sqrt{-1}.$$

# Polynom över komplexa tal

- ▶ Kom ihåg att de **komplexa talen** är  $\mathbb{C} = \{a + bi \mid a \in \mathbb{R} \text{ och } b \in \mathbb{R}\}$ , där  $i = \sqrt{-1}$ .
- ▶ Hur faktoriseras polynom om man tillåter komplexa nollställen?

# Polynom över komplexa tal

- Kom ihåg att de **komplexa talen** är  $\mathbb{C} = \{a + bi \mid a \in \mathbb{R} \text{ och } b \in \mathbb{R}\}$ , där  $i = \sqrt{-1}$ .
- Hur faktoriseras polynom om man tillåter komplexa nollställen?

## Algebrans fundamentalsats

Ett polynom  $f(x) = a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \dots + a_1 x + a_0$ , där  $a_i \in \mathbb{C}$  och  $a_n \neq 0$ , har exakt  $n$  nollställen räknat med multiplicitet.

(dvs  $f(x)$  kan skrivas som produkt av faktorer av grad 1.)

# Polynom över komplexa tal

- Kom ihåg att de **komplexa talen** är  $\mathbb{C} = \{a + bi \mid a \in \mathbb{R} \text{ och } b \in \mathbb{R}\}$ , där  $i = \sqrt{-1}$ .
- Hur faktoriseras polynom om man tillåter komplexa nollställen?

## Algebrans fundamentalsats

Ett polynom  $f(x) = a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \cdots + a_1 x + a_0$ , där  $a_i \in \mathbb{C}$  och  $a_n \neq 0$ , har exakt  $n$  nollställen räknat med multiplicitet.

- Med andra ord,  $f(x)$  faktoriseras som

$$f(x) = a_n(x - \alpha_1)(x - \alpha_2) \cdots (x - \alpha_n),$$

där  $\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_n \in \mathbb{C}$  är nollställena till  $f(x)$

TeX  $x^2 + 1 = (x + i)(x - i)$

# Fler ekvationer

- **Kom ihåg:** Om  $a \geq 0$ , så har ekvationen  $x^2 = a$  lösningar  $x = \pm\sqrt{a}$
- Lös  $(x + 1)^2 = (2x - 3)^2$

Tre fall enligt ovan:

$$x+1 = +(2x-3) \quad \text{eller} \quad x+1 = -(2x-3)$$

$$(+) : \quad x+1 = 2x-3 \quad \text{så} \quad x = 4$$

$$(-) : \quad x+1 = -(2x-3) = -2x+3 \quad \text{så} \quad 3x = 2 \quad \text{så} \quad x = \frac{2}{3}$$

Lös  $\sqrt{x} = -x$  ( $x \geq 0$ )

Om  $\sqrt{x} = -x$ , så är  $(\sqrt{x})^2 = (-x)^2$

dvs  $x = x^2$  dvs  $x^2 - x = 0$  dvs  $x = 0, 1$

Testa  $x = 0, 1$  om de verkligen är lösningar:

$x = 1$ :  $VL = 1$   $HL = -1$  falsk rot.

$x = 0$ :  $VL = 0 = HL$ .

Svar:  $x = 0$ .



$$\text{Lös } x - 1 = \sqrt{4 - x}$$

$$\underline{x \leq 4}$$

$$x - 1 \geq 0 \text{ dvs } \underline{x \geq 1}$$

$$1 \leq x \leq 4$$

omn då  $x \in [1, 4]$

Om  $x - 1 = \sqrt{4 - x}$  då är  $(x - 1)^2 = 4 - x$

dvs

$$x^2 - 2x + 1 = 4 - x \text{ dvs } x^2 - x - 3 = 0$$

$$x = \frac{1}{2} \pm \sqrt{\frac{1}{4} + 3} = \frac{1}{2} \pm \sqrt{\frac{1+12}{4}} = \frac{1 \pm \sqrt{13}}{2}$$

Är någon av dessa falsk?

Ligger de i intervallet  $[1, 4]$ ?

$\frac{1 - \sqrt{13}}{2} < 0$  så ligger inte i  $[1, 4]$ . Falsk rot

$$1 \leq \frac{1 + \sqrt{13}}{2} \leq \frac{1 + 4}{2} = \frac{5}{2} \leq 4, \text{ så } \frac{1 + \sqrt{13}}{2} \in [1, 4]$$

Svar:  
 $x = \frac{1 + \sqrt{13}}{2}$