

# Løsning af præmie- og ekstraopgave fra Famøs årgang 23, nr. 3

*Sune Precht Reeh*

## Løsning af præmieopgaven

Et polynomium i  $n$  variable  $p(x_1, \dots, x_n)$  er *symmetrisk* hvis enhver ombytning af de variable i  $p$  giver det samme polynomium  $p$  som vi startede med. F.eks. er  $x^2 + y^2 + z^2$  symmetrisk i tre variable, mens  $x^2 + y + z$  ikke er symmetrisk.

En speciel familie af symmetriske polynomier er de såkaldte *elementarsymmetriske* polynomier i  $n$  variable. For  $n$  faste variable er der  $n$  elementarsymmetriske polynomier  $e_1, \dots, e_n$  som er defineret ved

$$e_k(x_1, \dots, x_n) := \sum_{1 \leq i_1 < i_2 < \dots < i_k \leq n} x_{i_1} \cdot x_{i_2} \cdot \dots \cdot x_{i_k}.$$

For at danne  $e_k$  tager vi således hvert produkt af  $k$  af de variable og lægger alle produkterne sammen. Polynomiet  $e_k$  er oplagt symmetrisk i de  $n$  variable.

**Eksempel 1** Med tre variable  $x, y, z$  har vi de følgende tre elementarsymmetriske polynomier:  $e_1(x, y, z) = x + y + z$ ,  $e_2(x, y, z) = xy + xz + yz$  og  $e_3(x, y, z) = xyz$ .

De elementarsymmetriske polynomier er gode at kende, idet en velkendt<sup>8</sup> sætning om symmetriske polynomier siger:

**Sætning 2** *Ethvert symmetrisk polynomium i  $n$ -variable kan på entydig måde udtrykkes som et polynomium med hensyn til de elementarsymmetriske  $e_1, \dots, e_n$ .*

*Hvis  $p$  er symmetrisk i  $n$  variable, findes altså et andet (ikke nødvendigvis symmetrisk) polynomium  $q$  i  $n$  variable sådan at*

$$p = q(e_1, e_2, \dots, e_n).$$

Når man skal løse en opgave med symmetriske polynomier er det derfor typisk nok at opskrive alle udtryk ved hjælp af de elementarsymmetriske polynomier.

**Eksempel 3** (generel løsning af præmieopgaven) I formuleringen af præmieopgaven indgår fire polynomier, lad os kalde dem  $p_1, \dots, p_4$ , hvor  $p_k(x, y, z) = x^k + y^k + z^k$ . De fire polynomier er alle symmetriske.

Vi har med det samme at  $p_1 = e_1$ . Hvis vi dernæst udregner  $(e_1)^2$ , får vi

$$(e_1)^2 = (x + y + z)^2 = p_2 + 2e_2$$

og altså  $p_2 = (e_1)^2 - 2e_2$  eller  $e_2 = \frac{1}{2}(p_2) - \frac{1}{2}p_1$ .

---

<sup>8</sup>Wikipedia har på nuværende tidspunkt, d. 28/3 2014, intet mindre end tre forskellige beviser for sætningen. Se [http://en.wikipedia.org/wiki/Elementary\\_symmetric\\_polynomial](http://en.wikipedia.org/wiki/Elementary_symmetric_polynomial)

Hvis man husker sin Pascals pyramide<sup>9</sup>, så er

$$\begin{aligned}(e_1)^3 &= (x + y + z)^3 \\ &= (x^3 + y^3 + z^3) + 3(x^2y + x^2z + y^2x + y^2z + z^2x + z^2y) \\ &\quad + 6xyz \\ &= p_3 + 3e_1e_2 - 3e_3.\end{aligned}$$

Dermed er  $p_3 = (e_1)^3 - 3e_1e_2 + 3e_3$ , eller alternativt

$$e_3 = \frac{1}{3}p_3 - \frac{1}{3}(e_1)^3 + e_1e_2 = \frac{1}{3}p_3 + \frac{1}{6}(p_1)^3 - \frac{1}{2}p_1p_2.$$

Til sidst ser vi på  $(e_1)^4$  hvor vi (med nogle mellemregninger i hånden) får

$$(e_1)^4 = p_4 + 4e_2(e_1)^2 - 4e_3e_1 - 2(e_2)^2.$$

Nu isolerer vi  $p_4$  og indsætter vores tidligere udregninger:

$$\begin{aligned}p_4 &= (e_1)^4 - 4e_2(e_1)^2 + 4e_3e_1 + 2(e_2)^2 \\ &= (p_1)^4 - 4\left(\frac{1}{2}(p_1)^2 - \frac{1}{2}p_2\right)(p_1)^2 \\ &\quad + 4\left(\frac{1}{3}p_3 + \frac{1}{6}(p_1)^3 - \frac{1}{2}p_1p_2\right)p_1 \\ &\quad + 2\left(\frac{1}{2}(p_1)^2 - \frac{1}{2}p_2\right)^2 \\ &= \frac{1}{6}(p_1)^4 - (p_1)^2p_2 + \frac{4}{3}p_1p_3 + \frac{1}{2}(p_2)^2.\end{aligned}$$

I opgaven ved vi nu at der for  $x, y, z$  gælder at  $p_1 = 3$ ,  $p_2 = 5$  og  $p_3 = 7$ . Vi indsættelse ovenfor får vi dermed

$$p_4 = \frac{1}{6} \cdot 3^4 - 3^2 \cdot 5 + \frac{4}{3} \cdot 3 \cdot 7 + \frac{1}{2} \cdot 5^2 = 9.$$

---

<sup>9</sup>Ligesom Pascals trekant, bare for udregning af  $(x + y + z)^k$  i stedet for  $(x + y)^k$ .

## Løsning af ekstraopgaven

Antag først at  $f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$  er en løsning til differentialligningen  $x' = v(x)$ , dvs.  $f'(t) = v(f(t))$  for alle  $t \in R$ , for passende valg af  $C^1$ -funktion  $v: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ . Hvis dette skal give mening, må  $f$  i det mindste antages at være differentiabel.<sup>10</sup> Antag desuden at  $f$  er begrænset.

Udtrykket  $v(f(t))$  er en sammensætning af to differentiable funktioner, og er derfor differentiabelt med hensyn til  $t$  i ethvert punkt. Funktionen  $f$  er altså 2 gange differentiabel, med

$$f''(t) = v'(f(t)) \cdot f'(t)$$

for alle  $t \in R$ . Da  $f'$  er differentiabel, er  $f'$  også kontinuert, så højresiden ovenfor er et produkt af kontinuerte udtryk;  $f$  er således en  $C^2$ -funktion.

Hvis der på noget tidspunkt gælder  $f'(t_0) = 0$ , så er  $v(f(t_0)) = 0$ , og dermed vil den konstante funktion  $t \mapsto f(t_0)$  være løsning for samme  $v$  som  $f$ , og de to funktioner har punktet  $(t_0, f(t_0))$  til fælles. Per entydighedssætningen i opgaven vil forskellige løsninger (for et givet valg af  $v$ ) være forskellige i ethvert punkt. Den eneste mulighed er dermed at  $f$  er lig den konstante funktion  $f(t) = f(t_0)$  overalt.

De konstante funktioner  $t \mapsto a$  vil omvendt altid løse differentialligningen hvor  $v: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$  er nulfunktionen  $v(x) = 0$ .

Vi antager derfor herefter at  $f$  ikke er konstant, og dermed at  $f'(t) \neq 0$  overalt. Idet  $f'$  er kontinuert, må der således gælde at  $f'(t) > 0$  for alle  $t \in \mathbb{R}$  eller  $f'(t) < 0$  for alle  $t \in \mathbb{R}$ . Lad os betragte tilfældet  $f'(t) > 0$  idet det andet tilfælde behandles analogt.

---

<sup>10</sup>Opgaven tillader godt nok at vi antager at  $f$  er  $C^\infty$ , men hvor er det sjove i det?

Funktionen  $f$  er begrænset, så både  $a := \inf f(\mathbb{R})$  og  $b := \sup f(\mathbb{R})$  definerer reelle tal. Fordi  $f$  er strengt voksende, ved vi desuden at

$$a = \lim_{t \rightarrow -\infty} f(t), \quad \text{og} \quad b = \lim_{t \rightarrow \infty} f(t).$$

Da  $v$  er antaget at være  $C^1$  på hele  $\mathbb{R}$ , har vi yderligere grænseværdier:

$$f'(t) = v(f(t)) \rightarrow \begin{cases} v(a) \\ v(b) \end{cases} \quad \text{for } t \rightarrow \begin{cases} -\infty \\ \infty \end{cases}$$

$$\frac{f''(t)}{f'(t)} = v'(f(t)) \rightarrow \begin{cases} v'(a) \\ v'(b) \end{cases} \quad \text{for } t \rightarrow \begin{cases} -\infty \\ \infty \end{cases}$$

Da  $f$  er begrænset, må det desuden gælde at  $f'(t)$  rent faktisk går mod 0 for  $t \rightarrow \pm\infty$ , dvs. at  $v(a) = v(b) = 0$ .

Vi påstår nu at vi har fundet de egenskaber der kendetegner en løsning  $f$ . Lad os derfor antage at vi er givet en vilkårligt funktion  $f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$  der opfylder følgende krav:

*Funktionen  $f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$  er begrænset  $C^2$ -funktion, og  $f'(t) > 0$  for alle  $t \in \mathbb{R}$ . Der gælder  $\lim_{t \rightarrow \pm\infty} f'(t) = 0$  og begge grænseværdier*

$$\lim_{t \rightarrow -\infty} \frac{f''(t)}{f'(t)} \quad \text{og} \quad \lim_{t \rightarrow \infty} \frac{f''(t)}{f'(t)}$$

*eksisterer og er endelige.*

Vi viser nu at under disse antagelser om  $f$ , vil  $f$  være en løsning til differentialligningen for passende valg af  $C^1$ -funktion  $v: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ .

For det første, idet  $f$  er begrænset og strengt voksende, kan vi definere  $a = \lim_{t \rightarrow -\infty} f(t)$  og  $b = \lim_{t \rightarrow \infty} f(t)$  som tidligere.

Funktionen  $f$  afbilder så  $\mathbb{R}$  bijektivt over på intervallet  $(a, b)$ . Lad  $g: (a, b) \rightarrow \mathbb{R}$  være invers til  $f$ .

Fordi  $f$  er  $C^1$  og  $f'(t) > 0$  for alle  $t \in \mathbb{R}$ , vil  $g$  også være  $C^1$ , og  $g'(x) = 1/f'(g(x)) > 0$  for alle  $a < x < b$ . Vi definer dernæst en funktion  $\eta: (a, b) \rightarrow \mathbb{R}$  givet ved

$$\eta(x) := \frac{1}{g'(x)} = f'(g(x)).$$

Funktionen  $\eta$  er tydeligvis kontinuert på  $(a, b)$ , og idet  $f$  er  $C^2$  får vi endda

$$\eta'(x) = f''(g(x)) \cdot g'(x).$$

Det ses at  $\eta'$  er kontinuert, så  $\eta$  er i det mindste  $C^1$  på intervallet  $(a, b)$ . Nu skal vi "bare" udvide  $\eta$  til resten af  $\mathbb{R}$ .

Nu kommer antagelserne om grænseværdier i spil, for når  $x$  går mod  $a$  eller  $b$ , vil  $g(x)$  gå mod henholdsvis  $-\infty$  og  $\infty$ . Der gælder derfor at

$$\eta(x) = f'(g(x)) \rightarrow 0 \text{ for } x \rightarrow a, b$$

$$\eta'(x) = f''(g(x)) \cdot g'(x) = \frac{f''(g(x))}{f'(g(x))} \rightarrow \begin{cases} c \\ d \end{cases} \text{ for } x \rightarrow \begin{cases} a \\ b \end{cases}$$

hvor  $c$  og  $d$  er reelle tal. Vi kan således udvide  $\eta$  til en  $C^1$ -funktion  $v$  på hele  $\mathbb{R}$ :

$$v(x) := \begin{cases} c \cdot (x - a) & \text{for } x \leq a, \\ \eta(x) & \text{for } a < x < b, \\ d \cdot (x - b) & \text{for } x \geq b. \end{cases}$$

Af de udregninger vi allerede har lavet, ses at  $f'(t) = \eta(f(t)) = v(f(t))$  for alle  $t \in \mathbb{R}$ .