

Utrecht, 13 oktober 2009

Numerieke Wiskunde

Gerard Sleijpen



Universiteit Utrecht
Department of Mathematics

<http://www.math.uu.nl/people/sleijpen>

Evaluatiefouten

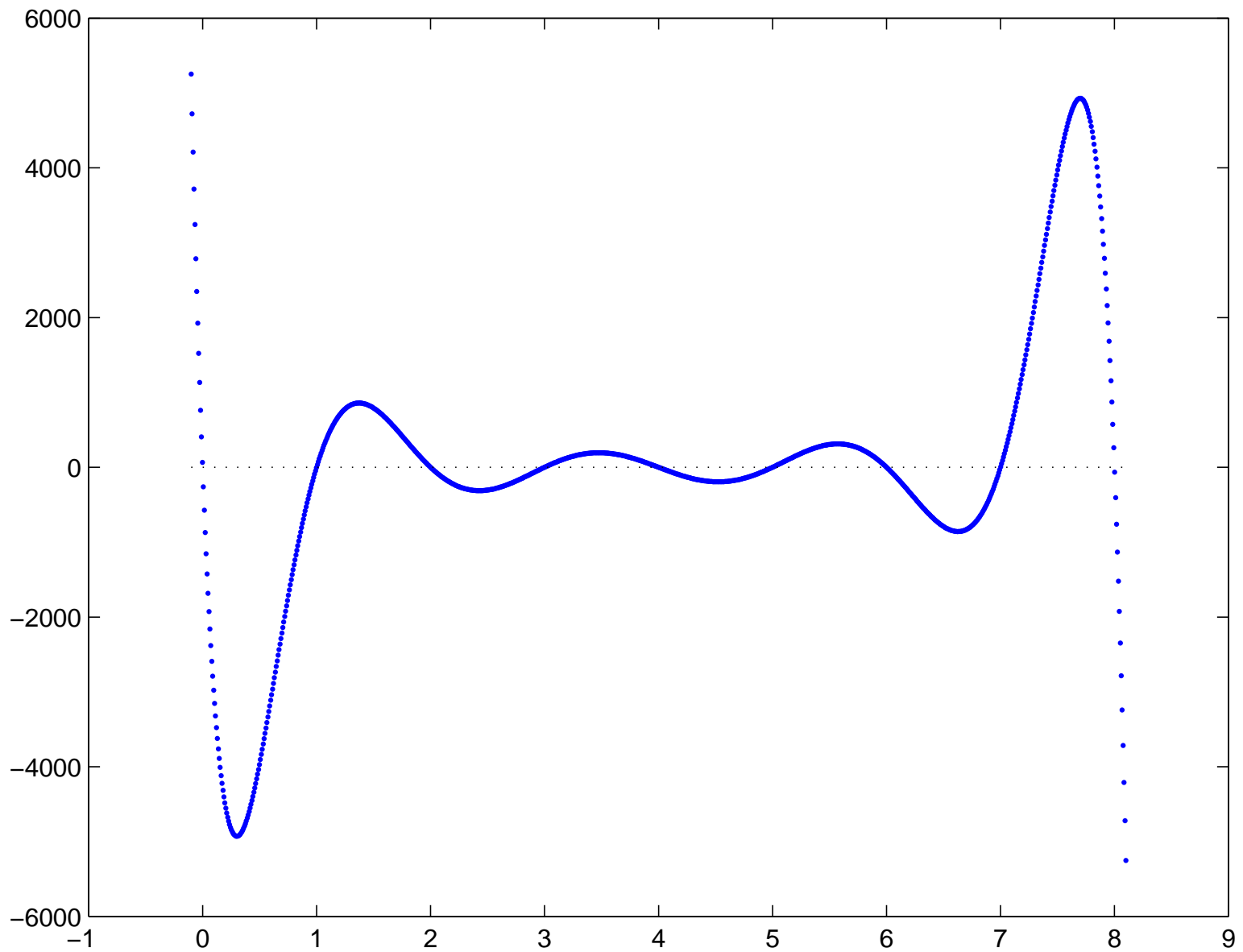
Voorbeeld. Beschouw $f(x) \equiv -x(1-x)(2-x) \cdot \dots \cdot (x-8)$.
Hoe groot is de evaluatie fout in $f(7)$?

Schrijf uit als machten van x :

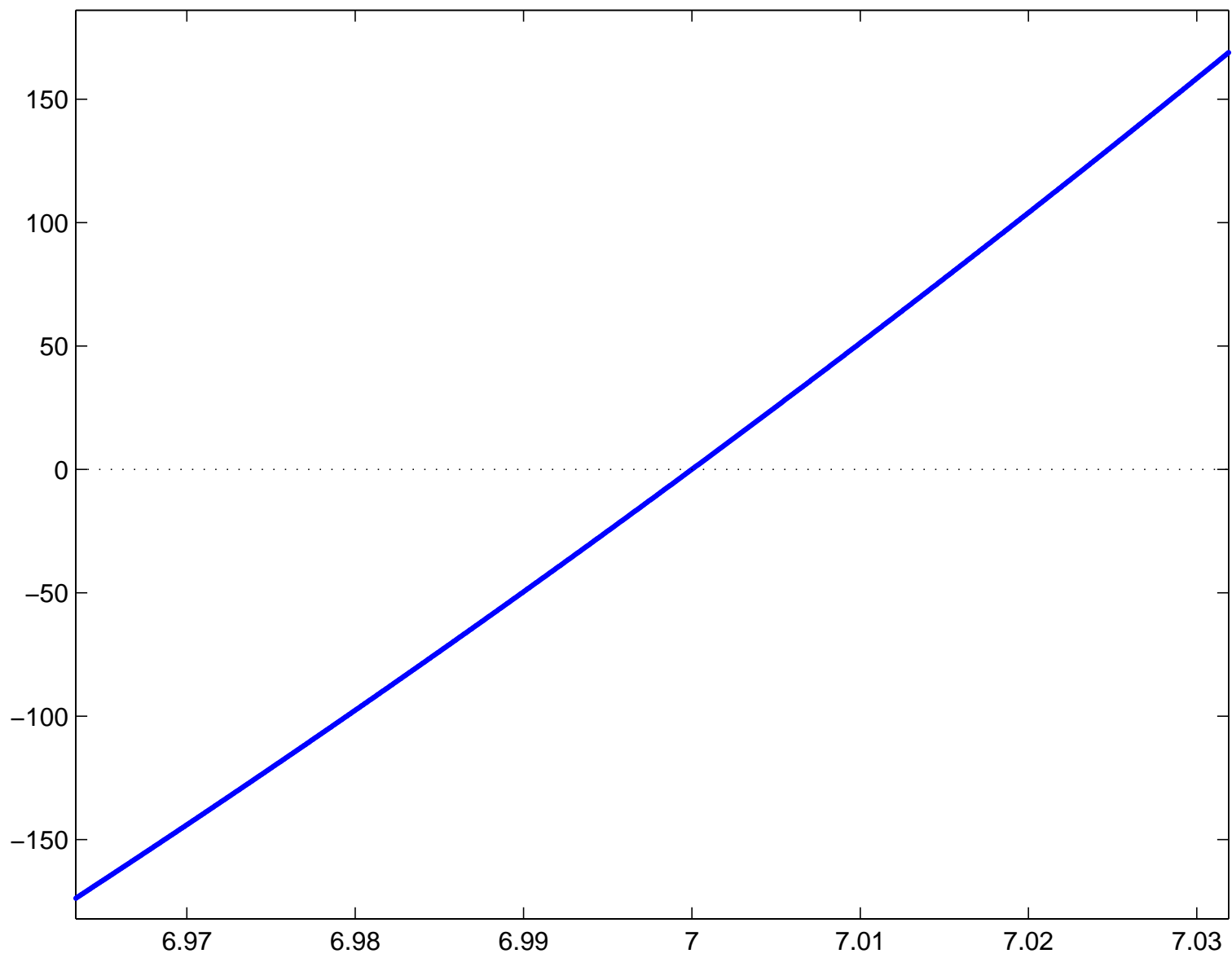
$$f(x) = a_1x^9 + a_2x^8 + a_3x^7 + \dots + a_9x + a_{10},$$

waarbij $a = [-1, 36, -546, 4536, -22449, 67284, -118124, 109584, -40320, 0]$.

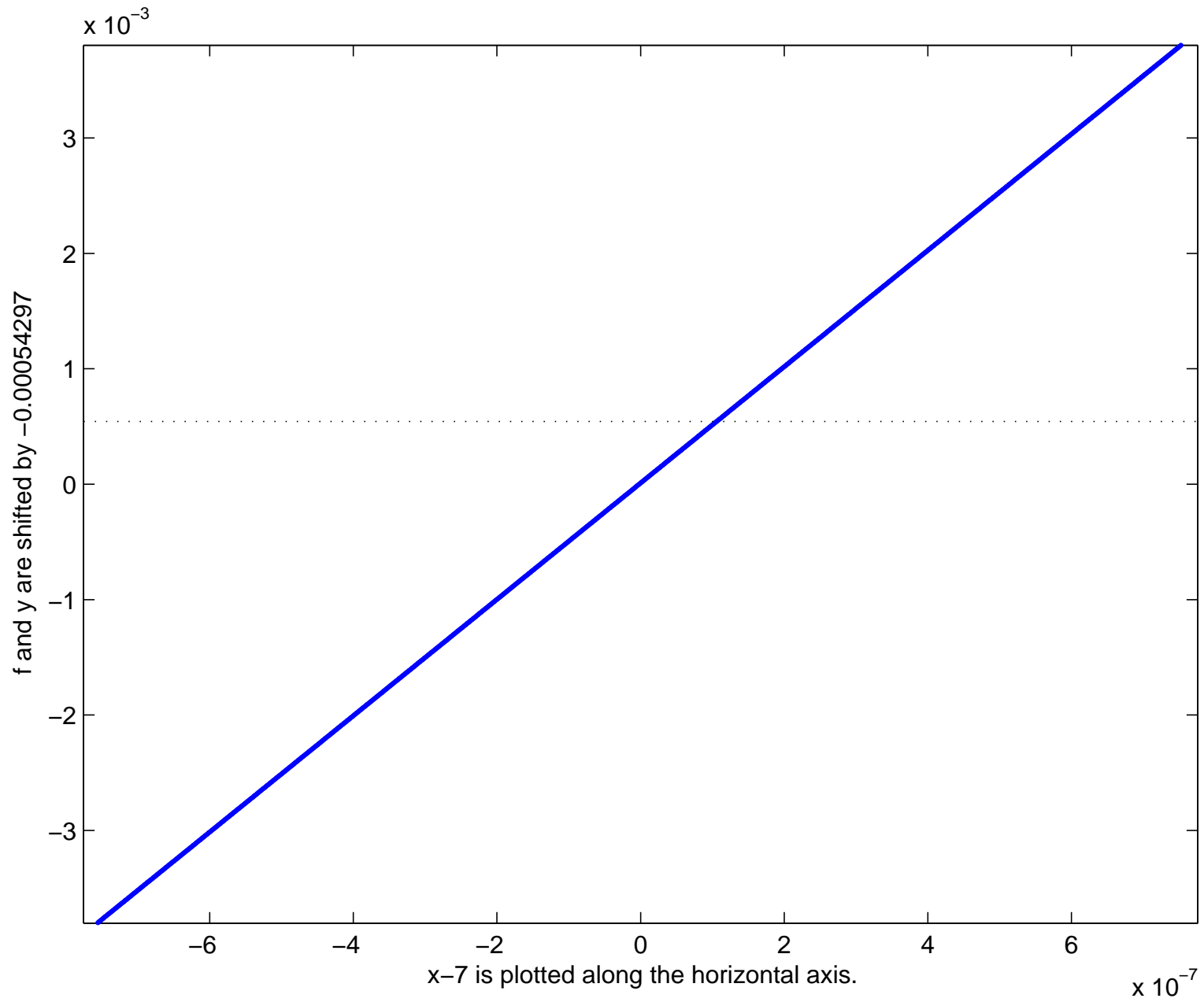
We zoomen in rond $x = 7$

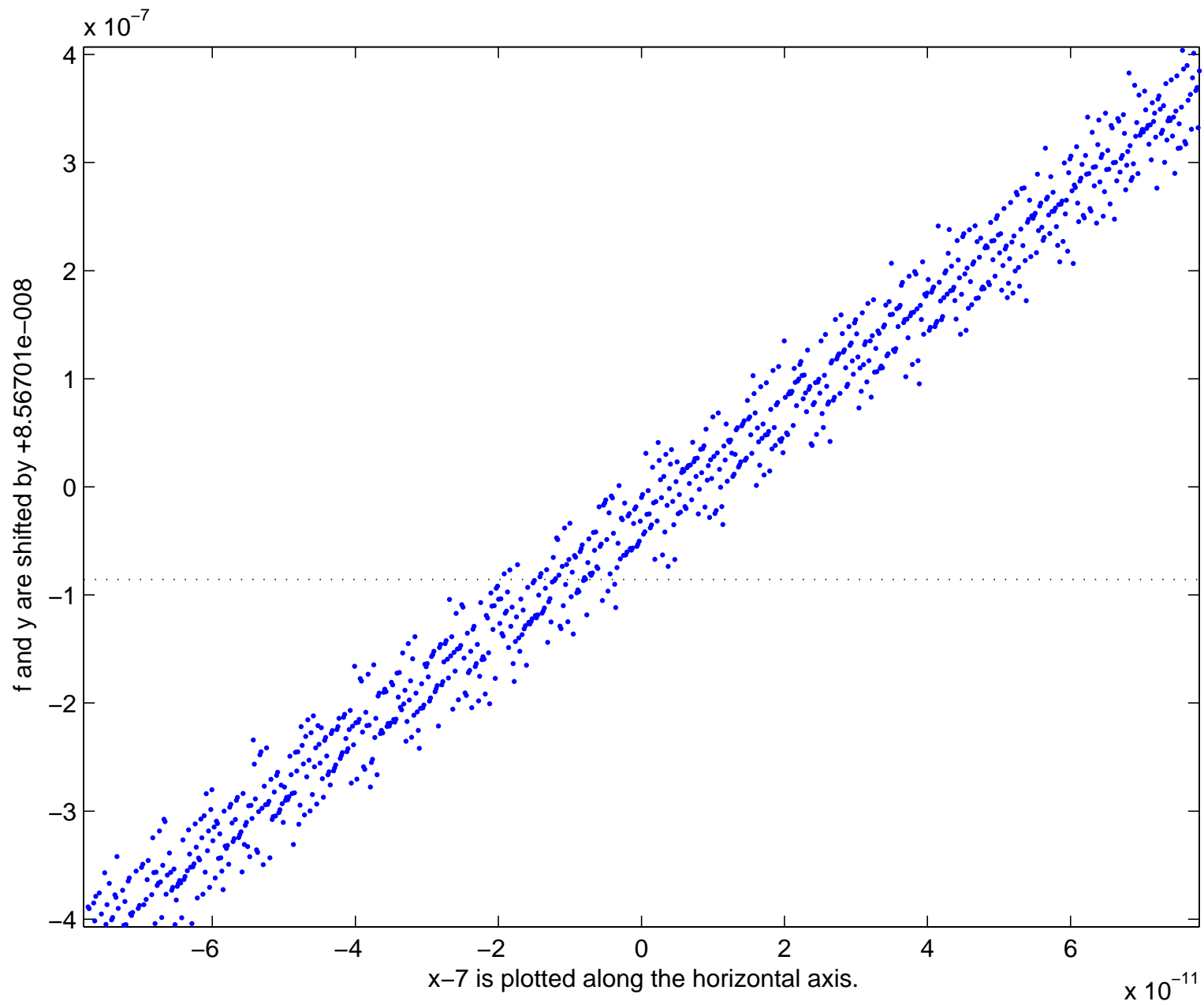


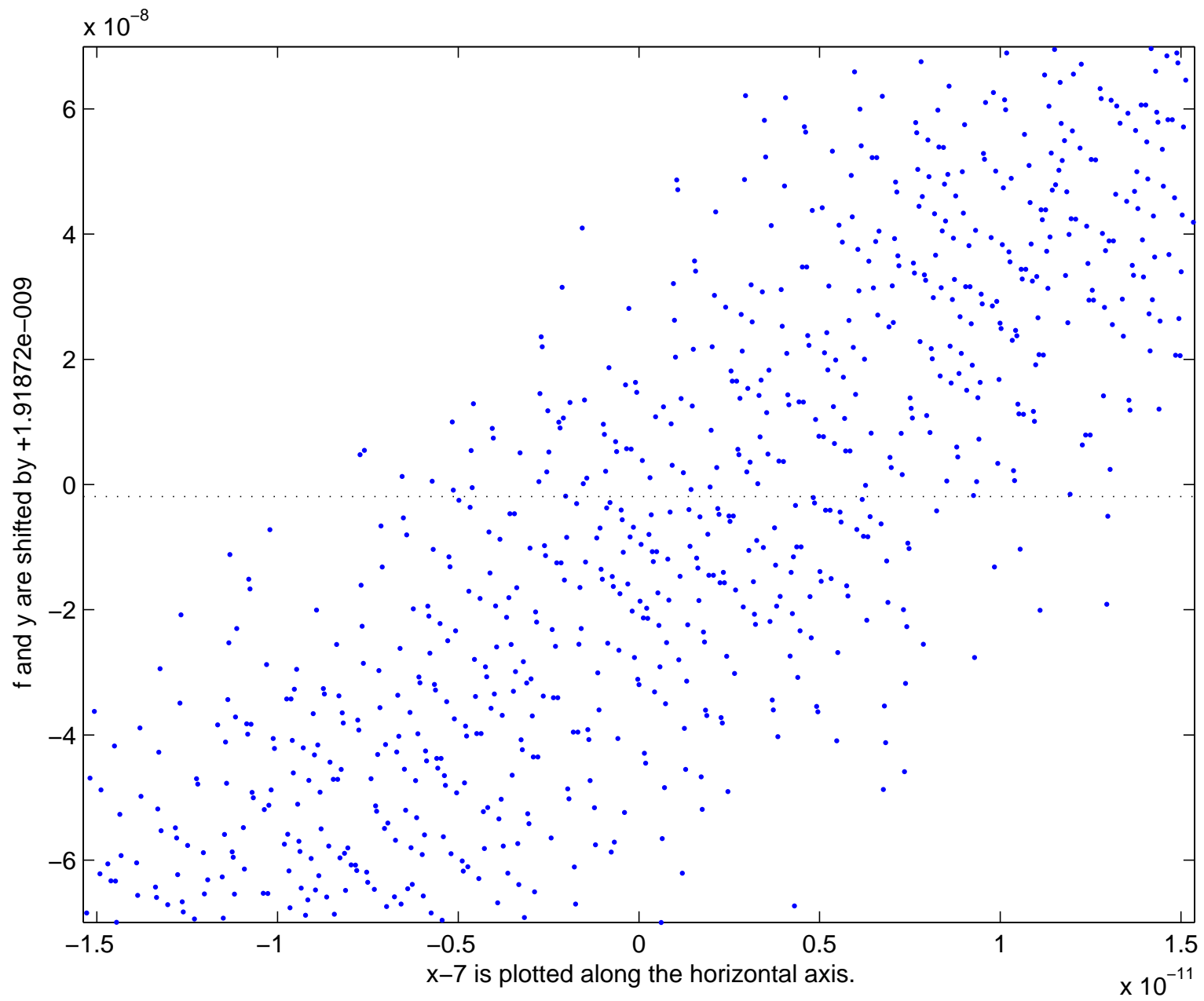
Graph of the function 'pol8' (blue) and of $y=0$ (black :).



Graph of the function 'pol8' (blue) and of $y=0$ (black :).







Evaluatiefouten

Voorbeeld. Beschouw $f(x) \equiv -x(1-x)(2-x) \cdot \dots \cdot (x-8)$.
Hoe groot is de evaluatie fout in $f(7)$?

Schrijf uit als machten van x :

$$f(x) = a_1x^9 + a_2x^8 + a_3x^7 + \dots + a_9x + a_{10},$$

waarbij $a = [-1, 36, -546, 4536, -22449, 67284, -118124, 109584, -40320, 0]$.

We zoomen in rond $x = 7$

Evaluëren van f in x levert $f(x) + \xi g(x)$

met $g(x) = 18|a_1||x|^9 + 17|a_2||x|^8 + \dots + 3|a_9||x| + |a_{10}|$.

In $x = 7$ is $g(x) = 2.4 \cdot 10^{10}$.

Evaluatiefouten

Voorbeeld. Beschouw $f(x) \equiv -x(1-x)(2-x) \cdot \dots \cdot (x-8)$.
Hoe groot is de evaluatie fout in $f(7)$?

Schrijf uit als machten van x :

$$f(x) = a_1x^9 + a_2x^8 + a_3x^7 + \dots + a_9x + a_{10},$$

waarbij $a = [-1, 36, -546, 4536, -22449, 67284, -118124, 109584, -40320, 0]$.

We zoomen in rond $x = 7$

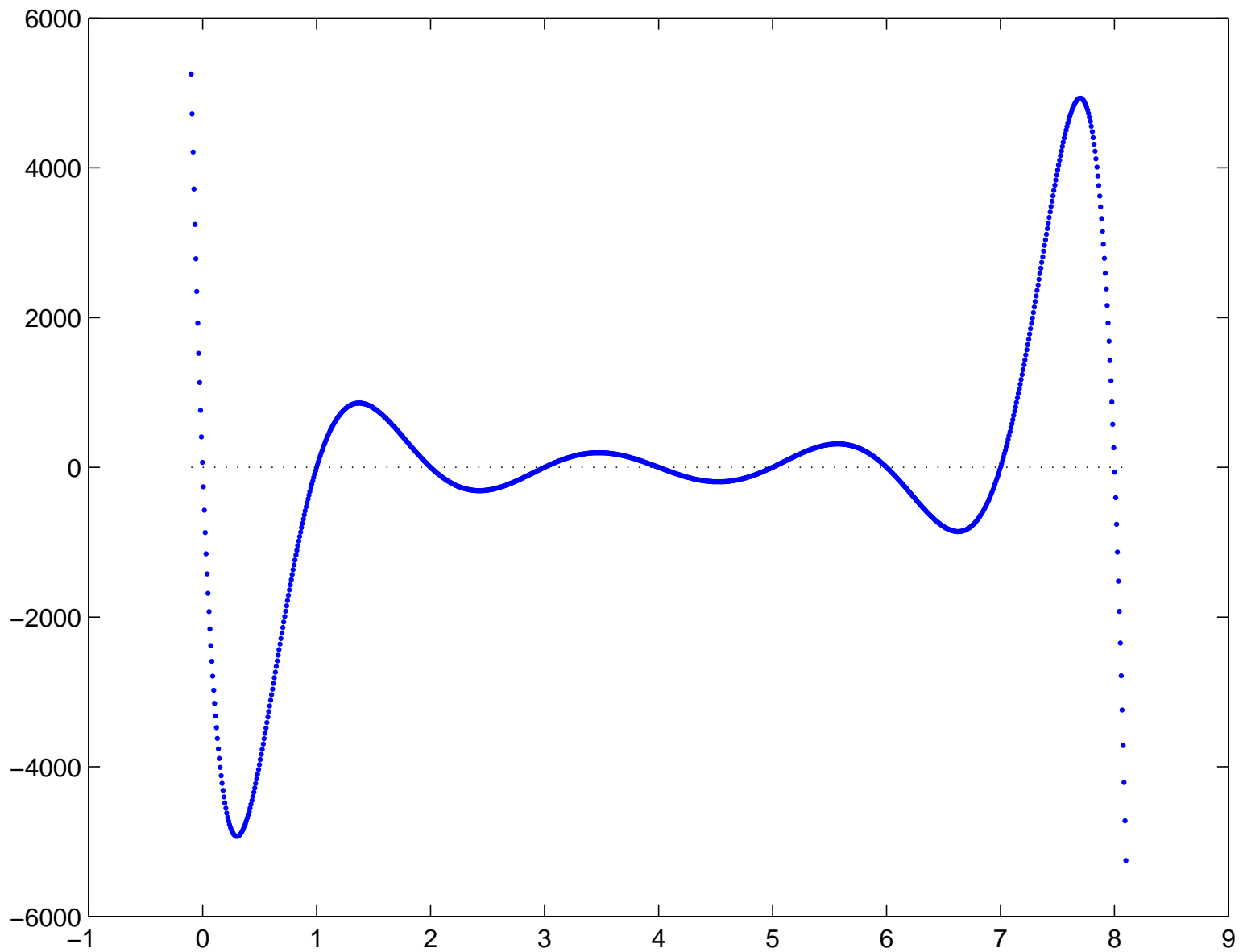
Evaluëren van f in x levert $f(x) + \xi g(x)$

met $g(x) = 18|a_1||x|^9 + 17|a_2||x|^8 + \dots + 3|a_9||x| + |a_{10}|$.

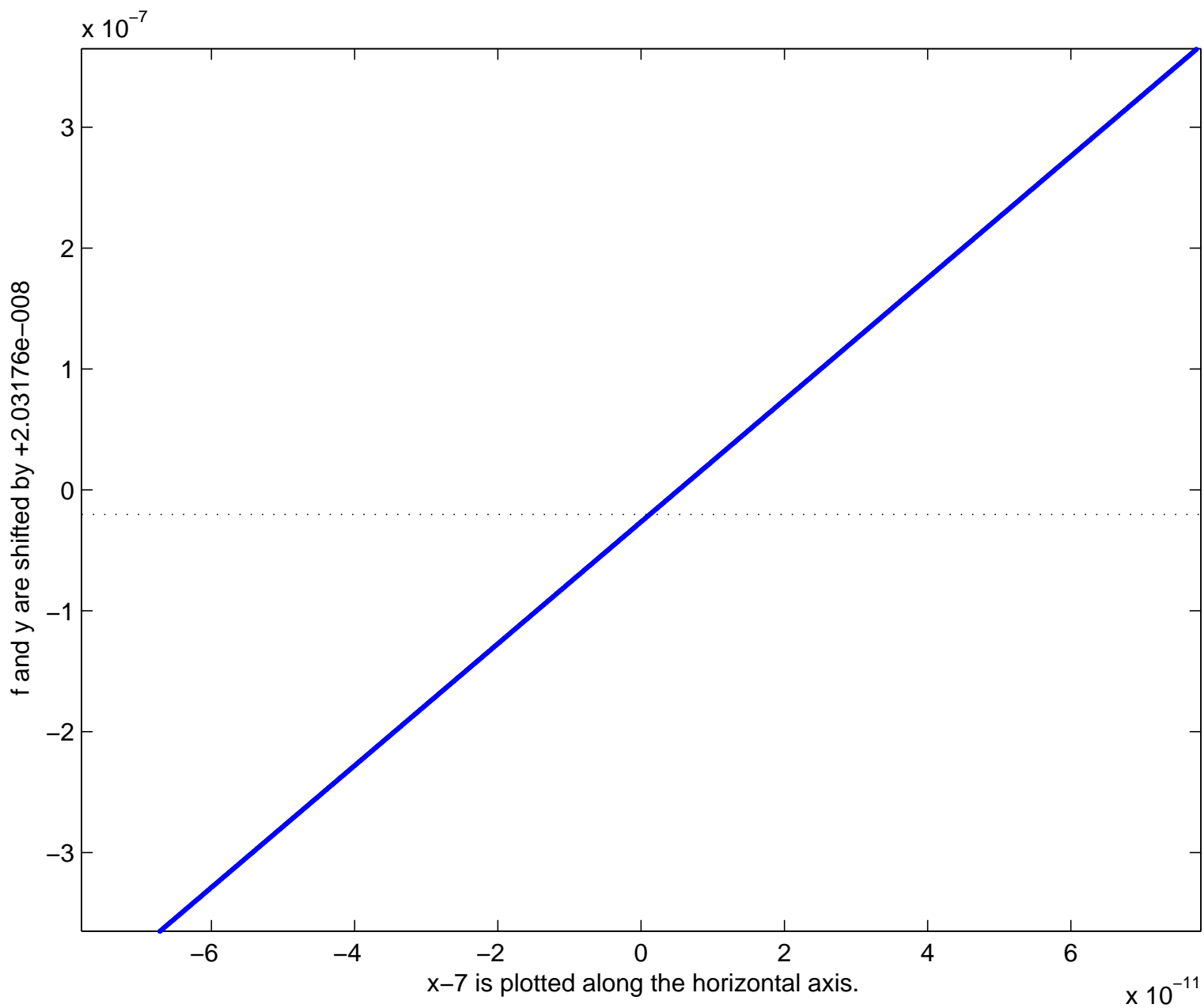
In $x = 7$ is $g(x) = 2.4 \cdot 10^{10}$.

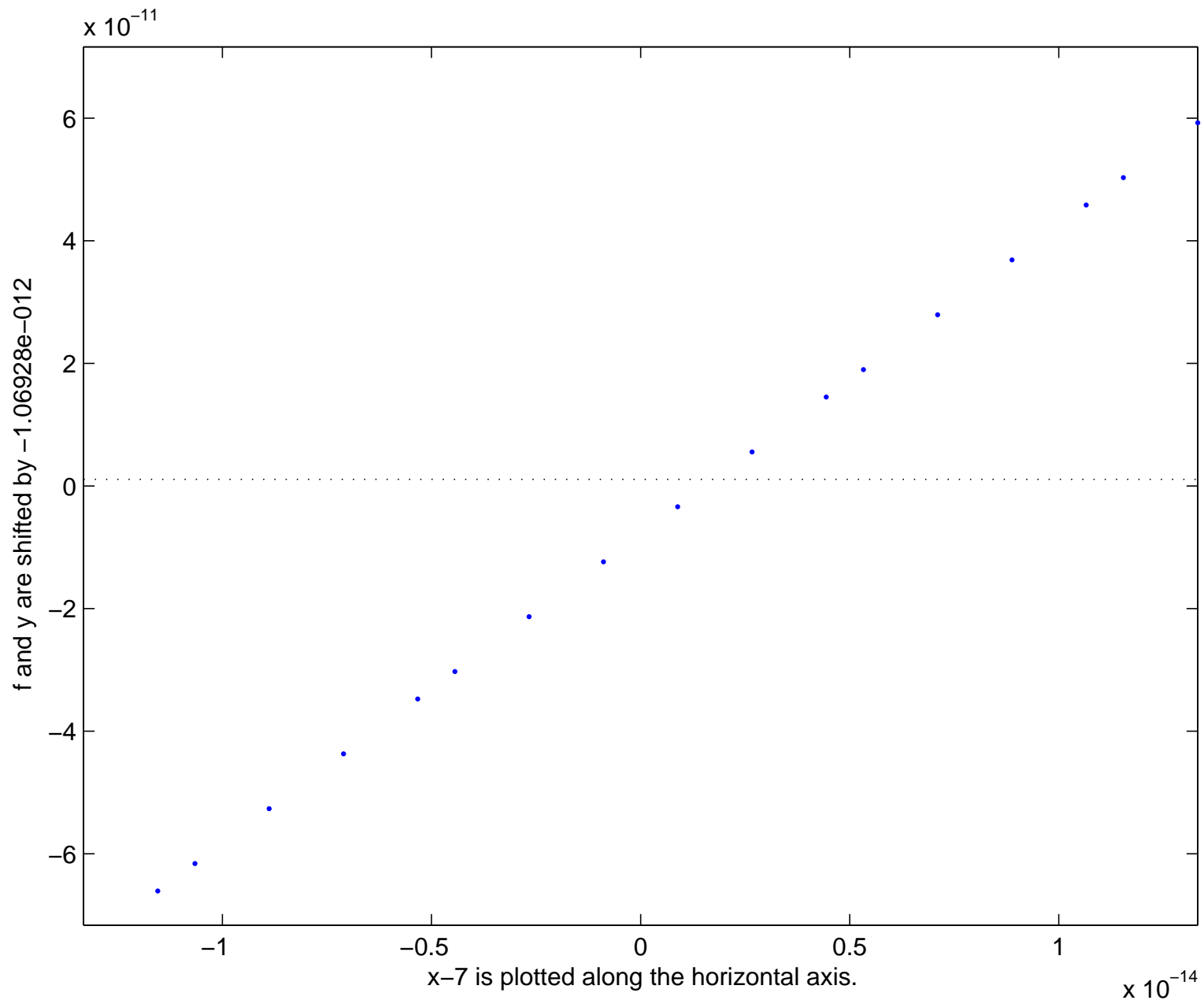
Andere manier van evalueren: volgens

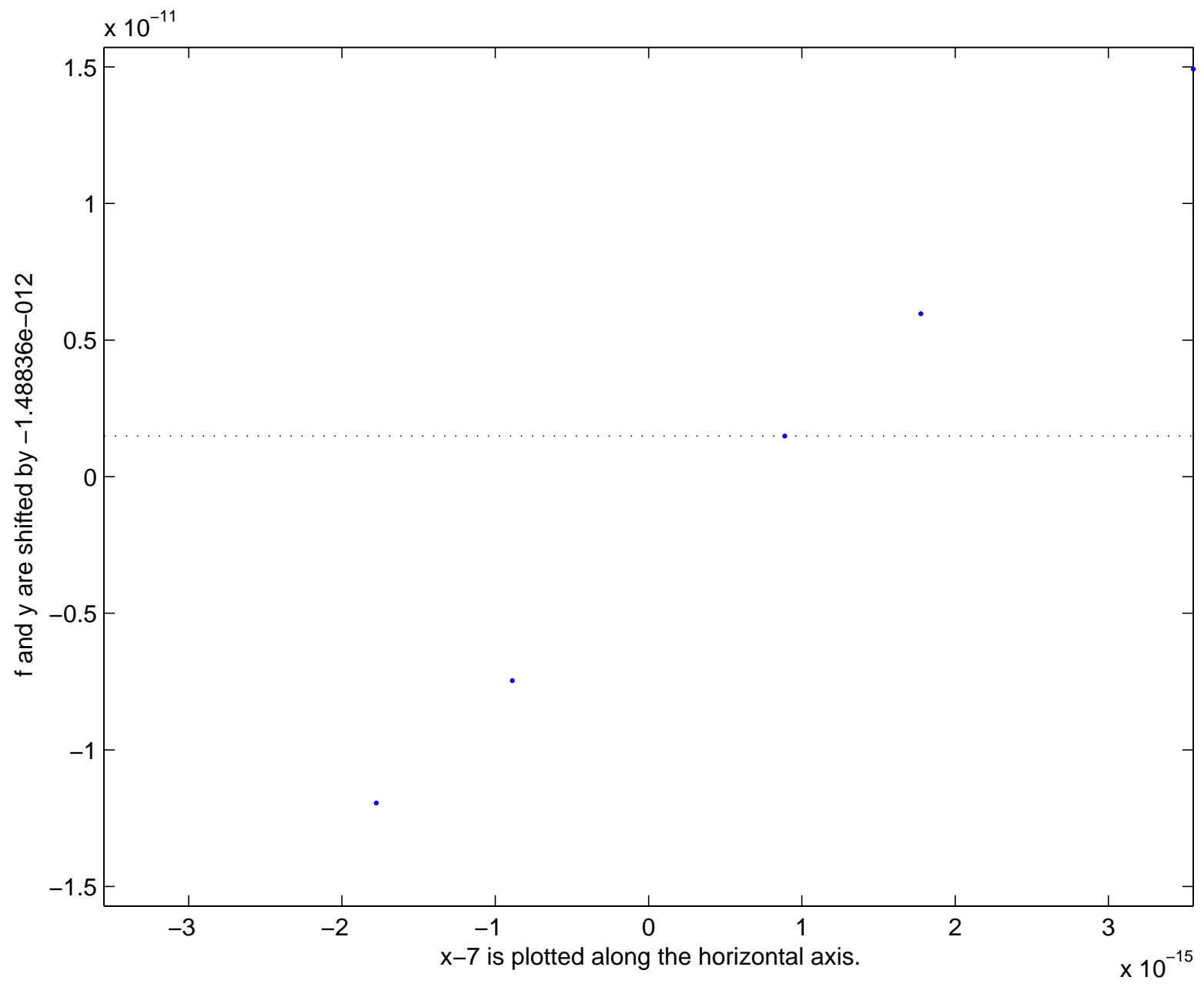
$$f(x) \equiv -x(1-x)(2-x) \cdot \dots \cdot (x-8).$$

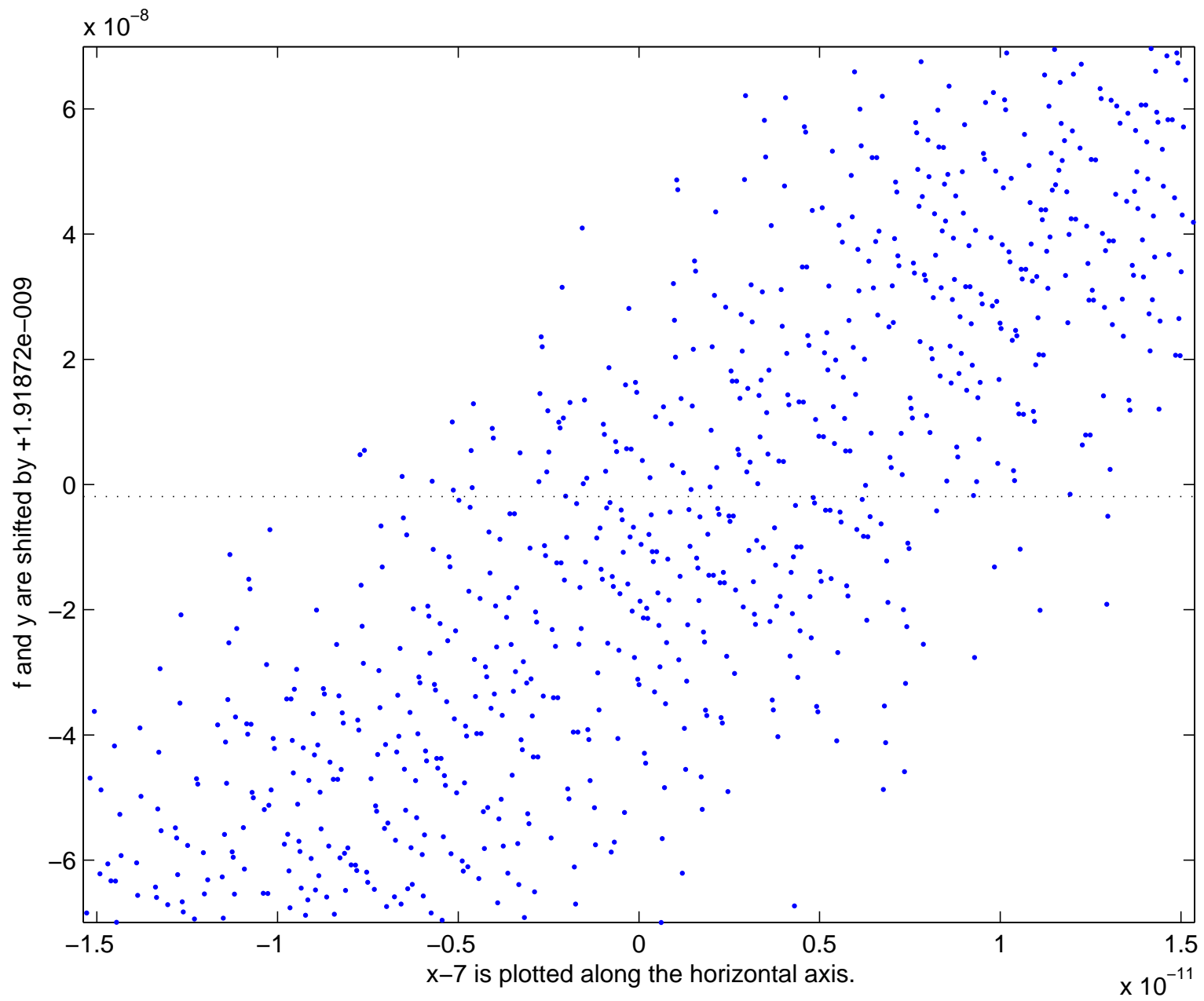


Graph of the function 'pol8' (blue) and of $y=0$ (black :).









Approximatiefouten

Approximatiefouten (ook wel benaderingsfouten genoemd) hebben een structuur. Die kan je uitbuiten.

Voorbeeld. Als f voldoende glad is, dan zijn er c_i zodat

$$f'(x) - D_h(f)(x) = c_1h + c_2h^2 + c_3h^3 + \dots \quad \text{voor } h \rightarrow 0.$$

Hierbij is

$$D_h(f)(x) \equiv \frac{f(x+h) - f(x)}{h} \quad \text{voor } h > 0$$

Als f voldoende glad

$$f'(x) - D_h(f)(x) = c_1h + c_2h^2 + c_3h^3 + \dots$$

Schrijf $I \equiv f'(x)$ en $D(h) = D_h(f)(x)$.

Als h 1) voldoende klein (zodat $c_2h^2 \ll c_1h$) en (*)
2) niet te klein (rekenfouten spelen geen rol)

dan $I - D(h) \approx c_1h$ en

$$I - D(\frac{1}{2}h) \approx D(\frac{1}{2}h) - D(h)$$

Als f voldoende glad

$$f'(x) - D_h(f)(x) = c_1h + c_2h^2 + c_3h^3 + \dots$$

Schrijf $I \equiv f'(x)$ en $D(h) = D_h(f)(x)$.

Als h 1) voldoende klein (zodat $c_2h^2 \ll c_1h$) en (*)
2) niet te klein (rekenfouten spelen geen rol)

dan $I - D(h) \approx c_1h$ en

$$I - D(\tfrac{1}{2}h) \approx D(\tfrac{1}{2}h) - D(h)$$

Dus $I \approx D(\tfrac{1}{2}h) + (D(\tfrac{1}{2}h) - D(h))$.

Is

$$T(h) \equiv 2D(\tfrac{1}{2}h) - D(h)$$

beter dan $D(\tfrac{1}{2}h)$?

Als f voldoende glad

$$f'(x) - D_h(f)(x) = c_1h + c_2h^2 + c_3h^3 + \dots$$

Schrijf $I \equiv f'(x)$ en $D(h) = D_h(f)(x)$.

Als h 1) voldoende klein (zodat $c_2h^2 \ll c_1h$) en (*)
2) niet te klein (rekenfouten spelen geen rol)

dan $I - D(h) \approx c_1h$ en

$$I - D(\tfrac{1}{2}h) \approx D(\tfrac{1}{2}h) - D(h)$$

Dus $I \approx D(\tfrac{1}{2}h) + (D(\tfrac{1}{2}h) - D(h))$.

Is

$$T(h) \equiv 2D(\tfrac{1}{2}h) - D(h)$$

beter dan $D(\tfrac{1}{2}h)$?

$$\begin{aligned} I - T(h) &= 2(I - D(\tfrac{1}{2}h)) - (I - D(h)) \\ &= 2(c_1\tfrac{1}{2}h + c_2\tfrac{1}{4}h^2 + \dots) - (c_1h + c_2h^2 + \dots) \\ &= -\tfrac{1}{2}c_2h^2 - \tfrac{3}{4}c_3h^3 - \dots = c'_2h^2 + c'_3h^3 + \dots \end{aligned}$$

Als f voldoende glad

$$f'(x) - D_h(f)(x) = c_1h + c_2h^2 + c_3h^3 + \dots$$

Schrijf $I \equiv f'(x)$ en $D(h) = D_h(f)(x)$.

Als h 1) voldoende klein (zodat $c_2h^2 \ll c_1h$) en (*)
2) niet te klein (rekenfouten spelen geen rol)

dan $I - D(h) \approx c_1h$ en

$$I - D(\tfrac{1}{2}h) \approx D(\tfrac{1}{2}h) - D(h)$$

$$V(h) \equiv \frac{D(\tfrac{1}{2}h) - D(h)}{D(\tfrac{1}{4}h) - D(\tfrac{1}{2}h)} \approx 2$$

$$V(h) = \frac{(I - D(h)) - (I - D(\tfrac{1}{2}h))}{(I - D(\tfrac{1}{2}h)) - (I - D(\tfrac{1}{4}h))} \approx \frac{c_1h - c_1\frac{1}{2}h}{c_1\frac{1}{2}h - c_1\frac{1}{4}h} = 2 \frac{1 - \frac{1}{2}}{1 - \frac{1}{4}} = 2.$$

Als f voldoende glad

$$f'(x) - D_h(f)(x) = c_1h + c_2h^2 + c_3h^3 + \dots$$

Schrijf $I \equiv f'(x)$ en $D(h) = D_h(f)(x)$.

Als h 1) voldoende klein (zodat $c_2h^2 \ll c_1h$) en (*)
2) niet te klein (rekenfouten spelen geen rol)

dan $I - D(h) \approx c_1h$ en

$$I - D(\frac{1}{2}h) \approx D(\frac{1}{2}h) - D(h)$$

$$V(h) \equiv \frac{D(\frac{1}{2}h) - D(h)}{D(\frac{1}{4}h) - D(\frac{1}{2}h)} \approx 2$$

Als $V(h) \approx 2$ (en $V(\frac{1}{2}h) \approx 2, \dots$)

dan hebben we er **vertrouwen** in dat (*) geldt.

Approximatiefouten

Approximatiefouten (ook wel benaderingsfouten genoemd) hebben een structuur. Die kan je uitbuiten.

Voorbeeld. Stel voor $p, q \in \mathbb{N}$, $p < q$,

$$I - D(h) = ch^p + dh^q + \dots$$

voor 'n grootte I en 'n benadering $D(h)$.

Approximatiefouten

Approximatiefouten (ook wel benaderingsfouten genoemd) hebben een structuur. Die kan je uitbuiten.

Voorbeeld. Stel voor $p, q \in \mathbb{N}$, $p < q$,

$$I - D(h) = ch^p + dh^q + \dots$$

voor 'n grootte I en 'n benadering $D(h)$.

Opmerking. Ook bruikbaar als $D(h)$ niet voor alle $h > 0$ gedefinieerd is.

Voorbeeld. Met $h = \frac{1}{n}$, voor $n \in \mathbb{N}$, is $D(h)$ de omtrek van een n -zijdige regelmatige ingeschreven veelhoek van een cirkel met diameter 1. (Opgave 19).

Stel voor $p, q \in \mathbb{N}$, $p < q$,

$$I - D(h) = ch^p + dh^q + \dots$$

h voldoende klein: $I - D(h) \approx ch^p$, $I - D(\frac{1}{2}h) \approx (\frac{1}{2})^p ch^p$

$$I - D(\frac{1}{2}h) \approx \frac{1}{2^p - 1} (D(\frac{1}{2}h) - D(h))$$

Stel voor $p, q \in \mathbb{N}$, $p < q$,

$$I - D(h) = ch^p + dh^q + \dots$$

h voldoende klein: $I - D(h) \approx ch^p$, $I - D(\frac{1}{2}h) \approx (\frac{1}{2})^p ch^p$

$$I - D(\frac{1}{2}h) \approx \frac{1}{2^p - 1} (D(\frac{1}{2}h) - D(h))$$

Dus $I \approx D(\frac{1}{2}h) + \frac{1}{2^p - 1} [D(\frac{1}{2}h) - D(h)] = \frac{1}{2^p - 1} [2^p D(\frac{1}{2}h) - D(h)]$.

Is $T(h) \equiv \frac{1}{2^p - 1} (2^p D(\frac{1}{2}h) - D(h))$ beter dan $D(\frac{1}{2}h)$?

$$\begin{aligned} I - T(h) &= \frac{1}{2^p - 1} [2^p (I - D(\frac{1}{2}h)) - (I - D(h))] \\ &= \frac{1}{2^p - 1} \left[\left(\frac{2^p}{2^q} - 1 \right) h^q + \dots \right] \\ &= d' h^q + \dots \end{aligned}$$

Stel voor $p, q \in \mathbb{N}$, $p < q$,

$$I - D(h) = ch^p + dh^q + \dots$$

h voldoende klein: $I - D(h) \approx ch^p$, $I - D(\frac{1}{2}h) \approx (\frac{1}{2})^p ch^p$

$$V(h) \equiv \frac{D(\frac{1}{2}h) - D(h)}{D(\frac{1}{4}h) - D(\frac{1}{2}h)} \approx \frac{ch^p - c(\frac{1}{2})^p h^p}{c(\frac{1}{2})^p h^p - c(\frac{1}{4})^p h^p} = 2^p$$

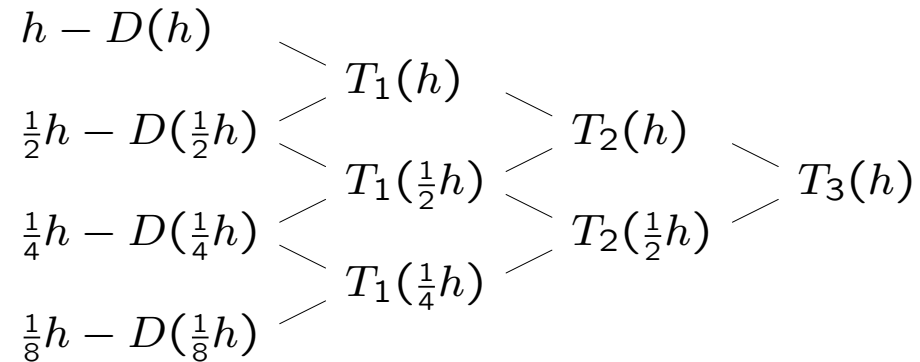
Als $V(h) \approx 2^p$ (en $V(\frac{1}{2}h) \approx 2^p, \dots$)

dan vertrouwen we er op dat

- h voldoende klein is zo dat $|dh^q + \dots| \ll ch^p$,
- maar niet zo klein dat rekenfouten domineren.

$V(h)$ noemen we het **vertrouwensgetal**.

Romberg schema



Als in j -de kolom fout evenredig h^p (bereken de $V_j(h)$) dan

- schat fout $I - T_j(\frac{1}{2}h)$ volgens

$$\frac{1}{2^p - 1} [T_j(\frac{1}{2}h) - T_j(h)]$$

- corrigeer volgens

$$T_{j+1}(h) = \frac{1}{2^p - 1} [2^p T_j(\frac{1}{2}h) - T_j(h)]$$

Romberg schema

Romberg schema is een interpolatie schema.

Ter herinnering. Als p_0 f interpoleert op x_0, x_1, x_2
 p_1 f interpoleert op x_1, x_2, x_3

dan interpoleert

$$p(x) = \frac{x - x_3}{x_0 - x_3} p_0(x) + \frac{x - x_0}{x_3 - x_0} p_1(x)$$

f op x_0, x_1, x_2, x_3 .

Romberg schema

Romberg schema is een interpolatie schema.

Ter herinnering. Als p_0 $D(h)$ interpoleert op h_0, h_1, h_2
 p_1 $D(h)$ interpoleert op h_1, h_2, h_3

dan interpoleert

$$p(x) = \frac{x - h_3}{h_0 - h_3} p_0(x) + \frac{x - h_0}{h_3 - h_0} p_1(x)$$

$D(h)$ op h_0, h_1, h_2, h_3 .

Romberg schema

Romberg schema is een interpolatie schema.

Ter herinnering. Als p_0 $D(h)$ interpoleert op h_0, h_1, h_2
 p_1 $D(h)$ interpoleert op h_1, h_2, h_3

dan interpoleert

$$p(x) = \frac{x - h_3}{h_0 - h_3} p_0(x) + \frac{x - h_0}{h_3 - h_0} p_1(x)$$

$D(h)$ op h_0, h_1, h_2, h_3 en

$$\begin{aligned} p(0) &= \frac{-h_3}{h_0 - h_3} p_0(0) + \frac{-h_0}{h_3 - h_0} p_1(0) \\ &= \frac{1}{h_0 - h_3} [h_0 p_1(0) - h_3 p_0(0)] \end{aligned}$$

Extrapoleert.

Romberg schema

Romberg schema is een interpolatie schema.

Ter herinnering. Als p_0 $D(h)$ interpoleert op h_0, h_1, h_2
 p_1 $D(h)$ interpoleert op h_1, h_2, h_3

dan interpoleert

$$p(x) = \frac{x - h_3}{h_0 - h_3} p_0(x) + \frac{x - h_0}{h_3 - h_0} p_1(x)$$

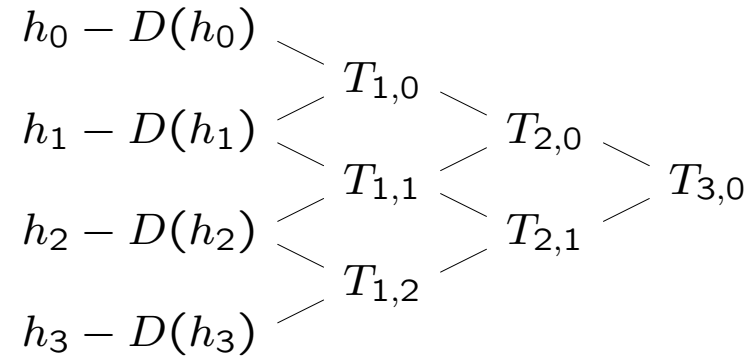
$D(h)$ op h_0, h_1, h_2, h_3 en

$$\begin{aligned} p(0) &= \frac{-h_3}{h_0 - h_3} p_0(0) + \frac{-h_0}{h_3 - h_0} p_1(0) \\ &= \frac{1}{h_0 - h_3} [h_0 p_1(0) - h_3 p_0(0)] \end{aligned}$$

Fout: $I - p(0) = (-h_0)(-h_1)(-h_2)(-h_3) \frac{1}{4!} ??$

Romberg schema

Als $I - D(h) = c_1h + c_2h^2 + c_3h^3 + \dots$



Als in j -de kolom fout evenredig h^{j+1} (bereken de $V_{j,.}$) dan

- schat fout $I - T_{j,1}$ volgens

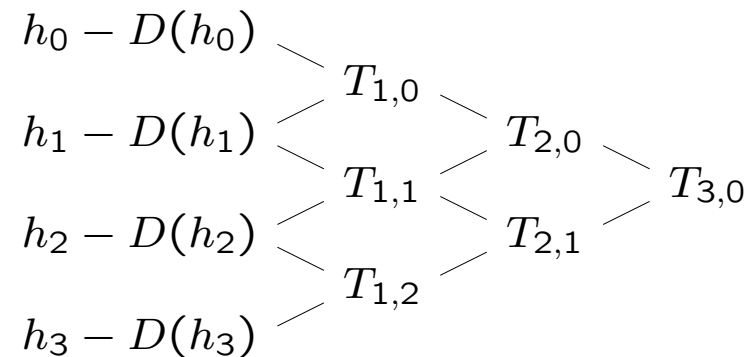
$$\frac{h_{j+1}}{h_0 - h_{j+1}} [T_{j,1} - T_{j,0}]$$

- corrigeer volgens

$$T_{j+1,0} = \frac{1}{h_0 - h_{j+1}} [h_0 T_{j,1} - h_{j+1} T_{j,0}]$$

Romberg schema

Als $I - D(h) = c_1 h^2 + c_2 h^4 + c_3 h^6 + \dots$



Als in j -de kolom fout evenredig h^{2j+2} (bereken de $V_{j,..}$) dan

- schat fout $I - T_{j,1}$ volgens

$$\frac{h_{j+1}^2}{h_0^2 - h_{j+1}^2} [T_{j,1} - T_{j,0}]$$

- corrigeer volgens

$$T_{j+1,0} = \frac{1}{h_0^2 - h_{j+1}^2} [h_0 T_{j,1} - h_{j+1} T_{j,0}]$$

Romberg schema

$$\text{Als } I - D(h) = c_1 h^2 + c_2 h^4 + c_3 h^6 + \dots$$

Romberg schema

Als $I - D(h) = c_1h^2 + c_2h^4 + c_3h^6 + \dots$

dan interpoleer

de functie $\tilde{D}(h) \equiv c_1h + c_2h^2 + c_3h^3 + \dots$

op h_0^2, h_1^2, \dots

Dan $\tilde{D}(h^2) = D(h)$ en op $\tilde{D}(h)$ is het schema gebaseerd op $c_1h + c_2h^2 + \dots$ van toepassing.

Romberg schema

Waarom andere rij h dan $h, \frac{1}{2}h, \frac{1}{4}h, \dots$?

Voorbeeld. $h, \alpha h, \alpha^2 h, \alpha^3 h, \dots$ met $\alpha \in (\frac{1}{2}, 1)$.

Voordeel: Voor dezelfde minimale $\alpha^q h$ ($> \frac{1}{2}^p h$ voor $p < q$) verder in het Romberg schema $T_{q,0}$. Gewoonlijk is $T_{q,0}$ (met $h_j = \alpha^j h$) nauwkeuriger dan $T_{p,0}$ (met $h_j = \frac{1}{2}^p h$). Het even nauwkeurig resultaat $T_{p,\ell}$ vereist een kleinere $h_{j+\ell} = (\frac{1}{2})^{j+\ell} h$ en kan aanleiding geven tot grotere effecten van afrondfouten.

Romberg schema

Waarom andere rij h dan $h, \frac{1}{2}h, \frac{1}{4}h, \dots$?

Voorbeeld. $h, \alpha h, \alpha^2 h, \alpha^3 h, \dots$ met $\alpha \in (\frac{1}{2}, 1)$.

Voordeel: Voor dezelfde minimale $\alpha^q h$ ($> \frac{1}{2}^p h$ voor $p < q$) verder in het Romberg schema $T_{q,0}$. Gewoonlijk is $T_{q,0}$ (met $h_j = \alpha^j h$) nauwkeuriger dan $T_{p,0}$ (met $h_j = \frac{1}{2}^p h$). Het even nauwkeurig resultaat $T_{p,\ell}$ vereist een kleinere $h_{j+\ell} = (\frac{1}{2})^{j+\ell} h$ en kan aanleiding geven tot grotere effecten van afrondfouten.

Voorbeeld. Bulirsch rij $h, \frac{1}{2}h, \frac{1}{3}h, \frac{1}{4}h, \frac{1}{6}h, \dots$

Voordeel: grotere efficiëntie bij numeriek integreren

Samenvatting

- Evaluatiefouten hebben **geen** duidelijke structuur. Een majorant kan relatief eenvoudig afgeleid worden.
- Approximatiefouten hebben een mooie structuur en die kan uitgebuit worden:
 - fouten kunnen ‘automatisch’ geschat worden
 - er kan ‘automatisch’ vastgesteld worden of deze schatting betrouwbaar is
 - benaderingen kunnen m.b.v. de geschatte fout gecorrigeerd worden
 - deze procedure kan recursief worden toegepast.