

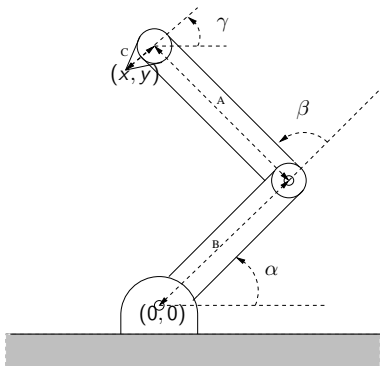
Problemaren ebazpenaren maila desberdinak eta erroreak

1. Problema erreala
2. Problema matematikoa
3. Ebazpen metodoa
 - ▶ Metodo zehatzak
 - ▶ Hurbilpen metodoak (Metodo konbergenteak)
4. Algoritmoa

Erroreen jatorriak

1. Eredutze-errorea
2. Datuen hasierako errorea
3. Metodo konbergenteen kasuan, trunkatze-errorea
4. Biribiltze-errorea

Robotaren adibidea



$$x = A \cos(\alpha) + B \cos(\alpha + \beta) + C \cos(\gamma),$$

$$y = A \sin(\alpha) + B \sin(\alpha + \beta) + C \sin(\gamma).$$

Problema matematikoa

$$A, B, C, \gamma, x, y \rightarrow \begin{cases} A \cos(\alpha) + B \cos(\alpha + \beta) + C \cos(\gamma) = x, \\ A \sin(\alpha) + B \sin(\alpha + \beta) + C \sin(\gamma) = y. \end{cases} \rightarrow \alpha, \beta$$

Problema sinplifikatua

$$\begin{aligned} A^2 + C^2 + x^2 + y^2 &= B^2 - 2C \cos(\alpha - \gamma)A + 2Ax \cos(\alpha) \\ &\quad + 2Cx \cos(\gamma) + 2Ay \sin(\alpha) + 2Cy \sin(\gamma) \end{aligned}$$

ekuaziotik α askatu, eta gero,

$$\beta = \arccos \left(\frac{x - A \cos(\alpha) - C \cos(\gamma)}{B} \right) - \alpha$$

Metodo konbergentearen adibidea

Problema matematiko elementala

$$a > 0 \rightarrow \boxed{x^2 = a} \rightarrow x > 0$$

Metodo konbergentea

$$\begin{aligned}x_0 &= a, \quad n = 1, 2, \dots \\x_n &= \frac{1}{2} \left(x_{n-1} + \frac{a}{x_{n-1}} \right).\end{aligned}$$

$$a = 2,$$

$$x_0 = 2, \quad x_1 = \frac{3}{2}, \quad x_2 = \frac{17}{12}, \quad x_3 = \frac{577}{408}, \quad x_4 = \frac{665857}{470832}, \dots$$

$$x_4^2 - a = 4,510950444942772099 \dots \times 10^{-12} \longrightarrow x_4 \approx \sqrt{a}$$

Geratze-irizpidea

$$|x_n^2 - a| < \text{tol}$$

$$a = 4, \text{ tol} = 10^{-16}.$$

x_n	$ x_n^2 - a $
4,0000000000000000	12,0000000000000000
2,5000000000000000	2,2500000000000000
2,0500000000000000	0,2025000000000000
2,0006097560975610	0,0024393961927424152
2,0000000929222947	3,7168918727580588 10^{-7}
2,0000000000000022	8,6345524437668736 10^{-15}
2,0000000000000000	4,659718494 10^{-30}

Biribiltze-errorearen eraginaren adibidea

Problema matematikoa

$$n \in \{0, 1, 2, \dots\} \rightarrow \boxed{I_n = \int_0^1 x^n e^{x-1} dx} \rightarrow I_n$$

$$I_0 = \int_0^1 e^{x-1} dx = 1 - e^{-1}$$

$$I_n = [x^n e^{x-1}]_0^1 - n \int_0^1 x^{n-1} e^{x-1} dx = 1 - nI_{n-1}$$

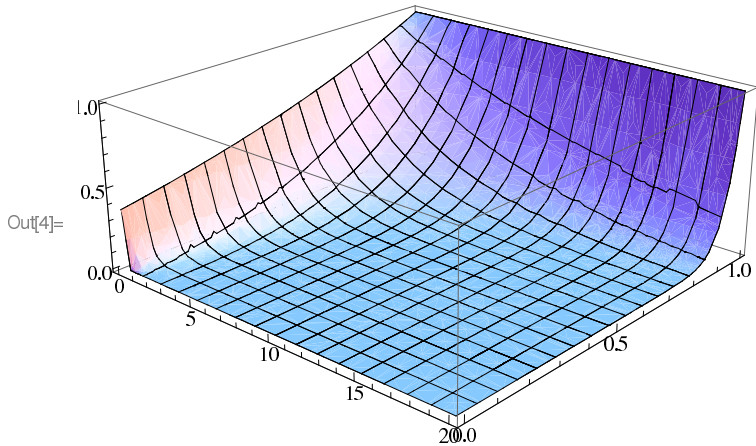
Algoritmoa

$$\begin{aligned} I_0 &:= 1 - \frac{1}{e}; \\ n &= 1, 2, \dots \\ I_n &:= 1 - nI_{n-1} \end{aligned}$$

n	I_n	n	I_n	n	I_n
0	0,632121	7	0,112384	14	0,0627311
1	0,367879	8	0,100932	15	0,0590338
2	0,264241	9	0,0916123	16	0,0554593
3	0,207277	10	0,0838771	17	0,0571919
4	0,170893	11	0,0773522	18	-0,0294537
5	0,145533	12	0,0717732	19	1,55962
6	0,126802	13	0,0669478	20	-30,1924

Baina, $x^n e^{x-1} \geq 0$ da $\forall x \in [0, 1]$, eta beraz, n guztitarako $I_n > 0$!

```
In[4]:= Plot3D[x^n E^(x-1), {n, 0, 20}, {x, 0, 1}, PlotRange -> All]
```



Koma higikorreko aritmetikako zenbait adibide

- Edozein $x, y \in \mathbb{R}$ zenbakitarako, $x^2 - y^2 = (x - y)(x + y)$,
baina adibidez, $x = 1,23457$, $y = 1,23456$, hartuz

$$\left((x \otimes x) \ominus (y \otimes y) \right) \ominus \left((x \ominus y) \otimes (x \oplus y) \right) = 9,93705 \times 10^{-17}.$$

- $s_n = \frac{1}{1 \cdot 2} + \frac{1}{2 \cdot 3} + \dots + \frac{1}{n \cdot (n+1)} = \frac{n}{n+1}$.

$\bar{s}_0 = 0,$	$\hat{s}_0 = 0,$
$k = 1, 2, \dots, n$	$k = n, \dots, 2, 1$
$\bar{s}_n = \bar{s}_{n-1} + \frac{1}{n(n+1)}$	$\hat{s}_n = \hat{s}_{n-1} + \frac{1}{n(n+1)}$

$n = 30000,$

$$\bar{s}_n - n/(n+1) = 1,9984 \times 10^{-15},$$

$$\hat{s}_n - n/(n+1) = -1,11022 \times 10^{-16}$$

Koma higikorreko zenbakiak

- ▶ Oinarria, $b \geq 2$ (arruntenak, $b = 10$, $b = 2$, $b = 16, \dots$)
- ▶ b oinarriko digitoak edo zifrak $D_b = \{0, 1, 2, \dots, b - 1\}$,
- ▶ Zenbaki errealen b oinarriko *adierazpen normalizatua*:
 $\forall x \in -\{0\}$,

$$x = \pm [a_1, a_2 a_3 a_4 \dots]_b \times b^e,$$

non $a_j \in D_b$ ($j = 1, 2, 3, \dots$), $a_1 \neq 0$, $e \in \mathbb{Z}$. Adierazpen hau bakarra da.

Makina zenbakien multzoa ($d = \text{doitasuna}$, $m < 0$, $M > 0$)

$$\text{Hg}(b, d, m, M) =$$

$$\{0\} \cup \{\pm [a_1, a_2 \dots a_d]_b \times b^e \mid a_j \in D_b, a_1 \neq 0, m \leq e \leq M\}.$$

Adierazpen errorea

Zenbaki erreal bakoitzerako, $x \in \mathbb{R}$, makina zenbaki guztien artean x -etik gertuen dagoen makina zenbakia $\text{hg}(x)$ adieraziko dugu.

Nolakoa da adierazpen errorea?

$$|x - \text{hg}(x)| \leq \frac{1}{2} b^{-d+1+e}, \quad (\text{errore absolutua}),$$

$$\frac{|x - \text{hg}(x)|}{|x|} \leq \frac{1}{2} b^{-d+1}, \quad (\text{errore erlatiboa}).$$

Makina epsilon: $\epsilon = \frac{1}{2} b^{-d+1}$.

Koma higikorreko eragiketa aritmetiko elementalak

Edozein x, y zenbaki errealetarako

$$x \oplus y = \text{hg}(\text{hg}(x) + \text{hg}(y)),$$

$$x \otimes y = \text{hg}(\text{hg}(x) \times \text{hg}(y)).$$

Aritmetika zehatzeko eragiketa aritmetiko aritmetikoen ohiko propietateak ez dituzte betetzen (trukatze-propietatea bai, baina elkartze-propietatea ez eta banagarritasun-propietatea ere ez).

Alderantzizko eragiketa aritmetikoak ere antzera definitzen dira:

$$x \ominus y = \text{hg}(\text{hg}(x) - \text{hg}(y)),$$

$$x \oslash y = \text{hg}(\text{hg}(x)/\text{hg}(y)).$$

Konbergentzia lineala

Demagun zenbaki errealen $\{a_n\}$ segidarako

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{|a_{n+1} - a_n|}{|a_n - a_{n-1}|} = K$$

dela. Ondorengoa froga daiteke:

- ▶ Baldin $0 < K < 1$ bada, $\exists a \in \mathbb{R}$ non $\lim_{n \rightarrow \infty} a_n = a$. Kasu honetan, **konbergentzia lineala** duela esaten da, Gainera,

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{|a_{n+1} - a|}{|a_n - a|} = K,$$

eta beraz, n nahikoa haundirako

$$|a_{n+1} - a| \approx K |a_n - a|.$$

- ▶ Baldin $K = 0$ bada, $\{a_n\}$ segida konbergentea da, eta **konbergentzia superlineala** duela esaten da,
- ▶ Baldin $K > 1$ bada, $\{a_n\}$ segida dibergentea da.

Konbergentzia linealaren egiaztapen esperimentalak

a_n	$ a_n - a_{n-1} $	$\frac{ a_{n+1} - a_n }{ a_n - a_{n-1} }$
1.		
0,725878	0,274122	0,0479434
0,73902	0,0131423	0,00494487
0,739085	0,0000649872	0,00202279
0,739085	$1,31455 \cdot 10^{-7}$	0,00200844
0,739085	$2,6402 \cdot 10^{-10}$	0,00200841
0,739085	$5,30259 \cdot 10^{-13}$	0,00200841
0,739085	$1,06498 \cdot 10^{-15}$	0,00200841
0,739085	$2,13891 \cdot 10^{-18}$	

Dirudienez, $\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{|a_{n+1} - a_n|}{|a_n - a_{n-1}|} \approx 0,00200841$, eta beraz, n nahikoa haundirako $|a_{n+1} - a| \approx 0,00200841 |a_n - a|$ ($a = \lim_{n \rightarrow \infty} a_n$).

b_n	$ b_n - b_{n-1} $	$\frac{ b_{n+1} - b_n }{ b_n - b_{n-1} }$
0,74		
0,738469	0,00153144	0,673722
0,7395	0,00103177	0,673538
0,738805	0,000694933	0,673662
0,739274	0,00046815	0,673578
0,738958	0,000315336	0,673635
0,739171	0,000212421	0,673597
0,739028	0,000143086	0,673622
0,739124	0,000096386	

Dirudienez, $\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{|b_{n+1} - b_n|}{|b_n - b_{n-1}|} \approx 0,673597$, eta beraz, n nahikoa haundirako $|b_{n+1} - b| \approx 0,673597 |b_n - b|$ ($b = \lim_{n \rightarrow \infty} b_n$).

Konbergentzia azkartzeko Aitken-en Δ^2 metodoa

- ▶ izan bedi $\{a_n\}$ konbergentzia lineala duen segida, eta bere limitea a
- ▶ gainera, a_n, a_{n+1}, a_{n+2} elementuak a balioaren alde berean egon bitez, hau da, $(a_n - a)(a_{n+1} - a) > 0$ eta $(a_{n+1} - a)(a_{n+2} - a) > 0$
- ▶ n nahiko handirako, $\frac{a_{n+2}-a}{a_{n+1}-a} \approx \frac{a_{n+1}-a}{a_n-a}$
 $\rightarrow a(a_n, a_{n+1}, a_{n+2}) = a_n'$
- ▶ $a_n' \approx a_n + \frac{(a_{n+1}-a_n)^2}{a_{n+2}-2a_{n+1}+a_n}$
- ▶ $\{a_n'\}$ segidak ere limitetzat a balioa dauka, eta orokorrean, konbergentzia azkarragoa da.

Konbergentzia superlinealaren adibideak

c_n	$ c_n - c_{n-1} $	$\frac{ c_{n+1} - c_n }{ c_n - c_{n-1} }$
1.		
0,750364	0,249636	0,0450695
0,739113	0,011251	0,00246712
0,739085	0,0000277575	$6,12891 \cdot 10^{-6}$
0,739085	$1,70123 \cdot 10^{-10}$	$3,75641 \cdot 10^{-11}$
0,739085	$6,39054 \cdot 10^{-21}$	$1,41107 \cdot 10^{-21}$
0,739085	$9,01747 \cdot 10^{-42}$	$1,99111 \cdot 10^{-42}$
0,739085	$1,79547 \cdot 10^{-83}$	$3,9645 \cdot 10^{-84}$
0,739085	$7,11815 \cdot 10^{-167}$	

Dirudienez, $\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{|c_{n+1} - c_n|}{|c_n - c_{n-1}|} = 0$, eta beraz, $\{c_n\}$ segidak konbergentzia superlineala dauka.

d_n	$ d_n - d_{n-1} $	$\frac{ d_{n+1} - d_n }{ d_n - d_{n-1} }$
0,7		
0,741467	0,0414671	0,0579478
0,739064	0,00240293	0,00871623
0,739085	0,0000209445	0,000525579
0,739085	$1,1008 \cdot 10^{-8}$	$4,62711 \cdot 10^{-6}$
0,739085	$5,09351 \cdot 10^{-14}$	$2,43061 \cdot 10^{-9}$
0,739085	$1,23803 \cdot 10^{-22}$	$1,12467 \cdot 10^{-14}$
0,739085	$1,39238 \cdot 10^{-36}$	$2,73364 \cdot 10^{-23}$
0,739085	$3,80628 \cdot 10^{-59}$	

Badirudi $\{d_n\}$ segidaren konbergentzia ere superlineala dela.

Bektore segidetarako konbergentzia lineala

Demagun $\{a_n\}$ (d dimentsioko) bektore errealeen segida dela ($a_n \in \mathbb{R}^d$) eta $\|\cdot\|$ norma jakin batetarako

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{\|a_{n+1} - a_n\|}{\|a_n - a_{n-1}\|} = K$$

dela. Ondorengoa froga daiteke:

- ▶ Baldin $0 < K < 1$ bada, $\exists a \in \mathbb{R}^d$ non $\lim_{n \rightarrow \infty} a_n = a$. Kasu honetan, **konbergentzia lineala** duela esaten da, Gainera,

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{\|a_{n+1} - a\|}{\|a_n - a\|} = K,$$

eta beraz, n nahikoa haundirako

$$\|a_{n+1} - a\| \approx K \|a_n - a\|.$$

- ▶ Baldin $K = 0$ bada, $\{a_n\}$ segida konbergentea da, eta **konbergentzia superlineala** duela esaten da,
- ▶ Baldin $K > 1$ bada, $\{a_n\}$ segida ez da konbergentea (gutxienez osagai baterako dibergentea da).

Hau aldatu beharra dago, normak erabiliz, eta definizioan a erabili gabe.

Konbergentzia-ordena

Demagun $\lim_{n \rightarrow \infty} a_n = a$ dela. Esaten da $\{a_n\}$ segidaren konbergentzia ordena l dela baldin

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{|a_{n+1} - a|}{|a_n - a|^l} = C \in \mathbb{R} - \{0\}.$$

Kasu horretan, n nahikoa haundirako

$$|a_{n+1} - a| \approx C |a_n - a|^l.$$

Oharrak:

- ▶ Konbergentzia-ordena beti da $l \geq 1$,
- ▶ Kasu partikularra: $l = 1$, konbergentzia lineala,
- ▶ Aldiz, $l > 1$ denean, konbergentzia superlineala,
- ▶ Konbergentzial-ordena zenbat eta haundiagoa izan (n nahikoa haundirako) konbergentzia azkarragoa,

Demagun $\lim_{n \rightarrow \infty} a_n = a$ dela. Idazkera: $\Delta a_n = a_{n+1} - a_n$.

Konbergentzia-ordenaren egiaztapen esperimentalak

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{|\Delta a_n|}{|\Delta a_{n-1}|} = C \in \mathbb{R} \Rightarrow \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{|a_{n+1} - a|}{|a_n - a|^l} = C.$$

Eta l zein izan daitekeen ez badakigu?

Konbergentzia-ordenaren estimazioa

$$l = \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{\log(|\Delta a_n|/|\Delta a_{n-1}|)}{\log(|\Delta a_{n-1}|/|\Delta a_{n-2}|)} \Rightarrow \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{|a_{n+1} - a|}{|a_n - a|^l} \in \mathbb{R} - \{0\}.$$

Konbergentzia-ordenaren egiaztapen esperimentalaren adibideak

c_n	$ \Delta c_n = c_{n+1} - c_n $	$k_n = \frac{ \Delta c_n }{ \Delta c_{n-1} }$	$\frac{\log(k_n)}{\log(k_{n-1})}$
1,00000000000	0,249636		
0,75036386784	0,011251	0,0450695	
0,73911289091	0,0000277575	0,00246712	1,93728
0,73908513338	$1,70123 \cdot 10^{-10}$	$6,12891 \cdot 10^{-6}$	1,99885
0,73908513321	$6,39054 \cdot 10^{-21}$	$3,75641 \cdot 10^{-11}$	2
0,73908513321	$9,01747 \cdot 10^{-42}$	$1,41107 \cdot 10^{-21}$	2
0,73908513321	$1,79547 \cdot 10^{-83}$	$1,99111 \cdot 10^{-42}$	2
0,73908513321	$7,11815 \cdot 10^{-167}$	$3,9645 \cdot 10^{-84}$	2
0,73908513321			

Konbergentzia-ordena $l = 2$ dela dirudi.

Konbergentzia-ordena $l = 2$ den egiaztatzeko,

c_n	$ \Delta c_n = c_{n+1} - c_n $	$\frac{ \Delta c_n }{ \Delta c_{n-1} ^2}$
1,0000000000000000	0,249636	
0,7503638678402439	0,011251	0,180541
0,7391128909113617	0,0000277575	0,219281
0,7390851333852840	$1,70123 \cdot 10^{-10}$	0,220802
0,7390851332151606	$6,39054 \cdot 10^{-21}$	0,220805
0,7390851332151606	$9,01747 \cdot 10^{-42}$	0,220805
0,7390851332151606	$1,79547 \cdot 10^{-83}$	0,220805
0,7390851332151606	$7,11815 \cdot 10^{-167}$	0,220805
0,7390851332151606		

Badirudi $\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{|\Delta c_n|}{|\Delta c_{n-1}|^2} \approx 0,220805$, eta beraz, n nahikoa haundirako $|c_{n+1} - c| \approx 0,220805 |c_n - c|^2$.

d_n	$ \Delta d_n = d_{n+1} - d_n $	$k_n = \frac{ \Delta d_n }{ \Delta d_{n-1} }$	$\frac{\log(k_n)}{\log(k_{n-1})}$
0,700000000000	0,037000000		
0,737000000000	0,002103520	0,056851	
0,739103520107	0,000018395	0,008745	1,65286
0,739085124740	$8,474632 \times 10^{-9}$	0,00046	1,62109
0,739085133215	$3,440617 \times 10^{-14}$	$4,06 \times 10^{-6}$	1,61587
0,739085133215	$6,438263 \times 10^{-23}$	$1,871 \times 10^{-9}$	1,61882
0,739085133215	$4,891193 \times 10^{-37}$	$7,597 \times 10^{-1}$	1,61773
0,739085133215	$6,953337 \times 10^{-60}$	$1,4216 \times 10^{-2}$	1,61815
0,739085133215			

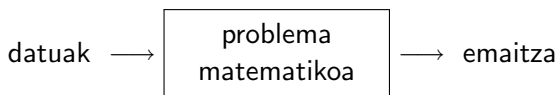
Konbergentzia-ordena $l \approx 1,618$ dela dirudi.

Konbergentzia-ordena $l \approx 1,618$ den egiaztatzeko,

d_n	$ \Delta d_n = d_{n+1} - d_n $	$\frac{ \Delta d_n }{ \Delta d_{n-1} ^{1,618}}$
0,700000000000	0,037000000	
0,737000000000	0,002103520	0,43611
0,739103520107	0,000018395	0,394621
0,739085124740	$8,474632 \times 10^{-9}$	0,388886
0,739085133215	$3,440617 \times 10^{-14}$	0,395309
0,739085133215	$6,438263 \times 10^{-23}$	0,391283
0,739085133215	$4,891193 \times 10^{-37}$	0,393393
0,739085133215	$6,953337 \times 10^{-60}$	0,391489
0,7390851332151606		

Badirudi $\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{|\Delta d_n|}{|\Delta d_{n-1}|^{1,618}} \approx 0,39$, eta beraz, n nahikoa haundirako $|d_{n+1} - d| \approx 0,39 |d_n - d|^{1,618}$.

Problema matematikoen baldintzapena



Nola aldatzen da emaitza datua pixka bat aldatuz gero?

Adibidea: Eguraldiaren aurrerakuntzaren problema

- ▶ Hogeitalau orduko aurrerapenarekin → Nahikoa ondo baldintzatuta
- ▶ Hilabeteko aurrerapenarekin → Oso gaizki baldintzatuta

Problemaren baldintzapenaren definizioa

Datuak pixka bat aldatuz emaitzak asko alda badaitezke, **problema gaizki baldintzatuta** dagoela esaten da.

Sarrera erreal bakarreko problemen baldintzapena

Demagun ondoko problema matematiko sinplea daukagula.

$$x \longrightarrow \boxed{y = f(x)} \longrightarrow y$$

Nola aldatzen da y soluzioa x datua pixka bat aldatuz gero? Hori kuantitatiboki ikusteko, $k(x)$ baldintzapen zenbakia definitzen da:

$$k(x) := \lim_{\bar{x} \rightarrow x} \frac{|f(\bar{x}) - f(x)|/|f(x)|}{|\bar{x} - x|/|x|} = \frac{|xf'(x)|}{|f(x)|}.$$

Eta beraz, $|\bar{x} - x|/|x|$ txikia denean,

$$\frac{|f(\bar{x}) - f(x)|}{|f(x)|} \approx k(x) \frac{|\bar{x} - x|}{|x|}, \quad \text{non} \quad k(x) = \frac{|xf'(x)|}{|f(x)|}.$$

Adibideak

1. Demagun $f(x) = \sqrt{x}$ dela. Orduan,

$$f'(x) = \frac{1}{2\sqrt{x}}, \quad k(x) = \frac{|x|}{2\sqrt{x}} / |\sqrt{x}| = \frac{1}{2}.$$

Beraz, $|\bar{x} - x|/|x|$ txikia denean,

$$\frac{|\sqrt{\bar{x}} - \sqrt{x}|}{|\sqrt{x}|} \approx \frac{1}{2} \frac{|\bar{x} - x|}{|x|}.$$

2. Demagun $f(x) = e^x$ dela. Orduan,

$$f'(x) = e^x, \quad k(x) = \frac{|x|e^x}{e^x} = |x|.$$

Beraz, $|\bar{x} - x|/|x|$ txikia denean,

$$\frac{|e^{\bar{x}} - e^x|}{|e^x|} \approx |x| \frac{|\bar{x} - x|}{|x|}.$$

Bi sarrera errealeko problemen baldintzapena

$$x, y \longrightarrow \boxed{z = f(x, y)} \longrightarrow z$$

Nola aldatzen da z soluzioa x eta y datuak pixka bat aldatuz gero?
Hori kuantitatiboki ikusteko, $k_x(x, y)$ eta $k_y(x, y)$ definitzen dira:

$$k_x(x, y) := \frac{\left| x \frac{\partial f(x, y)}{\partial x} \right|}{|f(x, y)|}, \quad k_y(x, y) := \frac{\left| y \frac{\partial f(x, y)}{\partial y} \right|}{|f(x, y)|}.$$

Datuen errore erlatiboak, $\frac{|\bar{x}-x|}{|x|}$ eta $\frac{|\bar{y}-y|}{|y|}$, txikiak direnean,

$$\frac{|f(\bar{x}, \bar{y}) - f(x, y)|}{|f(x, y)|} \approx \leq k_x(x, y) \frac{|\bar{x} - x|}{|x|} + k_y(x, y) \frac{|\bar{y} - y|}{|y|}.$$

Eragiketa aritmetiko elementalen baldintzapena

Biderkaketa (ondo baldintzatua)

$f(x, y) = xy$, $k_x(x, y) = 1$, $k_y(x, y) = 1$, eta beraz, $\frac{|\bar{x}-x|}{|x|}$ eta $\frac{|\bar{y}-y|}{|y|}$, txikiak direnean,

$$\frac{|\bar{x}\bar{y} - xy|}{|xy|} \approx \leq \frac{|\bar{x} - x|}{|x|} + \frac{|\bar{y} - y|}{|y|}.$$

Zatiketa (ondo baldintzatua)

$f(x, y) = x/y$, $k_x(x, y) = 1$, $k_y(x, y) = 1$, eta beraz, $\frac{|\bar{x}-x|}{|x|}$ eta $\frac{|\bar{y}-y|}{|y|}$ txikiak direnean,

$$\frac{|\bar{x}/\bar{y} - x/y|}{|x/y|} \approx \leq \frac{|\bar{x} - x|}{|x|} + \frac{|\bar{y} - y|}{|y|}.$$

Batuketa

$f(x, y) = x + y$, $k_x(x, y) = \frac{|x|}{|x+y|}$, $k_y(x, y) = \frac{|y|}{|x+y|}$, eta beraz,
 $\delta_x := \frac{|\bar{x}-x|}{|x|}$ eta $\delta_y := \frac{|\bar{y}-y|}{|y|}$, txikiak direnean,

$$\frac{|(\bar{x} + \bar{y}) - (x + y)|}{|x + y|} \approx \leq \frac{|x|}{|x + y|} \delta_x + \frac{|y|}{|x + y|} \delta_y.$$

Baldintzapen txarra $y \approx -x$ denean.

Kenketa

$f(x, y) = x - y$, $k_x(x, y) = \frac{|x|}{|x-y|}$, $k_y(x, y) = \frac{|y|}{|x-y|}$, eta beraz,
 $\delta_x := \frac{|\bar{x}-x|}{|x|}$ eta $\delta_y := \frac{|\bar{y}-y|}{|y|}$, txikiak direnean,

$$\frac{|(\bar{x} - \bar{y}) - (x - y)|}{|x - y|} \approx \leq \frac{|x|}{|x - y|} \delta_x + \frac{|y|}{|x - y|} \delta_y.$$

Baldintzapen txarra $y \approx x$ denean.

Algoritmoen egonkortasuna

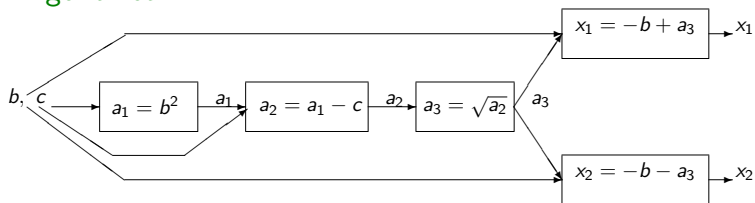
Definizioak

- ▶ Algoritmoa egonkorra dela esaten da baldin biribiltze erroreen eragina txikia dela ziurtatuta badago.
- ▶ Algoritmoa datu konkretu batzutarako desegonkorra suertatu dela esango dugu, baldin tarteko biribiltze-erroreen ondorioz sortutako azken emaitzaren errore erlatiboa haundia izan bada.

Biribiltze-erroreen eraginaren adibide bat

$$\begin{matrix} b, c \\ (b^2 > c) \end{matrix} \longrightarrow \boxed{x^2 + 2bx + c = 0} \longrightarrow x = -b \pm \sqrt{b^2 - c}$$

Algoritmoa



$x^2 + 242,14x + 6,2949 = 0$ ebatzi Hg(10, 5) aritmetikan..

$$a_1 = b \otimes b = \text{hg}(121,07 \times 121,07) = 14658$$

$$a_2 = a_1 \ominus c = \text{hg}(14658 - 6,2949) = 14652$$

$$a_3 = \text{hg}(\sqrt{a_2}) = \text{hg}(\sqrt{14652}) = 121,05$$

$$x_1 = -b \oplus a_3 = \text{hg}(-121,07 + 121,05) = \boxed{-0.02}$$

$$x_2 = -b \ominus a_3 = \text{hg}(-121,07 - 121,05) = \boxed{-242.12}$$

Emaitza zuzenak Hg(10, 5) aritmetikan: $\begin{cases} x_1 = -0,02600, \\ x_2 = -242,11. \end{cases}$

Errore erlatiboak:

$$x_1 \rightarrow \frac{|-0,02 - (-0,02600)|}{|-0,02600|} = 0,230769,$$

$$x_2 \rightarrow \frac{|-242,12 - (-242,11)|}{|-242,11|} = 0,0000413035.$$