## 1. Uvamhowane radavia

Puyhtad: 
$$w(x) = \int_{j=1}^{20} (x-j) = \sum_{k=0}^{20} a_k x^k = \underbrace{1 \cdot x^{20} - 210 \cdot x^{19}}_{a_{19}} + \dots$$

Perfidny Wilsona Wilsona

$$U_{\varepsilon}(x) = U(x) \pm \varepsilon \cdot x^{19}$$
 ( $\varepsilon$ -male)

Zaburany nièco uspółcznach pny  $x^{19}$ 

Nyhrny  $U(x)$  oraz  $U_{\varepsilon}(x)$  moino sig winig jui dla  $\varepsilon = 2^{-30}$ ,

miejsca renone  $U(x)$  sg na  $x = 1/2, ..., 20$ , a dla  $U_{\varepsilon}(x)$  jest

ai 6 miejsc renonyth w postaci liab zespolonyth.

Obserwacja: mata zmiana uzgledna danych => duża uzgledna zmiana wyniku

$$H_n := \left[\frac{1}{i+j-1}\right]_{i,j=1,2,...,n} \in \mathbb{R}^{n \times n}$$
  $\Longrightarrow \det(H_n) = ?$ 

marien Hilberta

$$\widetilde{H}_{h} := \left[ f_{k} \left( \frac{1}{1+j-1} \right) \right]_{i,j} = 1,2,...,h \in \mathbb{R}^{n \times n} \implies \det \left( \widetilde{H}_{n} \right) = ?$$

maven type Hilberte, w litsey zamiest wantosis

1 sg ich odpowednili 2 11

Obsernação: jah myzig

Punjhad: (1) 
$$H_n x = b$$
, godne  $b := H_n \begin{bmatrix} 1 \\ 1 \end{bmatrix} \in \mathbb{R}^n$   $\rightarrow coznigzane  $x = \begin{bmatrix} 1 \\ 1 \end{bmatrix} \in \mathbb{R}^n$$ 

whias (2) Hy x = 6

Jah bardro 
$$\tilde{x}$$
 (vortigeanire vortinava (2)) voiti sig od  $x$  (1)?

dla  $n=5$   $x_i$  ( $i=1,2,...,5$ ) typiki odlegie o ponad 40

 $n=25$   $x_i$  ( $i=1,2,...,25$ ) typiki odlegie o ponad 40

 $n=25$   $x_i$  ( $i=1,2,...,25$ ) typiki odlegie o ponad 450

Definique - zantanie île manuhorane:

Zadania, a litrigih mala uzgledna zmiana dangdi powoduje dirie uzgledne zniang wyniku nazyvany zadaniam zle uvannskowanyni. Wiellossi morigee o tje w jali sposób urgledna zniana dangete upiqua na wigligding wartosé mynitus nanywany wskarinikami uwarindwarina. Zadania, lisse me so éle unamuhoume nayung dobne yvamyluvanymi.

Inhiga:

ogwing ming varloss f(x)

Prylitad: Ebadanie mannhovania radania oblicamia vantori funtigi f w danym punkce x(h-mate)\*:

$$\left|\frac{f(x) - f(x+h)}{f(x)}\right| = \left|\frac{f(x+h) - f(x)}{h}\right| \cdot \left|\frac{h}{f(x)}\right| \approx \left|\frac{f'(x)}{f(x)}\right| \cdot |h| =$$

Względna zniam wynihu

wzglydna zmina daugch

$$\frac{|x|}{|x|} = \frac{|y|}{|x|}$$

$$= \left| \frac{x f'(x)}{f(x)} \right| \cdot \left| \frac{h}{x} \right|$$

Whatinh unamhowania zadania oblicuaria wantest frinky: f w dann puntife

uzgledna zmiana danych

Prophrad: Niede dane bydy webby  $a = \begin{bmatrix} a_1 \\ a_2 \\ a_n \end{bmatrix}$  over  $b = \begin{bmatrix} b_1 \\ b_2 \\ b_n \end{bmatrix} \in \mathbb{R}^h$ . Ibudany

Wskorinile unamylonaria oblicación ilocajun shahevrego wellhure:

$$S(a,b) := a^Tb = \sum_{i=1}^{n} a_ib_i$$

Zuriana daugch:  $\tilde{a} := \begin{bmatrix} a_{1}(1+\epsilon_{1}) \\ a_{2}(1+\epsilon_{1}) \\ d_{n}(1+\epsilon_{n}) \end{bmatrix}, \quad \tilde{b} = \begin{bmatrix} b_{1}(1+\alpha_{1}) \\ b_{2}(1+\alpha_{1}) \\ \vdots \\ b_{n}(1+\alpha_{n}) \end{bmatrix} \in \mathbb{R}^{N} : \frac{|a_{k}-a_{k}(1+\epsilon_{k})|}{|a_{k}-a_{k}(1+\epsilon_{k})|} = |\mathcal{E}_{k}|$   $\frac{|a_{k}-a_{k}(1+\epsilon_{k})|}{|a_{k}-a_{k}(1+\epsilon_{k})|} = |\mathcal{E}_{k}|$   $\frac{|b_{k}-b_{k}(1+\alpha_{k})|}{|b_{k}-b_{k}(1+\alpha_{k})|} = |\mathcal{A}_{k}|$ 

względna zniana le-tej wspotnydný weldowa a,b

Wigledna maam Lyviln:

 $\left|\frac{S(\alpha_{i}b)-S(\tilde{\alpha}_{i}\tilde{b})}{S(\alpha_{i}b)}\right|=\left|\frac{\sum_{i}a_{i}b_{i}-\sum_{i}a_{i}b_{i}(1+\alpha_{i})(1+\beta_{i})}{\sum_{i}a_{i}b_{i}}\right|=\frac{\sum_{i}a_{i}b_{i}}{\sum_{i}a_{i}b_{i}}$ 

$$= \left| \frac{\sum_{i} a_{i}b_{i} \left( \alpha_{i} + \beta_{i} \right)}{\sum_{i} a_{i}b_{i}} \right| \leq \frac{\sum_{i} \left| a_{i}b_{i} \right| \left| \alpha_{i} + \beta_{i} \right|}{\left| \sum_{i} a_{i}b_{i} \right|} \leq \max_{i} \left| a_{i} + \beta_{i} \right| \frac{\sum_{i} \left| a_{i}b_{i} \right|}{\left| \sum_{i} a_{i}b_{i} \right|}$$

mahsymatra sumazim Wzglodna zwiena dazeh

gdy di, si sg mate,

Nobec tego wiellish  $\frac{\sum_{i=1}^{n} |a_i b_i|}{\left|\sum_{i=1}^{n} a_i b_i\right|}$  morne what we ushirm't

Uwannhowania zadania oblicumia ilocym stealanyo nelitowa apt, Whicshi: Jesti ai, bi sg tego sanego znalm olla i = 1,2,...,u, to Cond (apt)=1 (gdrze Cond (apt) omam ushainih uwamukovania) => zadanie dobne uwannhowane.

Jesti np.  $\Xi[a_ib_i] = 1$ , a  $\Xi[a_ib_i] = 10^{-100}$ , to Cond  $(a_ib) = 10^{100}$ , mje zadanie jest zle uvamnhovane.

Definicia: algorytm numeryonic poprawy:

Algoryth nazybany nureyonie popialnyn, jesti czynih jego działania w swecie fl more być zinkuprehvany jalio malo zaburony wynih dotradny olla malo zaburonych danych.

Phylitait: Cheeny oblicyé ractosé A(a). Lybrany algorytus wykonany u shreaz fl cyproduluje:

fl 
$$(A(a)) = A(\alpha(1+\beta))(1+\alpha)$$

noure rubunive daysh motie rabunevic hymhn

algorythm

numeyore

poprahy

Whioshi: (1) Uwamnhovawe zadania to cecha radania i nic tego nie unicui.

(2) Zadanz dobne uhamulovane + algorytu numeyour populary = SUKCES

(3) Zadam Éle Mamuhoware + algorytu humeyene populmy = KtOPOTY

Phyhiad: Niede dany bydrie nastypujący algoryta oblicamia ilocym lied X1, X2, --, X1, =

$$\begin{array}{lll} \text{T}:=X_{4} & \text{Dla aprosecution eatherwise, } zational and, } ic \\ \text{For } i=2 \text{ To } n & \text{X}_{i}=rd\left(x_{i}\right) \text{ olla } i=1,2,...,n, \\ \text{RETURN } (\text{I}) & \text{X}_{i}=rd\left(x_{i}\right) \text{ olla } i=1,2,...,n, \\ \text{RETURN } (\text{I}) & \text{X}_{i}=rd\left(x_{i}\right) \text{ olla } i=1,2,...,n, \\ \text{X}_{i}=rd\left(x_{i}\right$$

while dolitady olla urco rebunough daugh,

JEST TO ALGORYTH NUMERYCINIE POPRALNY