

# USTA 3

ZAD 1 DLA JAKICH WARTOŚCI WYRAZENIA

A)  $4 \cos^2 x - 3$

B)  $x^{-3}(\pi/2 - x - \arctan(x))$

MOŻE WYRAZAC SIE Z UTRATA CYFR  
DZIĘKUJĄC WYNIKU? ZAPROPONUJ  
SPOSÓB OBILCZENIA WYNIKU  
DOKŁADNIEJSZEGO. POKAZ JEGO SPOSÓB  
TE DZIAŁAJĄ W PRAKTYCE.

A)  $4 \cdot \cos^2 x - 3$

problem gdy to równie 0

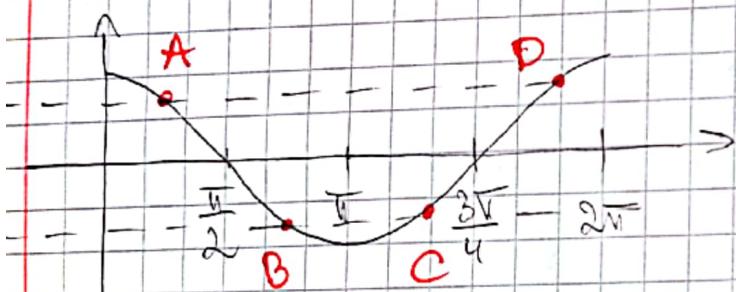
$$4 \cdot \cos^2 x - 3 = 0$$

$$4 \cdot \cos^2 x = 3$$

$$\cos^2 x = 3/4$$

$$\cos x = -\sqrt{\frac{3}{4}} = -\frac{\sqrt{3}}{2}$$

$$\cos x = \sqrt{\frac{3}{4}} = \frac{\sqrt{3}}{2}$$



A =>	$x = \pi/6$
B =>	$x = \pi/6 \pi$
C =>	$x = 7/6 \pi$
D =>	$x = 11/6 \pi$

czyli gdy

$$x = \frac{\pi}{6} + 2k\pi$$

$$x = -\frac{\pi}{6} + 2k\pi$$

SPOSÓB I

$$2 \cos^2 x = 1 + \cos 2x$$

$$2(1 + \cos 2x) - 3 = 2 + 2 \cos 2x - 3 = 2 \cos 2x - 1$$

problem gdy to  
równie 1

SPOSÓB II  $\cos^3 x = 4 \cos^3 x - 3 \cdot \cos x$

$$\cos 3x = \cos x (4 \cos^2 x - 3)$$

$$4 \cos^2 x - 3 = \frac{\cos 3x}{\cos x}$$

SPCSB III

$$\begin{aligned} \cos^2 x - 3 &= \left(2 \cos x - 2 \cdot \frac{\sqrt{3}}{2}\right) \left(2 \cos x + 2 \cdot \frac{\sqrt{3}}{2}\right) = \\ &= 2(\cos x - \frac{\sqrt{3}}{2}) \cdot 2(\cos x + \frac{\sqrt{3}}{2}) = \\ &= 4(\cos x - \cos \frac{\pi}{6})(\cos x + \cos \frac{\pi}{6}) = \\ &= 4\left(2 \cos \frac{x+\frac{\pi}{6}}{2} \cos \frac{x-\frac{\pi}{6}}{2}\right)\left(-2 \sin \frac{x+\frac{\pi}{6}}{2} \sin \frac{x-\frac{\pi}{6}}{2}\right) = \\ &= -16 \cos \frac{x+\frac{\pi}{6}}{2} \cos \frac{x-\frac{\pi}{6}}{2} \sin \frac{x+\frac{\pi}{6}}{2} \sin \frac{x-\frac{\pi}{6}}{2} \end{aligned}$$

B)  $x^{-3} (\frac{\pi}{2} - x - \operatorname{arccotg}(x))$

WEIER:  $\operatorname{arccotg}(x) = \frac{\pi}{2} - \operatorname{arctg}(x)$

DOSTAWMY:  $x^{-3} (\frac{\pi}{2} - x - \frac{\pi}{2} + \operatorname{arctg}(x))$

$\frac{-3}{x} (-x + \operatorname{arctg}(x)) =$

$= \frac{\operatorname{arctg}(x) - x}{x^3}$

jeśli dla  $x \approx 0$

problem (tracimy cyfrę znaczącą gdy  $x \approx 0$ )

→ jeżeli w liczniku jest 0  
to może mamy do  
zera funkcję cyfr

$\operatorname{arctg}(x) = x - \frac{x^3}{3} + \frac{x^5}{5} - \dots$

~~$x - \frac{x^3}{3} + \frac{x^5}{5} - \frac{x^7}{7} + \dots$~~   $\cancel{x}$

=

$$= -\frac{1}{3} + \frac{x^2}{5} - \frac{x^4}{7} + \frac{x^6}{9} - \dots$$

-0,5

ZAD. 2 PODAJ (W MIASTO) BĘDZIECNY NUMERYCZNIE ALGORYTM OBLICZANIA ZER RÓWNANIA KWADRATOWEGO  $a x^2 + b x + c = 0$  ( $a \neq 0$ ). PRZEPROWADZ TEST NA ODPOWIĘDNIĘ DOBRANYM WARTOŚCI  $a, b, c$  POKAZUJĄCE JĘ TAKI ALGORYTM TEST WEDŁUG METODY SŁKONET BAZUJĄCE J NA DOBRYM ZNANYM WŁO RACH  $x_1, x_2 = \frac{(-b) \pm \sqrt{b^2 - 4ac}}{2a}$ .

$$x_1 = \frac{-b - \sqrt{b^2 - 4ac}}{2a}$$

$$x_2 = \frac{-b + \sqrt{b^2 - 4ac}}{2a}$$

dla  $b > 0$  jest okay bo skreśujemy liczbę ujemną

ze wzorów Vieta

$$\begin{cases} x_1 + x_2 = -\frac{b}{a} \\ x_1 \cdot x_2 = \frac{c}{a} \end{cases}$$

$$x_1 = \frac{-b - \sqrt{b^2 - 4ac}}{2a}$$

$$\begin{cases} \text{co jeśli } x_1 = 0 \\ x_1 + x_2 = -\frac{b}{a} \\ x_2 = -\frac{b}{a} - x_1 \\ x_2 = -\frac{b}{a} \end{cases}$$

$$x_1 \cdot x_2 = \frac{c}{a} \Rightarrow x_2 = \frac{c}{a \cdot x_1} =$$

$$= \frac{c}{a \cdot \left( \frac{-b - \sqrt{b^2 - 4ac}}{2a} \right)} =$$

dla  $b \leq 0$

$$= \frac{2c}{b - \sqrt{b^2 - 4ac}}$$

czytaj

$$x_1 = \frac{-b + \sqrt{b^2 - 4ac}}{2a}$$

co jeśli  $x_1 = 0$

$$x_2 = \frac{c}{a \cdot x_1} = \frac{c}{-b + \sqrt{b^2 - 4ac}}$$

$$a = 1 \quad b = 1^{10000} \quad c = 10$$

ZAD 3 MIEJSCE ZEROWE WIELONIANU

$3 + 3q_1 x - 2r = 0$ , GDE  $r, q_1 > 0$ , MOŻNA  
OBUĆ W WŁOCIE NASTĘPUJĄCYM WŁOCREM  
CARDANO - TARTAGLII:

$$x = (r + \sqrt{q_1^3 + r^2})^{1/3} + (r - \sqrt{q_1^3 + r^2})^{1/3}$$

ROKAŁ NA PRZEWŁADACH ZE BEZPOŚREDNIE  
UŻYCIE TEGO WŁOCIU W OBUCIENIACH  
MIĘNOPOZYCJACH MOŻE SKUTKOWAĆ  
BŁĘDAMI WYNIKAMI. CO JEST TEGO  
PRZYCZYNĄ? SPROBUJ PRZEKRZIĄĆ  
WŁOCIE TAK, ABY UNIKNAĆ PROBLEMÓW.  
WŁOCIE OBUCIENIA MOŻNA ZORGANIZOWAĆ  
W TAKI SPOSÓB, ABY TYLKO RAZ WŁOCIĆ  
PIERWSZE STEK TRZECIEGO STOPNIA,

$$x = (r + \sqrt{q_1^3 + r^2})^{1/3} + \underbrace{(r - \sqrt{q_1^3 + r^2})^{1/3}}$$

Problemy dla dużych  $r$  i  
młodych  $q_1$  bo wtedy  $\approx r - \sqrt{q_1^3 + r^2}$

Skorzystamy ze wzoru  $(a+b) =$

$$\frac{(a+b)(a^2 - ab + b^2)}{(a^2 - ab + b^2)} = a^3 + b^3$$

$$a = (r + \sqrt{q_1^3 + r^2})^{1/3}$$

$$b = (r - \sqrt{q_1^3 + r^2})^{1/3}$$

$$\begin{aligned} & \left( (r + \sqrt{q_1^3 + r^2})^{1/3} + (r - \sqrt{q_1^3 + r^2})^{1/3} \right) \left( (r + \sqrt{q_1^3 + r^2})^{2/3} - (r + \sqrt{q_1^3 + r^2})^{1/3}(r - \sqrt{q_1^3 + r^2})^{1/3} + (r - \sqrt{q_1^3 + r^2})^{2/3} \right) \\ & \cdot \left( (r + \sqrt{q_1^3 + r^2})^{2/3} - (r + \sqrt{q_1^3 + r^2})^{1/3}(r - \sqrt{q_1^3 + r^2})^{1/3} + (r - \sqrt{q_1^3 + r^2})^{2/3} \right) \\ & = \frac{(r + \sqrt{q_1^3 + r^2})^{1/3} + (r - \sqrt{q_1^3 + r^2})^{1/3}}{(r + \sqrt{q_1^3 + r^2})^{2/3} - ((r + \sqrt{q_1^3 + r^2})(r - \sqrt{q_1^3 + r^2}))^{1/3} + (r - \sqrt{q_1^3 + r^2})^{2/3}} \\ & \cdot \frac{(r - \sqrt{q_1^3 + r^2})^{1/3} + (r + \sqrt{q_1^3 + r^2})^{1/3}}{(r - \sqrt{q_1^3 + r^2})^{2/3} - ((r + \sqrt{q_1^3 + r^2})(r - \sqrt{q_1^3 + r^2}))^{1/3} + (r + \sqrt{q_1^3 + r^2})^{2/3}} \\ & = \frac{r^2 - 5\sqrt{q_1^3 + r^2} + r\sqrt{q_1^3 + r^2} - (q_1^3 + r^2)}{r^2 - q_1^3 - r^2} = -q_1^3 \Rightarrow -q_1^3 = -1 \cdot q_1 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
 &= \frac{2r}{(r + \sqrt{q^3 + r^2})^{2/3} - (-1)^{1/3} + (r - \sqrt{q^3 + r^2})^{2/3}} = \\
 &= \frac{2r}{(r + \sqrt{q^3 + r^2})^{2/3} + (r - \sqrt{q^3 + r^2})^{2/3} + q} = \\
 &\quad \frac{(r - \sqrt{q^3 + r^2})(r + \sqrt{q^3 + r^2})}{r + \sqrt{q^3 + r^2}} = \\
 &= \frac{r^2 - (q^3 + r^2)}{r + \sqrt{q^3 + r^2}} = \frac{-q^3}{r + \sqrt{q^3 + r^2}}
 \end{aligned}$$

$$\frac{2r}{(r + \sqrt{q^3 + r^2})^{2/3} + \left(\frac{-q^3}{r + \sqrt{q^3 + r^2}}\right)^{2/3} + q} =$$

$$\frac{2r}{(r + \sqrt{q^3 + r^2})^{2/3} + \left(\frac{1}{r + \sqrt{q^3 + r^2}}\right)^{2/3} \cdot q^3 + q} =$$

ZAD 4 WYPROWADZ WŁR NA WSKAZNIK WYKONANIA ZADANIA OBlicZANIA WARTOSCI FUNKCJI F W PUNKCIE X.

\* z wykładow\*

zbednymy użycie funkcjonie  
obliczanie wartosci ustalonej funkcji  
f w punkcie x

względna zmiana wyniku

$$\frac{\text{błęd} \leftarrow f(x+h) - f(x)}{\text{bez błędu} \leftarrow f(x)} = \left| \frac{f(x+h) - f(x)}{h} \right| \cdot \left| \frac{h}{f(x)} \right| \approx$$

oraz  
oceniamy

względny f z motywem bledem

- f 2 dokladnymi  
dowiski

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

Po mowiej chcemy mieć względnie zmienne argumentu

### WSKAZNIK UNARUNKOWANIA

w jakim stopniu maja się do siebie względnie zmienne wyniki do względnej zmiany domowych

ZAD5 SPRAWDZ DLA JAKICH WARTOŚCI FUNKCJI  $F$  JEST ZIE UNARUNKOWANE, JEŚLI:

A)  $f(x) = x^3 + 2020$

szukamy  $x$  dla których rosnące jest zle unarunkowane

B)  $f(x) = x^{-1} \ln(x)$

C)  $f(x) = \cos(5x)$

D)  $f(x) = (\overline{x^4 + 2020} + x)^{-1}$

A)  $f(x) = x^3 + 2020 \Rightarrow \text{WJu}(f(x))$

$$f'(x) = 3x^2$$

$$\left| \frac{f'(x) \cdot x}{f(x)} \right| = \left| \frac{3x^2 \cdot x}{x^3 + 2020} \right| = \left| \frac{3x^3}{x^3 + 2020} \right| \quad x^3 + 2020 > 0$$

$$x \approx -\sqrt[3]{2020}$$

$$x \approx -12,64$$

$$\lim_{x \rightarrow -12,64} \text{WJu}(f(x)) = \infty$$

zle unarunkowanie

B)  $f(x) = x^{-1} \ln(x) = \frac{\ln(x)}{x}$

$$f'(x) = \frac{\frac{1}{x} \cdot x - \ln(x)}{x^2} = \frac{1 - \ln(x)}{x^2}$$

$$Wu(f(x)) = \left| \frac{1 - \ln(x)}{x^2} \cdot x \cdot \frac{x'}{\ln(x)} \right| =$$

$$= \left| \frac{1 - \ln(x)}{\ln(x)} \right| = \left| \frac{1}{\ln(x)} - 1 \right| \quad \begin{array}{l} \ln x \approx 0 \\ x \approx 1 \end{array}$$

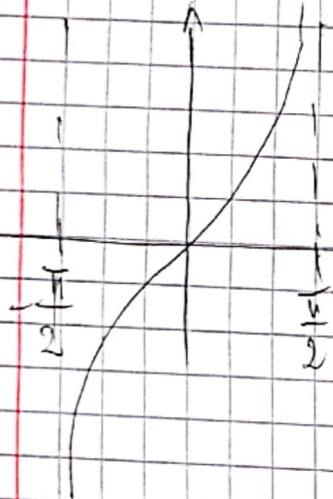
$$\lim_{x \rightarrow 1} \left| \frac{1}{\ln x} - 1 \right| = \infty$$

Die Wurzelkennwerte

c)  $f(x) = \cos(5x)$

$$f'(x) = -5 \sin 5x$$

$$Wu(f(x)) = \left| \frac{-5 \cdot \sin 5x \cdot x}{\cos 5x} \right| = \left| -5x \cdot \operatorname{tg}(5x) \right|$$



$$5x \approx \frac{\pi}{2} + k\pi$$

$$x = \frac{\pi}{10} + \frac{k\pi}{5}$$

D)  $f(x) = (\sqrt[4]{x^4 + 2020} + x)^{-1}$

$$f'(x) = \left( \frac{1}{\sqrt[4]{x^4 + 2020} + x} \right)' = \frac{-1 \cdot (\sqrt[4]{x^4 + 2020} + x)'}{(\sqrt[4]{x^4 + 2020} + x)^2}$$

$$= \frac{-1 \left( \frac{1}{4} \sqrt[4]{x^4 + 2020} \cdot 4x^3 + 1 \right)}{x^4 + 2020 + 2x\sqrt[4]{x^4 + 2020} + x^2} = \frac{\frac{-4x^3}{2\sqrt[4]{x^4 + 2020}} + 1}{x^4 + 2020 + 2x\sqrt[4]{x^4 + 2020}}$$

$$= \frac{-2x^3 + 1}{\sqrt[4]{x^4 + 2020}}$$

$$(1/x^4 + 2020 + x)^2$$

$$w_u(f(x)) = \left( \frac{-2x^3}{\sqrt{x^4+2020}} + 1 \right) \cdot x$$

$$= \frac{1}{\sqrt{x^4+2020} + x}$$

$$= \frac{-2x^4}{\sqrt{x^4+2020}} + x \cdot \frac{\sqrt{x^4+2020} + x}{(\sqrt{x^4+2020} + x)^2} =$$

$$= \frac{-2x^4}{\sqrt{x^4+2020}} + x$$

$$= \frac{-2x^4}{\sqrt{x^4+2020}} + x$$

$$\rightarrow \text{zwiecze} \neq 0$$

można dodatkowo podzielić  
 linię  $x \rightarrow \infty$  i linię  $x \rightarrow -\infty$

ZAD 7 SPRAWDZ Czy NASTĘPUJĄCY ALGORYTM  
 OBUCZALNA WARTOŚCI WYRAZENIA  
 $w(x) := x + x^{-1}$  ( $x \neq 0$ ) JEST ALGORYTMEM  
 NUMERUJONIE POPRAWNYM:

$$u := x$$

$$v := 1/x$$

$$\text{RETURN}(u+v)$$

W ROZWAŻANIACH PRZYGOTOWY, ZE X JEST  
 LICZBĄ MAJĄCĄ NOLĘ

$$f_1(w(x)) = (x + \frac{1}{x})(1+E_1)(1+E_2)$$

ALGORITM Nazywany NAZWAC NUMERICZNIE  
ROZDZIAŁOWYM, GDY SPECJALNA JEDEN Z PONIŻSZEJ  
WARUNKÓW

$$f(\hat{x}_1, \hat{x}_2, \dots, \hat{x}_n)(1+h)$$

- daje nieco zoburzony wynik ale wiec  
zoburzonych danych

$$f(x_1, x_2, \dots, x_n)(1+h)$$

- daje dobrze, ale wynik nieco  
zoburzony

$$f(\hat{x}_1, \hat{x}_2, \dots, \hat{x}_n)$$

- daje wieco zebrane, ale wynik  
dokładny)

Pokażemy, że nasz algorytm jest NP z angiejs.  
Zatem chcemy pokazać, iż oś typu:

$$(x + \frac{1}{x})(1+\gamma)(1+\epsilon_2)$$

oznaczyjmy  $(x + \frac{1}{x}(1+\epsilon_1))(1+\epsilon_2)$

Zauważmy, że  $(x + \frac{1}{x}(1+\epsilon_1))(1+\epsilon_2) = (x + \frac{1}{x})(1+\gamma)(1+\epsilon_2)$

wtw: gdyż  $(x + \frac{1}{x}(1+\epsilon_1)) = (x + \frac{1}{x})(1+\gamma)$

$$x + \frac{1}{x} + \frac{\epsilon_1}{x} = x + \frac{1}{x} + xy + \frac{\gamma}{x}$$

$$\frac{\epsilon_1}{x} = \gamma \left( x + \frac{1}{x} \right)$$

$$\gamma = \epsilon_1 \cdot \frac{1}{x^2+1}$$

Oznaczymy  $\gamma$ :  $|\gamma| = |\epsilon_1| + \frac{1}{x^2+1}$   
wiedząc, że  $|\epsilon_1| \leq 2^{-t}$  oraz  $\forall x \in \mathbb{R} \frac{1}{x^2+1} \leq 1$

Zatem  $|\epsilon_1| \cdot \frac{1}{x^2+1} \leq 2^{-t}$

Czyli  $|\gamma| \leq 2^{-t}$

NAMM WIEC:  $(x + \frac{1}{x})(1+\gamma)(1+\epsilon_2)$   
 $(x + \frac{1}{x})(1+h)$

Dtw o kumulacji błędów mówiąc, oznaczać  
 $|h| \leq 2 \cdot 2^{-t}$ . Mówiąc wiec o algorytmie, który dla  
datkowych danych liczy wiec zmieniony  
wynik. Zatem mówiąc powiedzieć, że jest on NP.

DAD 8. ZBADAĆ CZY PODANY NIEJEST ALGORYTM WYZNACZANIA ILOŚCI YNU UCIĘB MASNOWYCH  
 $x_1 \cdot x_2 = x_k$  (ZAKTADAMY ZATEM, ŹE  
 $\text{vd}(x_k) = \text{vd}(x_i), 1 \leq i \leq n$ ) JEST ALGORYTMEM  
NUMERUJĄCZNIE POPRAWNYM.

$$I := x[1]$$

for  $k=2$  to  $n$

do

$$I := I \circ x[k]$$

end;

return ( $I$ )

CZY SITUACJA ZMIENI SIĘ, JEŚLI  
ZROZONUM, ŻE DANE NIEJSĄ LICZBAMI  
MASUNOWYMI (WTEDMI MAMY  $\text{vd}(x_k) = x_k(1+\varepsilon_k)$   
GDZIE  $|\varepsilon_k| \leq 2^{-t}, 1 \leq k \leq n$ )?

Podany algorytm oblicza iloraz  $n$  liczb

$$S = (((((x_1 \cdot x_2) \cdot x_3) \cdot x_4) \cdot \dots) \cdot x_n)$$

Widzimy, że iloraz biega wynikający z  
operacji arytmetycznych.

$$S = (((((x_1(1+\varepsilon_1)) \cdot x_2(1+\varepsilon_2)) \cdot \dots \cdot x_n)(1+\varepsilon_n))$$

Widzimy, że  $|\varepsilon_i| \leq 2^{-t}$ , dla  $t=1, 2, \dots, n$  oraz  
 $\varepsilon_1 = 0$

Zauważmy, że względnie mamy mnożenie  
i daje się to zapisać prostszej:

$$\begin{aligned} f(S) &= x_1(1+\varepsilon_1) \cdot x_2(1+\varepsilon_2) \cdot x_3(1+\varepsilon_3) \cdot \dots \cdot x_n(1+\varepsilon_n) = \\ &= \prod_{i=1}^n x_i(1+\varepsilon_i) = \prod_{i=1}^n \hat{x}_i \rightarrow \text{więc zmieniamy} \\ &\quad \text{z bieżącym} \end{aligned}$$

określa się że dław określonyj  
 powtarzających się wartości  $x_1, x_2, \dots, x_n$  to tak  
 napisowane liczbymy wzór nieco  
 zmienionych danych  $\hat{x}_1, \hat{x}_2, \dots, \hat{x}_n$   
 w którym  $|\epsilon_i| \leq 2^{-t}$

Zatem dla niektórych zmienionych danych  
 otrzymujemy dokładny wynik, zatem  
 jest to algorytm numeryczny poprawny.

Co się zdarzy jeśli  $rd(x_i) \neq x_i$   
 (dane nie są właściwe, masywne)  
 gdzie  $1 \leq i \leq 2^t, 1 \leq k \leq n$ ?

Powtarzamy mnożenie z pierwszej  
 części zadania, ale tym razem  
 mamy  $x_k$  są nieco zaburzone oznacza  
 że mamy je wyciągnąć  $\hat{x}_k$

$$f_1(s') = \hat{x}_1(1+\epsilon_1) \cdot \hat{x}_2(1+\epsilon_2) \cdots \hat{x}_n(1+\epsilon_n) = \\ = \prod_{i=1}^n x_i(1+\epsilon_i)$$

Maszmy teraz blok wynikający z  
 tego, że  $rd(x_k) = x_k(1+\beta_k)$

$$\prod_{i=1}^n x_i(1+\epsilon_i)(1+\beta_i)$$

Z tw. o kumulacji błędów mamy  
 stwierdzenie

$$(1+\epsilon_i)(1+\beta_i) \leq 2 \cdot 2^{-t}$$

Zatem dla niektórych zmienionych danych  
 (trochę bardziej niż w pierwszej  
 części zadania) otrzymujemy ważny  
 dokładny wynik, zatem algorytm  
 jest NP.