#### Lista zadań nr 5

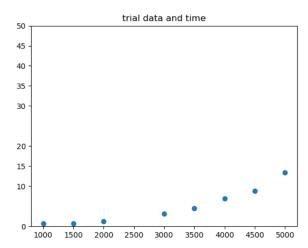
Julia Mazur, 262296

#### Zadanie 1.

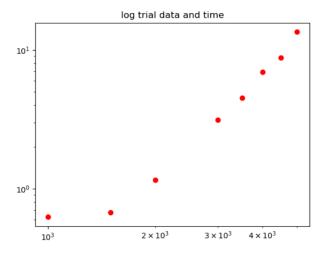
Zmierzyłam czas wykonywania funkcji *solve* dla wybranych przeze mnie danych danych.

1000: 0.625 1500: 0.671875 2000: 1.15625 3000: 3.125 3500: 4.515625 4000: 6.90625 4500: 8.796875 13.453125 5000:

Sporządziłam wykres.



Na wykresie logarytmicznym widzimy, że oprócz pierwszego wszystkie punkty układają się w prostą:



Dlatego spodziewamy się zależności potęgowej:

$$y = ax^b$$

$$log(y) = log(a) + b log(x)$$

(jest to prosta dla zlogarytmowanego wzoru).

Hipoteza podwojenia:

Zmierzyłam czas wykonania funkcji dla dwukrotnie zwiększających się danych wejściowych (czyli ilości niewiadomych w układzie równań). Następnie policzyłam stosunki  $\frac{T(2N)}{T(N)}$  oraz  $log_2(\frac{T(2N)}{T(N)})$ . Otrzymałam takie wyniki:

### a) pierwsza próba:

N	T	Ratio	Log
512	0.3125	None	None
1024	0.875	2.8	1.4854268271702415
2048	1.171875	1.3392857142857142	0.4214637684382767
4096	10.34375	8.82666666666666	3.141868716311337
8192	47.9375	4.634441087613293	2.212395360695716

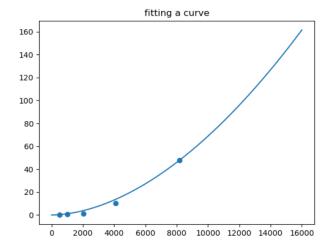
Zatem średnie  $b \approx 1.815$ .

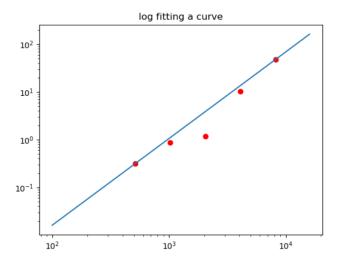
Aby obliczyć a, podstawiamy dowolne dane do równania.

Zrobimy to dla N = 8192, czyli 47. 9375 =  $a * 8192^{1.815}$ .

Zatem nasze  $a \approx 3.773 * 10^{-6}$ .

Na wykresie prezentuje się to następująco:





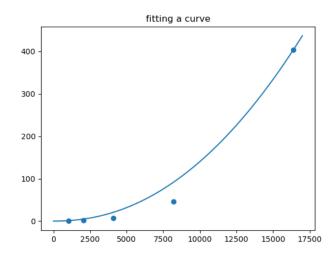
# b) druga próba:

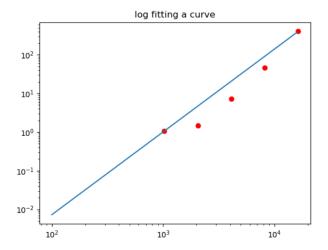
N	T	Ratio	Log
1024	1.0625	None	None
2048	1.453125	1.3676470588235294	0.451695969857692
4096	7.296875	5.021505376344086	2.3281199286016308
8192	46.09375	6.316916488222698	2.659220499426904
16384	403.9375	8.763389830508475	3.1314890371413733

Zatem średnie  $b \approx 2.143$ .

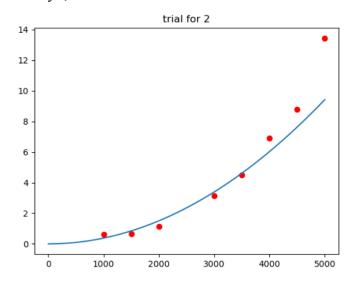
Obliczamy a dla N = 16384, czyli 403. 9375  $= a * 16384^{2.143}$ . Zatem nasze  $a \approx 3.770 * 10^{-7}$ .

Na wykresie prezentuje się to następująco:





Możemy zauważyć, że b jest liczbą z otoczenia 2, dlatego sprawdzimy czy możemy założyć, że b=2:

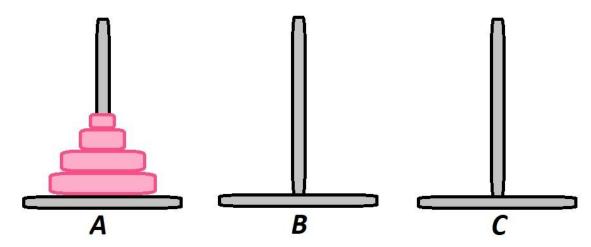


Zatem nasza hipoteza jest prawdziwa. Czyli złożoność obliczeniowa funkcji to  $O(n^2)$ 

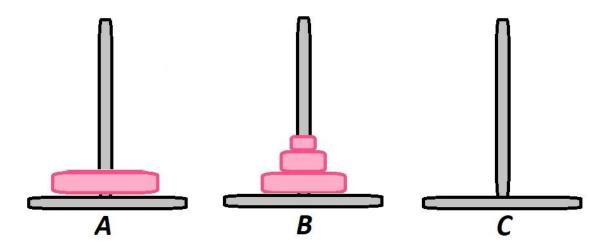
## Linki do kodu i danych:

- 1. <a href="https://github.com/Swinkawkrawacie/algorytmy2021-22/blob/7a3d1b9448a07c">https://github.com/Swinkawkrawacie/algorytmy2021-22/blob/7a3d1b9448a07c</a> <a href="mailto:a8ae41fefd5e43e405a0ac0887/lista5/1.py">a8ae41fefd5e43e405a0ac0887/lista5/1.py</a>
- 2. <a href="https://github.com/Swinkawkrawacie/algorytmy2021-22/blob/6e99cfcc5d834b">https://github.com/Swinkawkrawacie/algorytmy2021-22/blob/6e99cfcc5d834b</a> <a href="https://github.com/swinkawkrawkrawkacie/algorytmy2021-22/blob/6e99cfcc5d834b">https://github.com/swinkawkrawkrawkrawkrawkrawkrawkrawkrawkr
- 3. <a href="https://github.com/Swinkawkrawacie/algorytmy2021-22/blob/6e99cfcc5d834b">https://github.com/Swinkawkrawacie/algorytmy2021-22/blob/6e99cfcc5d834b</a> ba8a075fcc6c1fa87ea83b56b2/lista5/data2.txt

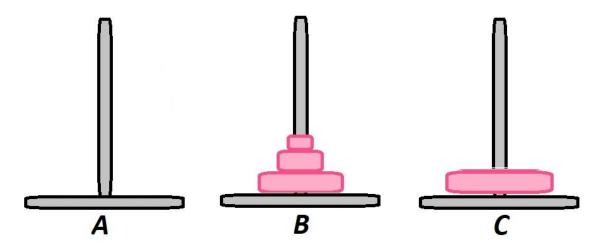
**Zadanie 2.**Mamy napisać program pokazujący rozwiązanie zagadnienia wieży z Hanoi.



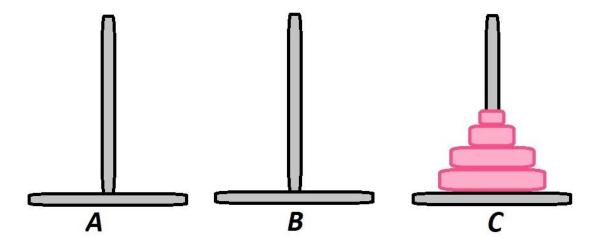
Aby przenieść n krążków ze słupka A na słupek C przy użyciu B musimy najpierw przenieść n-1 na słupek B przy użyciu C.



Kiedy to nam się uda przenosimy ostatni (n-ty) krążek na słupek C.



Na koniec musimy przenieść krążki (n-1) ze słupka B na C przy użyciu A.



Przykładowe wywołania programu:

1. dla n = 1:

```
move disc from A to C
```

2. dla n = 2:

```
move disc from A to B
move disc from A to C
move disc from B to C
```

3. dla n = 3:

```
move disc from A to C
move disc from A to B
move disc from C to B
move disc from A to C
move disc from B to A
move disc from B to C
move disc from A to C
```

4. dla n = 4:

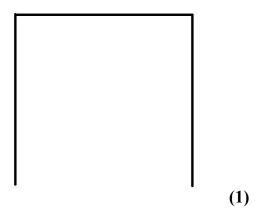
```
move disc from A to B
move disc from A to C
move disc from B to C
move disc from A to B
move disc from C to A
move disc from C to B
move disc from A to B
move disc from A to C
move disc from B to C
move disc from B to A
move disc from B to C
move disc from B to C
move disc from A to B
move disc from B to C
move disc from A to B
move disc from A to B
move disc from A to B
move disc from A to C
move disc from B to C
```

#### Link do kodu:

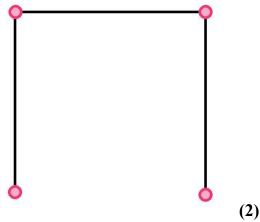
https://github.com/Swinkawkrawacie/algorytmy2021-22/blob/6e99cfcc5d834bba8a075fcc6c1fa87ea83b56b2/lista5/2.py

#### Zadanie 3.

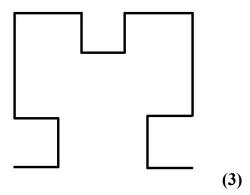
Analizę krzywej hilberta zaczynamy od przypadku dla  $n=1-\mathrm{jest}$  to nasz bazowy kształt



Punkty, w których występuje zmiana to:



i w tych punktach musimy wykonać ten kształt (w pierwszym i czwartym kształt będzie odwrócony(x)).



itd. dla kolejnych n.

Aby narysować krzywa o złożoności n:

- 1. Zaczynamy od obrócenia naszego żółwia o 90 stopni w lewo i powtórzeniu całego algorytmu dla n-1 oraz kąta równego -90 stopni  $(z(\mathbf{x}))$  "odhaczając" w ten sposób pierwszą krawędź.
- 2. Następnie idziemy prosto, by kontynuować bazowy kształt.
- 3. Obracamy żółwia o 90 stopni w prawo (również zgodnie z (1)) i także powtarzamy algorytm dla n-1.
- 4. Znów kontynuujemy prosto. Jesteśmy w drugiej kropce z (2).
- 5. Powtarzamy algorytm dla n-1, ponieważ nasze ustawienie jest poprawne.
- 6. Jesteśmy w trzeciej kropce z **(2)**, dlatego obracamy się o 90 stopni w prawo i idziemy prosto.
- 7. Po raz ostatni powtarzamy cały algorytm dla n-1oraz kąta równego -90 stopni (z (x)) i "odhaczamy" ostatnią krawędź kształtu bazowego.
- 8. Na koniec obracamy się w lewo, żeby umożliwić zachowanie bazy i poprawne połączenie kroków (po wykonaniu kształtu bazowego, żółw kontynuuje ruch odbijając w lewo.

Obliczenie długości jednego odcinka krzywej:

W każdym kolejnym kroku z jednego odcinka tworzymy trzy, czyli ilość wszystkich odcinków zwiększa się o  $2^n$  (w jedną stronę). Zatem wzór na ilość odcinków

to 
$$k_n = k_1 + \sum_{i=1}^{n-1} 2^i$$
, gdzie  $k_1 = 1$ , bo zakładamy, że dla  $n = 1$  ruch w jedną stronę

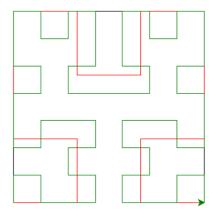
wynosi 1. Wtedy, korzystając z sumy ciągu geometrycznego o  $a_1=2$  i q=2,

liczymy 
$$k_n = 1 + 2 * \frac{1 - 2^{n-1}}{1 - 2} = 1 + 2^n - 2 = 2^n - 1.$$

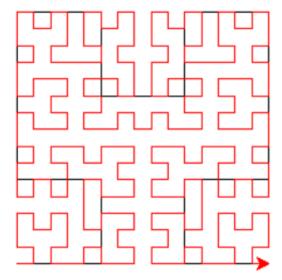
Dlatego długość odcinka krzywej wyznaczyłam jako  $rozmiar/(2^n-1)$ .

Przykładowe wywołania programu:

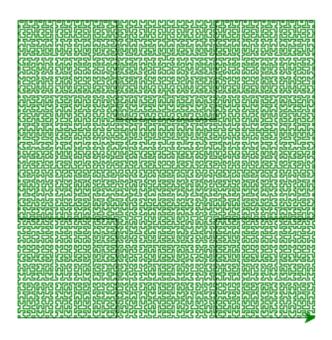
1. dla n = 1 (czarny), n = 2 (czerwony), n = 3 (zielony):



2. dla n = 4 (baza to n = 2 - czarny):



3. dla n = 7 (baza to n = 2 - czarny):



#### Link do kodu:

https://github.com/Swinkawkrawacie/algorytmy2021-22/blob/6e99cfcc5d834bba8a075fcc6c1fa87ea83b56b2/lista5/3.py

#### Zadanie 4.

Zacznijmy od narysowania krzywej Kocha o złożoności n:

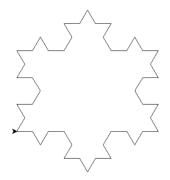
- 1. Dla n = 0 jest to odcinek, więc żółw idzie prosto.
- 2. W pierwszym kroku powtarzamy cały algorytm dla n-1, bo dzielimy nasz odcinek na trzy części o poprzednim poziomie złożoności.
- 3. Teraz przechodzimy do zarysowania kształtu krzywej, czyli obracamy żółwia o 60 stopni w lewo i powtarzamy algorytm dla n-1 (przemieszczanie się żółwia jest w warunku bazowym 1.)
- 4. Następnie obracamy żółwia o 120 stopni w prawo i znów powtarzamy algorytm dla n-1. W taki sposób mamy już  $\frac{2}{3}$  początkowego odcinka.
- 5. Pozostaje już tylko obrócić żółwia o 60 stopni w lewo i powtórzyć algorytm dla n-1.

Skoro dzielimy odcinek na trzy równe części to długość, jaką przebywa żółw w jednym kroku, to  $\frac{l}{3^n}$ , gdzie l to bazowa długość odcinka.

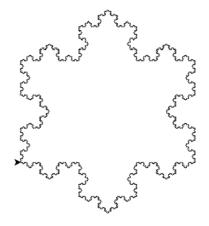
Aby stworzyć płatek kocha wystarczy połączyć trzy krzywe kocha tak, aby kąty między nimi wynosiły 60 stopni.

Przykładowe wywołania programu:

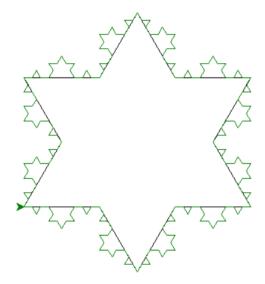
1. dla n = 2:



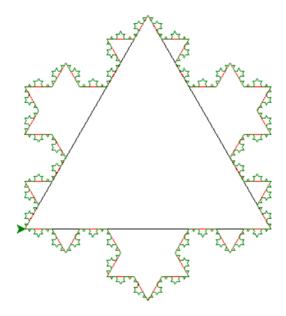
2. dla n = 5:



3. dla n = 1 (czarny), dla n = 3 (zielony):



4. dla n = 0 (czarny), dla n = 2 (czerwony), dla n = 4 (zielony):



# Link do kodu:

 $\frac{https://github.com/Swinkawkrawacie/algorytmy2021-22/blob/6e99cfcc5d834bba8a07}{5fcc6c1fa87ea83b56b2/lista5/4.py}$