#### Lista zadań nr 2

Julia Mazur, 262296

Przetestuję kolejne metody pod względem ilości obliczeń. (wyniki działania funkcji są przedstawione wg wzoru [< potwierdzenie istnienia trójki pitagorejskiej >, a, b, c, < ilość wykonanych operacji >])

1. Zacznijmy od najbardziej podstawowej, przedstawionej na zajęciach, czyli takiej, w której sprawdzamy podane w zadaniu warunki dla każdego *a, b, c* z zakresu [0, *n*).

```
find_abc1(1000)
[True, 200, 375, 425, 2805456541]
```

Widzimy, że ilość wykonanych operacji jest w miliardach, czyli metoda zdecydowanie nie jest optymalna. Dodatkowo do policzenia najprostszej trójki pitagorejskiej, czyli takiej której n=12 funkcja działa w następujący sposób:

```
find_abc1(12)

[True, 3, 4, 5, 6849]
```

Nawet dla najmniejszego n ilość operacji jest dość duża.

- 2. Aby nieco usprawnić działanie powyższej metody uwzględniłam fakt, że aby trójkąt istniał suma długości jego dwóch boków musi być większa od długości trzeciego, czyli dla dowolnej kombinacji *a, b, c* prawdą jest, że:
  - 1) a + b > c;
  - 2) a + b + c = n (to wiemy z warunków zadania);
  - Z(2) widzimy, że a+b=n-c i po podstawieniu do (1) otrzymujemy  $c<\frac{n}{2}$ . Zatem możemy ograniczyć zakres naszych poszukiwań do  $[0,\frac{n}{2})$ .

Wtedy wyniki działania funkcji wyglądają następująco:

```
find_abc2(1000)
[True, 200, 375, 425, 705539791]
find_abc2(12)
[True, 3, 4, 5, 2564]
```

Widzimy, że ilość operacji się zmniejszyła, ale dalej jest duża.

3. Skoro liczby a, b, c są całkowite, to wiemy, że muszą być różne, ponieważ jeśli a = b to  $c = a\sqrt{2}$ . Bez utraty ogólności możemy założyć, że a < b < c, więc możemy zmodyfikować pętle:

```
find_abc3(1000)

[True, 200, 375, 425, 163783726]

find_abc3(12)

[True, 3, 4, 5, 340]
```

4. Możemy zapisać cjako n-a-b w ten sposób możemy zredukować nasz program z trzech do dwóch pętli for. Wtedy:

```
find_abc4(1000)

[True, 200, 375, 425, 802951]

find_abc4(12)

[True, 3, 4, 5, 164]
```

W tym przypadku możemy już zauważyć znaczne zmniejszenie ilości wykonanych operacji.

5. Wykonując kolejne przekształcenia, możemy uzależnić a i b od c:

Z warunku początkowego możemy zapisać:

$$a + b + c = n$$
, (1)  
 $a + b = n - c$ .

Aby trójkąt był trójkątem pitagorejskim musi być spełniony również warunek

$$a^{2} + b^{2} = c^{2}$$
,  
 $a^{2} + 2ab + b^{2} = c^{2} + 2ab$ ;  
 $(a + b)^{2} = c^{2} + 2ab$ ;  
 $(n - c)^{2} = c^{2} + 2ab$ ;

$$2ab = (n-c)^2 - c^2.$$

Teraz wyznaczymy wzór na różnicę a i b za pomocą c:

$$a^{2} + b^{2} - 2ab = c^{2} - (n - c)^{2} + c^{2};$$
  
 $(a - b)^{2} = c^{2} - n^{2} + 2nc.$ 

Powracając do (1) wyznaczymy b:

$$b = n - c - a;$$
  
 $2b = n - c - (a - b);$   
 $b = \frac{n - c - (a - b)}{2}.$ 

Od razu możemy zapisać wzór na a:

$$a = n - c - b$$
.

Z wcześniejszych założeń wiemy, że

$$a < b$$
;

$$a - b < 0$$
.

Zatem:

$$a - b = -\sqrt{c^2 - n^2 + 2nc}.$$

Dodatkowo możemy ustalić dolną granicę c:

$$c^2 - n^2 + 2nc > 0$$
;

$$\Delta = 4n^2 + 4n^2 = 8n^2;$$

$$c_1 = -n - n\sqrt{2};$$

$$c_2 = -n + n\sqrt{2};$$

$$c > -n + n\sqrt{2}.$$

Wtedy otrzymujemy następujące wyniki:

### find\_abc5(1000)

[True, 200, 375, 425, 107]

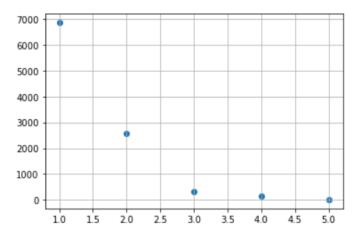
### find abc5(12)

[True, 3, 4, 5, 17]

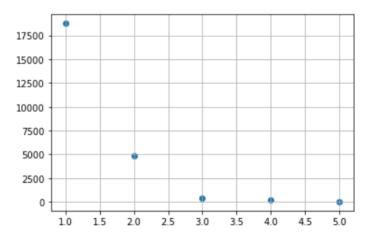
## Wnioski:

Możemy zobaczyć zależność ilości operacji potrzebnych do znalezienia trójki pitagorejskiej od numeru użytej funkcji:

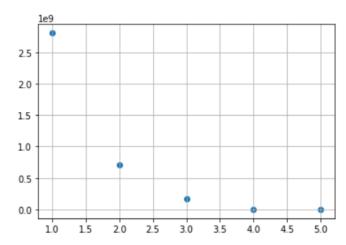
## 1) dla n = 12:



# 2) dla n = 11:



# 3) dla n = 1000:



Widzimy, że dla n=1000 udało nam się zredukować ilość operacji ponad  $26*10^6$  –krotnie. Jednak nawet dla najmniejszego sensownego n=12 zmiana jest znaczna, bo ok 400 –krotna. Przy n=11program musi wykonać maksymalną ilość operacji dla tej liczby, ponieważ poszukiwana trójka nie istnieje. Mimo że nawet w optymalnej wersji musi być wykonana większa ilość operacji, wypada ona ponad tysiąc razy lepiej od metody podstawowej.

### link do kodu:

https://github.com/Swinkawkrawacie/algorytmy2021-22/blob/6c3e80e867edd5ae05fb7c662b6eed0ac8ef3f6c/lista2.ipynb