

# Zygzak (rozwiązanie)

Autor zadania: **Karol Pokorski**  
Opracowanie: **Michał Górniak, Alicja Kluczek**  
Opis rozwiązania: **Alicja Kluczek, Bartosz Kostka**



Pierwszym krokiem rozwiązania jest określenie rozmiaru prostokąta, który narysowała Bajtosia. Aby otrzymać te wartości, możemy zliczyć ile razy Bajtosia narysowała kreskę w prawo (to będzie szerokość prostokąta) oraz ile razy narysowała kreskę w górę (to będzie wysokość prostokąta). Oznaczmy te wartości odpowiednio przez  $p$  i  $q$ , tak jak w treści zadania.

Jeśli potrafimy skrócić nasz ułamek, to część rozwiązania za nami. Znaną ze szkoły metodą jest obliczenie największego wspólnego dzielnika  $p$  i  $q$ , a następnie skrócenie ułamka dzieląc licznik i mianownik przez tę wartość. Jak zatem znaleźć największy wspólny dzielnik (będziemy często używać skrótu  $gcd$ , pochodzącego od nazwy *greatest common divisor*) dwóch liczb całkowitych? Najprostszą metodą, którą mogliśmy użyć w tym zadaniu było sprawdzenie każdej liczby całkowitej od 1 do  $\min(p, q)$ . Największa spośród sprawdzonych liczb, która dzieliła zarówno  $p$  i  $q$  jest liczbą szukaną. Poniższe dwa kody przedstawiają implementację funkcji `naiwneNWD`, która pokazuje tę metodę liczenia największego wspólnego dzielnika.

naive\_gcd.cpp

```
1 int naiwneNWD(int p, int q) {
2     int d = 1;
3     for (int i = 1; i <= min(p, q); i++) {
4         if (p % i == 0 and q % i == 0) d = i;
5     }
6     return d;
7 }
```

naive\_gcd.py

```
1 def naiwneNWD(p, q):
2     d = 1
3     for i in range(1, min(p, q) + 1):
4         if p % i == 0 and q % i == 0: d = i
5     return d
```

Inną metodą jest użycie algorytmu Euklidesa<sup>1</sup>, który korzysta z faktu, że  $gcd(a, b) = gcd(b, a \bmod b)$ , gdzie  $\bmod$  oznacza operację wzięcia reszty z dzielenia. Możemy zatem napisać rekurencyjną funkcję, która wyliczy nam największy wspólny dzielnik.

euclid\_gcd.cpp

```
1 int algorytmEuklidesa(int p, int q) {
2     if (q == 0) return p;
3     return algorytmEuklidesa(q, p % q);
4 }
```

euclid\_gcd.py

```
1 def algorytmEuklidesa(p, q):
2     if q == 0: return p
3     return algorytmEuklidesa(q, p % q)
```

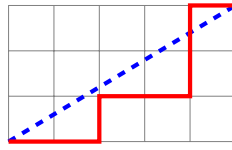
Na dłuższą metę, algorytm Euklidesa jest znacznie lepszą metodą obliczania największego wspólnego dzielnika – działa szybko nawet dla bardzo dużych liczb. Wcześniej przedstawiona, „naiwna” metoda jest w tym zadaniu możliwa dlatego, że dane  $p$  i  $q$  nie przekraczają  $10^6$ .

Mamy jeszcze możliwość skorzystania z gotowych implementacji w standardowych bibliotekach. Ta metoda bardzo przydaje się przy startach w konkursach, jako że nie musimy się martwić o potencjalne błędy przy samodzielnej implementacji. W języku C++ można znaleźć funkcję  $gcd(p, q)$  w bibliotece `numeric`: <https://en.cppreference.com/w/cpp/numeric/gcd>, natomiast w języku Python w bibliotece `math`: <https://docs.python.org/3.7/library/math.html#math.gcd>. Po dodaniu odpowiednich nagłówek, możemy korzystać z tej funkcji.

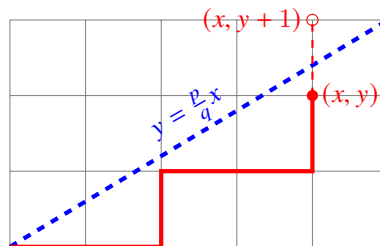
Jednak samo skrócenie ułamka nie jest końcem zadania (choć samo wypisanie ułamka w postaci skróconej dawało nam już 22 punkty). Nie zawsze napis reprezentuje ułamek, tak jak w teście przykładowym z treści zadania:

<sup>1</sup>[https://pl.wikipedia.org/wiki/Algorytm\\_Euklidesa](https://pl.wikipedia.org/wiki/Algorytm_Euklidesa)





Znając wymiary prostokąta, możemy sami stworzyć napis spełniający wymogi Bajtosi i porównać go z tym, który wczytaliśmy. Zasada jest prosta – jeśli ruch w górę nie przekroczy przekątnej, to ruszamy się w górę. Jak sprawdzić, czy ruch w górę jest możliwy? Jeśli lewy dolny wierzchołek prostokąta oznaczymy jako punkt  $(0, 0)$  na osi współrzędnych, to przekątna należy do prostej o równaniu  $y = \frac{p}{q}x$ . Jeśli jesteśmy w punkcie  $(x, y)$  i zastanawiamy się, czy punkt  $(x, y + 1)$  na odtwarzanej przez nas trasie będzie wciąż pod przekątną (lub ewentualnie dotykał przekątnej), to tak naprawdę chcemy wiedzieć, czy prosta przechodząca przez  $(x, y + 1)$  i  $(0, 0)$  będzie miała mniejsze „nachylenie” od tej, która zawiera przekątną. A nachylenie tej prostej jest niczym innym jak ułamkiem  $\frac{y+1}{x}$ .



Zatem porównujemy, czy ułamek  $\frac{y+1}{x}$  jest nie większy od ułamka  $\frac{p}{q}$ . Jeśli tak, to punkt  $(x, y+1)$  znajduje się pod przekątną, jeśli zaś ułamki są równe, punkt leży na przekątnej. Implementując rozwiązanie warto pamiętać, że typy zmiennoprzecinkowe, takie jak `float` i `long double` mają ograniczoną precyzję, czyli nie potrafią zapisywać ułamków dokładnie. Aby uniknąć problemów z niedokładnością, możemy wykonać małą sztuczkę i wymnożyć stronami mianowniki, to jest zamiast sprawdzać czy

$$\frac{p}{q} \leq \frac{y+1}{x},$$

będziemy sprawdzać czy

$$x \cdot p \leq q \cdot (y + 1).$$

Wówczas wszystkie operacje wykonujemy na liczbach całkowitych. Korzystając z tej sztuczki w języku C++ należy pamiętać o skorzystaniu z typu `long long`.

Po wykonaniu  $p + q$  kroków powyższego algorytmu generującego trasę porównujemy otrzymany napis z napisem wczytanym. Jeśli są takie same, to znaczy, że trasa była poprawna i wypisujemy skrócony ułamek. W przeciwnym wypadku wypisujemy NIE.

```

1  #include "bits/stdc++.h"
2
3  using namespace std;
4
5  // Pomocnicza funkcja, która generuje opis prawidłowego zygzała dla ułamka p/q.
6  string generujZygzak(int p, int q) {
7      // (x,y) będzie aktualną pozycją końca zygzała.
8      int x = 0;
9      int y = 0;
10     string poprawny_zygzak = "";
11     while (x < q or y < p) {
12         // Sprawdzam czy mogę ruszyć w górę (preferowane) bez przekroczenia przekątnej.
13         // Uwaga, przy sprawdzaniu iloczynu te mogą wykraczać poza typ int.
14         if ((long long)(y+1)*q <= (long long)p*x) {
15             y += 1;
16             poprawny_zygzak += 'G';
17             // Jeżeli nie, to ruszam się w prawo.
18         } else {
19             x += 1;
20             poprawny_zygzak += 'P';
21         }
22     }
23     return poprawny_zygzak;
24 }
25
26 int main() {
27     // Wczytujemy opis zygzała.
28     string zygzak;
29     cin >> zygzak;
30
31     // Zliczamy liczbę znaków G i P w opisie zygzała.
32     int p = 0;
33     int q = 0;
34     for (char znak : zygzak) {
35         if (znak == 'G') p += 1;
36         else if (znak == 'P') q += 1;
37     }
38
39     // Sprawdzenie, czy trasa wzorcowa pokrywa się z trasą na wejściu.
40     if (zygzak != generujZygzak(p, q)) {
41         cout << "NIE\n";
42     } else {
43         // Jeżeli tak, to chcemy znaleźć jego postać nieskracalną.
44         // Aby to zrobić, liczymy największy wspólny dzielnik (gcd) p i q.
45         int d = gcd(p, q);
46         // Po czym dzielimy p i q przez ten dzielnik.
47         int licznik = p / d;
48         int mianownik = q / d;
49         // Na końcu wypisujemy ułamek w skróconej formie.
50         cout << licznik << "/" << mianownik << "\n";
51     }
52 }

```



```

1  from math import gcd
2
3
4  # Pomocnicza funkcja, która generuje opis prawidłowego zygzaka dla ułamka p/q.
5  def generujZygzak(p, q):
6      # (x,y) będzie aktualną pozycją końca zygzaka.
7      x = 0
8      y = 0
9      poprawny_zygzak = ""
10     # Dopóki nie doszedłem/doszłam do końca.
11     while x < q or y < p:
12         # Sprawdzam czy mogę ruszyć w górę (preferowane) bez przekroczenia przekątnej.
13         if (y+1)*q <= p*x:
14             y += 1
15             poprawny_zygzak += 'G'
16         # Jeżeli nie, to ruszam się w prawo.
17         else:
18             x += 1
19             poprawny_zygzak += 'P'
20     return poprawny_zygzak
21
22
23 def main():
24     # Wczytujemy opis zygzaka.
25     zygzak = input()
26
27     # Zliczamy liczbę znaków G i P w opisie zygzaku.
28     p = 0
29     q = 0
30     for znak in zygzak:
31         if znak == 'G': p += 1
32         elif znak == 'P': q += 1
33
34     # Sprawdzenie, czy trasa wzorcowa pokrywa się z trasą na wejściu.
35     if zygzak != generujZygzak(p,q):
36         print("NIE")
37     else:
38         # Jeżeli tak, to chcemy znaleźć jego postać nieskracalną.
39         # Aby to zrobić, liczymy największy wspólny dzielnik (gcd) p i q.
40         d = gcd(p, q)
41         # Po czym dzielimy p i q przez ten dzielnik.
42         licznik = p // d
43         mianownik = q // d
44         # Na końcu wypisujemy ułamek w skróconej formie.
45         print("%d/%d" % (licznik, mianownik))
46
47
48 main()

```

