

Analiza matematyczna 1
Wykład 2, Zasada indukcji matematycznej

1 Zasada indukcji matematycznej

Twierdzenie 1.

Niech $T(n)$ będzie zdaniem określającym daną własność liczby naturalnej n oraz niech n_0 będzie określoną liczbą naturalną. Jeżeli spełnione są warunki:

1. zdanie $T(n_0)$ jest prawdziwe,
2. $\forall n \in \mathbb{N}, n \geq n_0$ prawdziwa jest implikacja

$$T(n) \Rightarrow T(n+1),$$

to $\forall n \in \mathbb{N}, n \geq n_0$ zdanie $T(n)$ jest prawdziwe.

Warunek 2. powyższego twierdzenia czasem stosujemy w wersji ogólniejszej. Miastem, zakładamy że twierdzenie jest prawdziwe dla wszystkich liczb naturalnych mniejszych od $n+1$ i stąd ma wynikać prawdziwość twierdzenia dla liczby $n+1$.

Przykład 1. Niech $T(n)$ oznacza następującą własność:

$$1 \cdot 2 \cdot 3 \cdot \dots \cdot n > 2^n \quad \text{dla } n \geq 4.$$

Dla $n_0 = 4$ należy sprawdzić, czy $T(4)$ zachodzi: $1 \cdot 2 \cdot 3 \cdot 4 > 2^4$, czyli $24 > 16$ nierówność zachodzi. Następnie pokazujemy, że zachodzi implikacja

$$1 \cdot 2 \cdot 3 \cdot \dots \cdot n > 2^n \Rightarrow 1 \cdot 2 \cdot 3 \cdot \dots \cdot n \cdot (n+1) > 2^{n+1},$$

dla $n \geq 4$. Powyższa nierówność jest łatwa do udowodnienia, ponieważ

$$1 \cdot 2 \cdot 3 \cdot \dots \cdot n \cdot (n+1) > 2^n \cdot (n+1) > 2^n \cdot 2,$$

gdyż $n+1 \geq 5 > 2$. Zatem na mocy zasady indukcji matematycznej nierówność

$$1 \cdot 2 \cdot 3 \cdot \dots \cdot n > 2^n \quad \text{dla } n \geq 4.$$

Przykład 2. Znaleźć i udowodnić wzór na sumę pierwszych n liczb naturalnych. Rozwiązanie:

Najpierw stawiamy hipotezę, że

$$S(n) = 1 + 2 + \dots + n = \frac{n(n+1)}{2}$$

na podstawie kilku początkowych wartości dla sumy $S(n)$. Mamy bowiem, $S(1) = 1$, $S(2) = 3$, $S(3) = 6$, $S(4) = 10$, $S(5) = 15$ itd. Dalej zauważamy, że

- $2 \cdot S(1) = 2 = 1 \cdot 2$,
- $2 \cdot S(2) = 6 = 2 \cdot 3$,
- $2 \cdot S(3) = 12 = 3 \cdot 4$,
- $2 \cdot S(4) = 20 = 4 \cdot 5$,
- $2 \cdot S(5) = 30 = 5 \cdot 6$,

czyli $2 \cdot S(n) = n \cdot (n + 1)$.

Pokażemy, że tak jest rzeczywiście. Najpierw sprawdzamy, czy $T(1)$ jest prawdziwe - jest. Zakładamy teraz, że $T(n)$ jest prawdą dla dowolnie ustalonego $n \in \mathbb{N}$. Musimy wykazać, że wtedy $T(n + 1)$ jest także prawdziwe, to jest, że zachodzi

$$S(n + 1) = 1 + 2 + \dots + n + (n + 1) = \frac{(n + 1)(n + 2)}{2}.$$

Dowód tezy indukcyjnej:

$$\begin{aligned} S(n + 1) &= 1 + 2 + \dots + n + (n + 1) = S(n) + (n + 1) \text{ (na mocy założenia indukcyjnego)} \\ &= \frac{n(n + 1)}{2} + (n + 1) = \frac{(n + 1)(n + 2)}{2}. \end{aligned}$$

Tak więc, na mocy zasady indukcji matematycznej, $T(n)$ jest prawdziwe dla wszystkich liczb naturalnych $n \geq 1$.

Przykład 3. Znaleźć i udowodnić wzór na sumę sześcianów pierwszych n liczb naturalnych, tzn.

$$1^3 + 2^3 + \dots + n^3.$$

Rozumowanie:

- | | | |
|----------------------------------|-----------------|---------|
| • $1^3 = 1 = 1^2$, | 1 | $n = 1$ |
| • $1^3 + 2^3 = 9 = 3^2$, | $3 = 1 + 2$ | $n = 2$ |
| • $1^3 + 2^3 + 3^3 = 36 = 6^2$, | $6 = 1 + 2 + 3$ | $n = 3$ |

Stąd hipoteza jest następująca:

$$1^3 + 2^3 + \dots + n^3 = (1 + 2 + \dots + n)^2 = \left(\frac{n(n + 1)}{2} \right)^2.$$

Udowodnimy, że nasza hipoteza jest prawdziwa.

1. Sprawdzamy, że dla $n_0 = 1$ wzór jest prawdziwy:

$$1^3 = 1 = \left(\frac{1 \cdot 2}{2} \right)^2.$$

2. Zakładamy, że nasz wzór jest prawdziwy dla $n \geq 1$ - dowolnie ustalona liczba naturalna, tzn, że

$$1^3 + 2^3 + \dots + n^3 = (1 + 2 + \dots + n)^2 = \left(\frac{n(n + 1)}{2} \right)^2.$$

Teza indukcyjna:

$$1^3 + 2^3 + \dots + n^3 + (n + 1)^3 = (1 + 2 + \dots + n)^2 + (n + 1)^3 = \left(\frac{(n + 1)(n + 2)}{2} \right)^2.$$

Dowód tezy indukcyjnej:

$$\begin{aligned} &1^3 + 2^3 + \dots + n^3 + (n + 1)^3 \text{ (na mocy założenia indukcyjnego)} \\ &= \left(\frac{n(n + 1)}{2} \right)^2 + (n + 1)^3 = \left(\frac{n + 1}{2} \right)^2 (n^2 + 4(n + 1)) = \left(\frac{(n + 1)(n + 2)}{2} \right)^2, \end{aligned}$$

co kończy dowód prawdziwości naszego wzoru dla $n \geq 1$ naturalnego.

Przykład 4. Pokazać, że $\forall n \in \mathbb{N}$

$$43 \mid 6^{n+2} + 7^{2n+1}.$$

Dowód:

1. $n_0 = 1$. Sprawdzamy, że $6^3 + 7^3$ jest podzielne przez 43. ($6^3 + 7^3 = 13 \cdot 43$)
2. Założenie indukcyjne: zakładamy, że istnieje taka liczba całkowita l , że

$$6^{n+2} + 7^{2n+1} = 43 \cdot l,$$

gdzie n jest dowolnie ustaloną liczbą naturalną.

Teza indukcyjna: istnieje taka liczba całkowita m , że

$$6^{(n+1)+2} + 7^{2(n+1)+1} = 43 \cdot m.$$

Dowód tezy indukcyjnej:

$$\begin{aligned} 6^{(n+1)+2} + 7^{2(n+1)+1} &= 6^{n+3} + 7^{2n+3} = 6(6^{n+2} + 7^{2n+1}) - 6 \cdot 7^{2n+1} + 7^{2n+3} \\ &= 6(6^{n+2} + 7^{2n+1}) + 7^{2n+1}(7^2 - 6) \\ &= 6 \cdot 43 \cdot l + 7^{2n+1} \cdot 43 = 43(6 \cdot l + 7^{2n+1}). \end{aligned}$$

Ponieważ $6 \cdot l + 7^{2n+1}$ jest liczbą całkowitą, więc teza indukcyjna została udowodniona, czyli nasze twierdzenie jest prawdziwe dla każdego naturalnego $n \geq 1$.

Przykład 5. Pokazać, że $\forall n \in \mathbb{N}, n \geq 4$

$$3^n > n^3.$$

Dowód:

1. $n_0 = 4$. Sprawdzamy, że zachodzi nierówność $3^4 > 4^3$.
2. Zakładamy, że $n \geq 4$ oraz że prawdą jest, że $3^n > n^3$ (założenie). Wykażemy, że stąd wynika prawdziwość nierówności (teza)

$$3^{n+1} > (n+1)^3.$$

Dowód tezy indukcyjnej:

$$(n+1)^3 = n^3 + 3n^2 + 3n + 1 = n^3 \left(1 + \frac{3}{n} + \frac{3}{n^2} + \frac{1}{n^3} \right).$$

Z założenia indukcyjnego wiemy, że $n^3 < 3^n$. Zauważamy, że zachodzi następująca nierówność

$$1 + \frac{3}{n} + \frac{3}{n^2} + \frac{1}{n^3} \leq 3 \quad \text{dla } n \geq 4,$$

(bo dla $n = 4$ mamy $1 + \frac{3}{4} + \frac{3}{16} + \frac{1}{64} \leq 3$ i to jest największa wartość.) Zatem

$$(n+1)^3 < n^3 \cdot 3 = 3^{n+1},$$

co kończy dowód na mocy indukcji matematycznej.

Przykład 6. (Nierówność Bernoulliego) Niech $x \geq -1$ będzie dowolnie ustaloną liczbą rzeczywistą. Wówczas $\forall n \in \mathbb{N}$ zachodzi nierówność

$$(1+x)^n \geq 1+nx.$$

Dowód: Niech $x \geq -1$ będzie dowolnie ustaloną liczbą rzeczywistą. Wówczas

1. $n_0 = 1$. Sprawdzamy, że nierówność zachodzi, bo mamy wtedy $(1+x)^1 \geq 1+x$.
2. Zakładamy, że n jest dowolnie ustaloną liczbą naturalną większą lub równą 1. Pokażemy, że zachodzi implikacja: $T(n) \Rightarrow T(n+1)$, gdzie

$$\begin{aligned} T(n) : (1+x)^n &\geq 1+nx \\ T(n+1) : (1+x)^{n+1} &\geq 1+(n+1)x. \\ (1+x)^n &\geq 1+nx \Rightarrow \end{aligned}$$

mnożymy obustronnie nierówność przez $1+x$, a z założenia wiemy, że $1+x \geq 0$, więc znak nierówności się nie zmienia i otrzymujemy następującą nierówność:

$$(1+x)^{n+1} \geq (1+nx)(1+x) = 1+x+nx+nx^2 = 1+(n+1)x+nx^2 \geq 1+(n+1)x,$$

bo $nx^2 \geq 0$, co kończy dowód na mocy indukcji matematycznej.

Przykład 7. (Ciąg zadany rekurencyjnie) Pokazać, że jeżeli dla ciągu a_n ($n \geq 0$) spełnione są warunki: $a_0 = 12, a_1 = 29$ (warunki początkowe) oraz dla $n \geq 2$ zachodzi

$$a_n = 5a_{n-1} - 6a_{n-2} \text{ (wzór rekurencyjny),}$$

to $\forall n \in \mathbb{N}, n \geq 0$

$$a_n = 5 \cdot 3^n + 7 \cdot 2^n.$$

Dowód:

1. Sprawdzamy, że zachodzi, $a_0 = 5 \cdot 3^0 + 7 \cdot 2^0 = 12$ oraz $a_1 = 5 \cdot 3^1 + 7 \cdot 2^1 = 29$.
2. Zakładamy, że n jest dowolnie ustaloną liczbą naturalną większą lub równą 2 oraz że zachodzi $T(n)$ i $T(n-1)$ (uogólniona wersja indukcji matematycznej).

Pokażemy, że stąd zachodzi $T(n+1)$, czyli

$$a_{n+1} = 5a_n - 6a_{n-1} = 5 \cdot (5 \cdot 3^n + 7 \cdot 2^n) - 6 \cdot (5 \cdot 3^{n-1} + 7 \cdot 2^{n-1}).$$

Po prostych przekształceniach otrzymujemy

$$a_{n+1} = 5 \cdot 3^{n+1} + 7 \cdot 2^{n+1},$$

co kończy dowód na mocy indukcji matematycznej.

Udowodnimy teraz za pomocą indukcji matematycznej następujące twierdzenie:

Twierdzenie 2.

Dla każdej liczby naturalnej n oraz dowolnych dodatnich liczb rzeczywistych a_1, a_2, \dots, a_n takich, że

$$a_1 \cdot a_2 \cdot \dots \cdot a_n = 1$$

zachodzi nierówność:

$$a_1 + a_2 + \dots + a_n \geq n.$$

Dowód.

1. Sprawdzamy, że zachodzi, $n = 1$, czyli mamy jedną liczbę rzeczywistą dodatnią taką, że $a_1 = 1$. Stąd wynika, że $a_1 \geq 1$. Zatem twierdzenie jest prawdziwe dla $n = 1$. Sprawdzamy jeszcze czy twierdzenie jest prawdziwe dla $n = 2$. Wówczas mamy dwie liczby dodatnie rzeczywiste a_1 i a_2 takie, że $a_1 \cdot a_2 = 1$. Stąd wynika, że $a_2 = \frac{1}{a_1}$ i $a_1 + a_2 = a_1 + \frac{1}{a_1} = \frac{a_1^2 + 1}{a_1}$. Chcemy pokazać, że $a_1 + a_2 \geq 2$, czyli że $\frac{a_1^2 + 1}{a_1} \geq 2$, co jest równoważne nierówności $a_1^2 + 1 \geq 2a_1$ (mnożymy obustronnie poprzednią nierówność przez a_1 , które jest dodatnie). Ostatnia nierówność zachodzi zawsze, bo $(a_1 - 1)^2 \geq 0$. Zatem twierdzenie jest prawdziwe dla $n = 2$.

2. Niech $n \geq 2$ będzie dowolnie ustaloną liczbą naturalną i założmy, że twierdzenie jest prawdziwe dla n . Weźmy teraz $n + 1$ liczb rzeczywistych dodatnich b_1, b_2, \dots, b_{n+1} takich, że

$$b_1 \cdot b_2 \cdot \dots \cdot b_{n+1} = 1.$$

Jeżeli $b_i = 1$ dla każdego $i = 1, \dots, n + 1$, to wtedy

$$b_1 + b_2 + \dots + b_{n+1} = n + 1$$

i teza twierdzenia dla $n + 1$ zachodzi.

Jeżeli nie wszystkie liczby $b_i = 1$, to znaczy, że istnieją takie i, j , że $b_i < 1$ oraz $b_j > 1$ (przynajmniej po jednej). Bez straty ogólności możemy założyć, że $b_n < 1$ i $b_{n+1} > 1$. Teraz skorzystamy z założenia indukcyjnego, że dla dowolnych n dodatnich liczb rzeczywistych, których iloczyn jest równy 1, twierdzenie jest prawdziwe. Niech zatem

$$a_1 = b_1, a_2 = b_2, \dots, a_{n-1} = b_{n-1}, a_n = b_n \cdot b_{n+1}.$$

Wówczas

$$\begin{aligned} b_1 + b_2 + \dots + b_{n+1} &= b_1 + b_2 + \dots + b_{n-1} + b_n \cdot b_{n+1} + b_n + b_{n+1} - b_n \cdot b_{n+1} \\ &= a_1 + a_2 + \dots + a_{n-1} + a_n + b_n + b_{n+1} - b_n \cdot b_{n+1} \geq n + b_n + b_{n+1} - b_n \cdot b_{n+1} \end{aligned}$$

(skorzystaliśmy tutaj z założenia, że twierdzenie działa dla liczb a_1, \dots, a_n .) Wystarczy teraz sprawdzić, czy $b_n + b_{n+1} - b_n \cdot b_{n+1} \geq 1$, czyli $b_n + b_{n+1} - b_n \cdot b_{n+1} - 1 \geq 0$. Zauważmy, że możemy przekształcić ostatnie wyrażenie:

$$b_n + b_{n+1} - b_n \cdot b_{n+1} - 1 = (1 - b_n)(b_{n+1} - 1)$$

co jest dodatnie po uwzględnieniu założenia, że $b_n < 1$ i $b_{n+1} > 1$, co kończy dowód na mocy zasady indukcji matematycznej.

Dla dowolnych liczb nieujemnych rzeczywistych a_1, a_2, \dots, a_n przyjmijmy następujące oznaczenia:

$$G_n = \sqrt[n]{a_1 \cdot a_2 \cdot \dots \cdot a_n} \quad (\text{średnia geometryczna})$$

$$A_n = \frac{a_1 + a_2 + \dots + a_n}{n} \quad (\text{średnia arytmetyczna}).$$

1.1 Zależność między średnimi liczb

Udowodnimy teraz zależność między średnimi.

Twierdzenie 3.

Dla dowolnych nieujemnych liczb rzeczywistych a_1, a_2, \dots, a_n zachodzi nierówność:

$$\sqrt[n]{a_1 \cdot a_2 \cdot \dots \cdot a_n} \leq \frac{a_1 + a_2 + \dots + a_n}{n}.$$

Dowód. Załóżmy, że mamy n dowolnych nieujemnych liczb rzeczywistych a_1, a_2, \dots, a_n . Rozważmy dwa przypadki

1. Jeżeli któraś z tych liczb jest równa zero, to wtedy ich iloczyn $a_1 \cdot a_2 \cdot \dots \cdot a_n$ też jest równy zero. Wówczas $G_n = 0$ i nierówność $G_n \leq A_n$ zachodzi, bo $a_i \geq 0$ dla każdego $i = 1, 2, \dots, n$.

2. Załóżmy teraz, że $\forall i \ a_i > 0$, to niech

$$b_i = \frac{a_i}{\sqrt[n]{a_1 \cdot a_2 \cdot \dots \cdot a_n}}.$$

Wówczas $b_i > 0$ dla każdego $i = 1, 2, \dots, n$. Zauważmy, że wtedy $b_1 \cdot b_2 \cdot \dots \cdot b_n = 1$ i możemy skorzystać z poprzedniego twierdzenia, z którego wynika, że wtedy $b_1 + b_2 + \dots + b_n \geq n$. Stąd otrzymujemy nierówność

$$b_1 + b_2 + \dots + b_n = \frac{a_1 + a_2 + \dots + a_n}{\sqrt[n]{a_1 \cdot a_2 \cdot \dots \cdot a_n}} \geq n,$$

która jest równoważna nierówności

$$\frac{a_1 + a_2 + \dots + a_n}{n} \geq \sqrt[n]{a_1 \cdot a_2 \cdot \dots \cdot a_n},$$

co kończy dowód.

1.2 Wzór dwumianowy Newtona

Twierdzenie 4.

Dla dowolnych liczb rzeczywistych a , b i dowolnej liczby naturalnej n zachodzi następujący wzór

$$\begin{aligned} (a+b)^n &= \binom{n}{0} a^0 b^n + \binom{n}{1} a^1 b^{n-1} + \dots + \binom{n}{n} a^n b^0 \\ &= \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} a^k b^{n-k} = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} a^{n-k} b^k. \end{aligned}$$

Dowód. (indukcyjny) Załóżmy, że a , b są dowolnymi liczbami rzeczywistymi. Sprawdzamy, czy twierdzenie jest prawdziwe dla $n = 0$:

$$(a+b)^0 = 1, \quad \binom{0}{0} a^0 b^0 = 1,$$

czyli twierdzenie jest prawdziwe. Dla $n = 1$ mamy

$$(a+b)^1 = a+b, \quad \binom{1}{0} a^0 b^1 + \binom{1}{1} a^1 b^0 = b+a,$$

czyli dla $n = 1$ też zachodzi.

Założmy teraz, że $n \geq 1$ jest dowolnie ustaloną liczbą naturalną i twierdzenie zachodzi. Pokażemy, że wtedy wzór jest prawdziwy dla liczby $n+1$, tzn.

$$(a+b)^{n+1} = \sum_{k=0}^{n+1} \binom{n+1}{k} a^k b^{n+1-k}.$$

$$(a+b)^{n+1} = (a+b) \cdot (a+b)^n = (\text{korzystamy z założenia indukcyjnego})$$

$$\sum_{k=0}^n \binom{n}{k} a^k b^{n-k} (a+b) = a \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} a^k b^{n-k} + b \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} a^k b^{n-k},$$

co jest równe

$$\sum_{k=0}^n \binom{n}{k} a^{k+1} b^{n-k} + \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} a^k b^{n+1-k}.$$

Ostatnią sumę rozpiszemy teraz w ten sposób, że osobno napiszemy ostatni składnik pierwszej sumy i pierwszy składnik drugiej sumy:

$$\sum_{k=0}^{n-1} \binom{n}{k} a^{k+1} b^{n-k} + \binom{n}{n} a^{n+1} + \sum_{k=1}^n \binom{n}{k} a^k b^{n+1-k} + \binom{n}{0} b^{n+1}.$$

Skoro

$$\binom{n}{n} = \binom{n+1}{n+1} \quad \text{oraz} \quad \binom{n}{0} = \binom{n+1}{0},$$

to możemy to zapisać w następującej postaci

$$\binom{n+1}{n+1} a^{n+1} + \sum_{k=0}^{n-1} \binom{n}{k} a^{k+1} b^{n-k} + \sum_{k=1}^n \binom{n}{k} a^k b^{n+1-k} + \binom{n+1}{0} b^{n+1}.$$

Zauważamy, że $\sum_{k=0}^{n-1} \binom{n}{k} a^{k+1} b^{n-k} = \sum_{k=1}^n \binom{n}{k-1} a^k b^{n-(k-1)}$ (czyli przesuwamy indeks o jeden).

Wówczas mamy

$$\begin{aligned} & \binom{n+1}{n+1} a^{n+1} + \sum_{k=1}^n \binom{n}{k-1} a^k b^{n-(k-1)} + \sum_{k=1}^n \binom{n}{k} a^k b^{n+1-k} + \binom{n+1}{0} b^{n+1} \\ & \binom{n+1}{n+1} a^{n+1} + \sum_{k=1}^n \left(\binom{n}{k-1} + \binom{n}{k} \right) a^k b^{n-(k-1)} + \binom{n+1}{0} b^{n+1}. \end{aligned}$$

Wiemy, że $\binom{n}{k-1} + \binom{n}{k} = \binom{n+1}{k}$. Stąd mamy

$$\binom{n+1}{n+1} a^{n+1} + \sum_{k=1}^n \binom{n+1}{k} a^k b^{n-(k-1)} + \binom{n+1}{0} b^{n+1} = \sum_{k=0}^{n+1} \binom{n+1}{k} a^k b^{n+1-k},$$

co kończy dowód.