

**ELIMINACJE SZKOLNE**  
**LOGIKA INDUKCJI MATEMATYCZNEJ - NOTATKI Z WYKŁADU**

## PLAN WYKŁADU

- 1) Intuicja indukcji
- 2) Twierdzenie o indukcji
- 3) Dowód indukcyjny – grzechy główne
- 4) Dowód indukcyjny – jak to zrobić (zadania)

**Ad. 1.** Intuicja domina. Film: <https://www.youtube.com/watch?v=V-QkFrylJbQ>

Trzeba odpowiednio mocno pchnąć pierwszego i zachować właściwe odstępy, to wszyscy się przewrócą.

**Ad 2.** Twierdzenie o indukcji matematycznej (TIM). Dowodliwe na gruncie arytmetyki, ale leży blisko aksjomatów liczb naturalnych (w pewnej wersji samo może być aksjomatem), dlatego go nie dowodzimy. Ale musimy je właściwie rozumieć.

**Założenia:** 1) Twierdzenie  $T$  zachodzi dla 1 (notacja:  $T(1)$  jest prawdziwe),

2) Dla każdej liczby  $n \geq 1$  zachodzi **implikacja**  $T(n) \Rightarrow T(n+1)$ , gdzie  $T(n)$  oznacza twierdzenie zapisane dla liczby  $n$ , a nie prawdziwość  $T(n)$ .

**Teza:** Twierdzenie  $T$  zachodzi dla wszystkich liczb naturalnych – notacja  $T(N)$ .

**Możliwe warianty** (przykładowe):

- Zachodzi  $T(125)$  i implikacja  $T(n) \Rightarrow T(n+1)$ . Wtedy teza zachodzi dla wszystkich liczb naturalnych  $n \geq 125$ .
- Zachodzi  $T(2)$  i implikacja  $T(n) \Rightarrow T(n+2)$ . Wtedy teza zachodzi dla liczb parzystych dodatnich.
- Zachodzi  $T(2)$  i implikacja  $T(n) \Rightarrow T(2n)$ . Wtedy teza zachodzi dla potęg dwójki  $\geq 2$ .

**Ad 3. Grzech 1.** Czy w TIM zakładamy tezę twierdzenia  $T$ ? Uczniowie często mówią: Załóżmy, że  $T(n)$  jest prawdziwe, pokażemy, że prawdziwe jest  $T(n+1)$ . Wtedy nie potrzeba żadnego dowodu, wszak założyliśmy tezę dowodzonego twierdzenia  $T$  (wobec dużego kwantyfikatora nad  $n$ ). **NIE zakładamy tezy**, bowiem faktycznie sprawdzamy prawdziwość implikacji dla wszystkich  $n$ , zarówno dla tych, dla których  $T(n)$  jest prawdziwe, jak i fałszywe. **Kiedy implikacja jest prawdziwa?** Kiedy poprzednik jest fałszywy, a następnik dowolny **oraz** kiedy poprzednik jest prawdziwy i następnik też. Oba te przypadki są sprawdzane i dopiero z tego wynika prawdziwość implikacji w 2). Tyle że w I przypadku implikacja jest prawdziwa, więc tym przypadkiem nie trzeba się specjalnie zajmować. Zajmujemy się więc przypadkiem II. Dowód implikacji  $p \Rightarrow q$  nie orzeka nic o prawdziwości zdań  $p$  i  $q$  (zdanie *Jeśli Wąchock jest stolicą Polski, to jestem słońiem.* jest prawdziwe.)

**Zad. 1.** Wyznaczyć zbiór liczb rzeczywistych, kiedy implikacja  $x > 0 \Rightarrow x > 1$  jest prawdziwa. Odp.  $(-\infty, 0] \cup (1, \infty)$ .

**Grzech 2.** Uczniowie często sprawdzają, że zachodzi  $T(1)$  oraz że zachodzi implikacja  $T(n) \Rightarrow T(n+1)$  w przypadku, gdy  $T(n)$  jest prawdziwe. Na tym kończą dowód. A to niczego nie dowodzi. To jest tylko sprawdzenie założeń pewnego twierdzenia. Trzeba jeszcze to twierdzenie zastosować i z niego dopiero wynika, że  $T$  jest prawdziwe dla wszystkich liczb naturalnych. Analogia do twierdzenia Pitagorasa. Mamy wykazać, że zachodzi związek między długościami boków trójkąta, sprawdzamy, że to jest trójkąt prostokątny i kończymy dowód nic nie wykazawszy o bokach.

**Ad. 4.** Rozwiążmy przykładowe zadania pokazujące niuanse logiczne dowodów indukcyjnych.

**Zad. 2.** Udowodnij, że wszystkie wyrazy ciągu  $a_n = \sqrt{2}^{\sqrt{2}^{\sqrt{2}^{\dots \sqrt{2}^{\sqrt{2}}}}}$  (w zapisie  $\sqrt{2}$  występuje  $n$  razy, a potęgowanie wykonujemy od najwyższego wykładnika) są mniejsze od 2. Oczywiście  $n \in \{1, 2, 3, \dots\}$

**Rozwiązanie:** 1) Sprawdzamy, czy  $T(1)$  jest prawdziwe. Tak, bo  $a_1 = \sqrt{2}$  jest mniejsze od 2.

2) Kiedy  $T(n)$  dla jakiegoś  $n$  jest nieprawdziwe, implikacja  $T(n) \Rightarrow T(n+1)$  zachodzi, a kiedy  $T(n)$  dla jakiegoś  $n$  jest prawdziwe, czyli  $a_n < 2$ , mamy  $a_{n+1} = \sqrt{2}^{a_n} < \sqrt{2}^2 < 2$ , czyli  $T(n+1)$  też jest wówczas prawdziwe, zatem implikacja  $T(n) \Rightarrow T(n+1)$  zachodzi.

3) Sprawdziliśmy, że spełnione są założenia TIM. Stosujemy zatem to twierdzenie i na jego mocy mamy, że  $a_n < 2$  dla wszystkich  $n$  naturalnych, c.b.d.o.

**Zad. 3.** Twierdzenie o tym, że wszystkie koty są czarne. Można ew. pominąć.

**Zad. 4.** (można ew. pominąć) Udowodnij, że dla każdej liczby naturalnej  $n$  zachodzi równość

$$1^2 + 2^2 + 3^2 + \dots + (n-1)^2 + n^2 = \frac{n(n+1)(2n+1)}{6}.$$

*Rozwiązanie:*

1° Dla  $n = 1$  równość przyjmuje postać  $1 = 1$ , jest więc prawdziwa.

2° Niech  $n$  będzie taką liczbą naturalną, że prawdziwa jest równość  
Udowodnimy, że wówczas

$$1^2 + 2^2 + 3^2 + \dots + (n-1)^2 + n^2 + (n+1)^2 = \frac{(n+1)(n+2)(2n+3)}{6}.$$

Wychodząc od lewej strony równości i korzystając z założenia indukcyjnego, otrzymujemy

$$\begin{aligned} 1^2 + 2^2 + 3^2 + \dots + (n-1)^2 + n^2 + (n+1)^2 &= \frac{n(n+1)(2n+1)}{6} + (n+1)^2 = \\ &= \frac{n+1}{6} \cdot (n(2n+1) + 6(n+1)) = \frac{n+1}{6} \cdot (2n^2 + 7n + 6) = \frac{(n+1)(n+2)(2n+3)}{6}, \end{aligned}$$

co dowodzi prawdziwości implikacji indukcyjnej. Na mocy TIM nierówność zachodzi dla każdej liczby naturalnej.

**Zad. 5.** Dowieść, że dla dowolnej liczby naturalnej  $n$  zachodzi nierówność  $30n < 2^n + 110$ .

*Rozwiązanie:*

1° Dla  $n = 1$  sprawdzamy bezpośrednio  $30 < 2 + 110 = 112$ .

2° Załóżmy, że  $30n < 2^n + 110$ . Udowodnimy nierówność

$30(n+1) < 2^{n+1} + 110$ . Stosując założenie indukcyjne otrzymujemy ciąg nierówności:

$$30(n+1) = 30n + 30 < 2^n + 110 + 30 = 2^{n+1} + 110 + 30 - 2^n < 2^{n+1} + 110,$$

przy czym ostatnia nierówność zachodzi dla  $n \geq 5$ .

Zatem nierówność została udowodniona dla  $n \geq 5$ .

Pozostaje sprawdzić, że

dla  $n = 2$  mamy  $60 < 4 + 110 = 114$ ,

dla  $n = 3$  mamy  $90 < 8 + 110 = 118$ ,

dla  $n = 4$  mamy  $120 < 16 + 110 = 126$ .

czyli dowiedzona nierówność zachodzi dla wszystkich liczb naturalnych. Wydaje się, że sprawdziliśmy wszystko, ale dlaczego dla  $n=6$  mamy  $180 < 174$ ? Gdzie jest sprawdzenie  $T(5)$ ? Co tak naprawdę udowodniliśmy?

**Zad. 6.** Czy prawdziwa jest nierówność  $n^4 \leq 2^n$ ?

1) Dla  $n=1$  jest prawdziwa.

2) Załóżmy, że jakieś  $n$  spełnia tę nierówność, chcemy pokazać, że zachodzi  $(n+1)^4 \leq 2^{n+1}$ .

Mamy:

$$\begin{aligned} (n+1)^4 &= n^4 \cdot \left(\frac{n+1}{n}\right)^4 \leq 2^n \cdot \left(1 + \frac{1}{n}\right)^4 = 2^n \cdot \left(1 + \frac{4}{n} + \frac{6}{n^2} + \frac{4}{n^3} + \frac{1}{n^4}\right) \leq \\ &\leq 2^n \cdot \left(1 + \frac{4}{n} + \frac{6}{n^2} + \frac{4}{n^2} + \frac{1}{n^2}\right) = 2^n \cdot \left(1 + \frac{4}{n} + \frac{11}{n^2}\right) < 2^n \cdot \left(1 + \frac{4}{n} + \frac{12}{n^2}\right) \leq \\ &\leq 2^n \cdot \left(1 + \frac{4}{n} + \frac{2}{n}\right) = 2^n \cdot \left(1 + \frac{6}{n}\right) \leq 2^n \cdot 2 = 2^{n+1}. \end{aligned}$$

Szacowanie w II linijce celowo jest tendencyjne (przez  $1/n^2$  a nie  $1/n$ ), żeby nie spalić dowcipu.

Ostatnia linia jest poprawna dla  $n \geq 6$ . Czy na mocy TIM twierdzenie jest prawdziwe dla liczb naturalnych  $n \geq 6$ ? Nie, bo nie jest prawdziwe dla 2, 3, 4, ..., 15. Dla  $n=16$  zachodzi równość i to jest nasz warunek 1), czyli na mocy TIM twierdzenie jest prawdziwe dla liczb naturalnych  $n \geq 16$ ?

## UWAGI ORGANIZACYJNE

1. Czas trwania wykładu 45 min. Czas pisania zadań 45 min. Nie trzeba rozwiązać wszystkich zadań.
2. Nie używamy kalkulatorów.
3. Termin konkursu szkolnego: 30 XI (można zrobić jednego dnia wykład, drugiego zadania).
4. Odsyłanie wyników mejlem na adres: [mikolaj@math.uniwruc.pl](mailto:mikolaj@math.uniwruc.pl) do 4 XII.
5. Wyniki przesać w pliku xls zgodnym ze wzorem zamieszczonym na stronie www konkursu.
6. W przypadku dużej liczby uczniów i dużego rozrzutu wyników nie trzeba wysyłać wszystkich nazwisk, ale należy w treści mejla podać liczbę uczestników wykładu i części zadaniowej w każdej kategorii.
7. Prac nie trzeba przysyłać pocztą, ale należy je zachować do czasu ogłoszenia listy finalistów. W przypadku dużych odchyień wyników z danej szkoły od średniej, możemy poprosić o przesłanie prac.
8. W zad. 1-8 każdy podpunkt jest oceniany zero-jedynkowo. Nie ma połówek za częściowo poprawne odpowiedzi.
9. Finały w Instytucie Matematycznym UW, pl. Grunwaldzki 2, 50-384 Wrocław 16 XII, początek godz. 10:15, sala HS.

## KLUCZ ODPOWIEDZI

1. a)  $\mathbb{R} \setminus \{0\}$  lub  $(-\infty, \infty) \setminus \{0\}$  lub  $(-\infty, 0) \cup (0, \infty)$ , b)  $[1, \infty)$ , c)  $\mathbb{R}$  lub  $(-\infty, \infty)$ , d)  $(-2, 2) \cup [2, \infty)$  lub  $(-2, \infty)$
2. a) T, b) N, c) N, d) T
3. a) T, b) T, c) N, d) N
4. a) T, b) T, c) T, d) T
5. a) T, b) T, c) T, d) T
6. a) T, b) T, c) T, d) T
7. a) T, b) N, c) N, d) N
8. a) N, b) T, c) N, d) T
9.  $2^{65} \cdot n \leq 2^{65} \cdot 64 = 2^{65} \cdot 2^6 = 2^{71} \leq 2^n + 2^{71}$  4 pkt (po 1 punkcie za każde przejście)
10. 0° Dla  $n \leq 64$  mamy zad. 9. Dla  $n \geq 65$  dowodzimy indukcyjnie.

1° Dla  $n = 65$  porównujemy lewą i prawą stronę nierówności danej w treści zadania:

$$L = 2^{65} \cdot 65,$$

$$P = 2^{65} + 2^{71} = 2^{65} + 2^6 \cdot 2^{65} = 2^{65} + 64 \cdot 2^{65} = 65 \cdot 2^{65},$$

skąd  $L = P$ .

2° Niech  $n \geq 65$  będzie taką liczbą naturalną, że

$$2^{65} \cdot n \leq 2^n + 2^{71}.$$

W celu przeprowadzenia zasadniczej części dowodu indukcyjnego chcemy wykazać, że z powyższej nierówności wynika nierówność

$$2^{65} \cdot (n+1) \leq 2^{n+1} + 2^{71}.$$

Wychodząc od lewej strony powyższej nierówności i korzystając z założenia indukcyjnego oraz z nierówności  $n \geq 65$  otrzymujemy

$$L = 2^{65} \cdot (n+1) = 2^{65} \cdot n + 2^{65} \leq 2^n + 2^{71} + 2^{65} \leq 2^n + 2^{71} + 2^n = 2^{n+1} + 2^{71} = P,$$

3° założenia TIM są spełnione, więc na mocy TIM nierówność jest spełniona dla  $n \geq 65$ .

Po 1 punkcie za: 0°, 1°, 2°, 3°.

11. Dowód dzielimy na dwa przypadki. 0° Dla  $n \leq 27$  zachodzi  $3^{28} \cdot n \leq 3^{28} \cdot 27 = 3^{28} \cdot 3^3 = 3^{31} \leq 3^n + 3^{31}$ , dla  $n \geq 28$  indukcyjnie.

1° dla  $n=28$  mamy  $L = 3^{28} \cdot 28 = P$

2° niech  $n \geq 28$  będzie taką liczbą, że  $3^{28} \cdot n \leq 3^n + 3^{31}$ , pokażemy, że z tego wynika, że  $3^{28} \cdot (n+1) \leq 3^{n+1} + 3^{31}$ .

Wychodząc od lewej strony powyższej nierówności i korzystając z założenia indukcyjnego oraz z nierówności  $n \geq 28$  otrzymujemy

$$L = 3^{28} \cdot (n+1) = 3^{28} \cdot n + 3^{28} \leq 3^n + 3^{31} + 3^{28} \leq 3^n + 3^{31} + 3^n = 2 \cdot 3^n + 3^{31} <$$

$$< 3 \cdot 3^n + 3^{31} = 3^{n+1} + 3^{31} = P,$$

3° na mocy TIM i 0° nierówność zachodzi dla wszystkich liczb naturalnych. Po 1 punkcie za: 0°, 1°, 2°, 3°.



**Zad. 9.** Udowodnij, że dla każdej liczby naturalnej  $n \leq 64$  zachodzi nierówność  $2^{65} \cdot n \leq 2^n + 2^{71}$ .

**Zad. 11.** Udowodnij, że dla każdej liczby naturalnej zachodzi nierówność  $3^{28} \cdot n \leq 3^n + 3^{31}$ .

**Zad. 10.** Udowodnij, że dla każdej liczby naturalnej zachodzi nierówność  $2^{65} \cdot n \leq 2^n + 2^{71}$ .