
Spis treści

PRZEDMOWA	1
I WSTĘP DO ANALIZY MATEMATYCZNEJ	3
1 Wiadomości wstępne (<i>Andrzej Piątkowski</i>)	5
1.1 Logika	5
1.2 Rachunek zbiorów	11
1.3 Zbiory liczbowe	15
1.4 Wartość bezwzględna i jej własności	16
1.5 Przedziały, otoczenia, sąsiedztwa	17
1.6 Silnia i symbol Newtona	19
1.7 Własności potęgowania	20
1.8 Logarytm i jego własności	21
1.9 Płaszczyzna kartezjańska, przestrzeń kartezjańska	21
2 Funkcja i jej własności (<i>Andrzej Piątkowski</i>)	25
2.1 Pojęcie funkcji i jej wykresu	25
2.2 Złożenie funkcji, funkcja odwrotna	26
2.3 Własności funkcji	32
2.4 Przekształcenia wykresów	36
2.5 Przegląd pewnych funkcji podstawowych	38

2.6	Pojęcie funkcji elementarnej	55
3	Ciągi (<i>Andrzej Piątkowski</i>)	57
3.1	Pojęcie ciągu	57
3.2	Własności ciągów	59
3.3	Granica ciągu	60
3.4	Ciąg arytmetyczny i geometryczny	69
3.5	Sumy częściowe ciągów	72
3.6	Suma wszystkich wyrazów ciągu geometrycznego	73
3.7	Liczba e , funkcja wykładnicza o podstawie naturalnej	76
4	Równania i nierówności (<i>Agnieszka Niedziałkowska</i>)	79
4.1	Wiadomości wstępne	79
4.2	Równania liniowe	85
4.3	Nierówności liniowe	86
4.4	Układy dwóch równań z dwiema niewiadomymi	87
4.5	Równania kwadratowe	91
4.6	Nierówności kwadratowe	92
4.7	Równania trygonometryczne	95
4.8	Równania wykładnicze	106
4.9	Równania logarytmiczne	109
5	Granica i ciągłość funkcji (<i>Marek Małolepszy</i>)	113
5.1	Pojęcie granicy funkcji	113
5.2	Obliczanie granic	121
5.3	Ciągłość funkcji	130
6	Pochodna (<i>Andrzej Piątkowski</i>)	137
6.1	Pojęcie pochodnej	137
6.2	Własności pochodnej	142
6.3	Monotoniczność i ekstrema funkcji	148
6.4	Zadania optymalizacyjne	152
6.5	Pochodna drugiego rzędu	158
7	Rachunek całkowy (<i>Andrzej Piątkowski</i>)	161
7.1	Funkcja pierwotna	161
7.2	Całka nieoznaczona	163
7.3	Całka oznaczona	169

8	Wektory w przestrzeni kartezjańskiej (<i>Andrzej Piątkowski</i>)	173
8.1	Wektory zaczepione i swobodne	173
8.2	Współrzędne wektorów	175
8.3	Przestrzeń euklidesowa	176
8.4	Działania na wektorach	176
8.5	Przebiegi w przestrzeni \mathbb{R}^3	182
II	WSTĘP DO WYBRANYCH ZAGADNIENÍ Z FIZYKI	185
9	Układy inercjalne i nieinercjalne (<i>Krystyna Krasińska</i>)	187
9.1	Opis ruchu. Układ odniesienia	187
9.2	Zadania - inercjalne układy odniesienia	205
9.3	Zadania - układy inercjalne i nieinercjalne	218
10	Ruch drgający (<i>Mariusz Krasiński</i>)	233
10.1	Sposoby opisu drgań	234
10.2	Drgania harmoniczne proste	235
10.3	Drgania harmoniczne tłumione	252
10.4	Drgania harmoniczne wymuszone z tłumieniem	258
10.5	Drgania w dwóch wymiarach	261
11	Fale (<i>Mariusz Krasiński</i>)	267
11.1	Rodzaje fal	268
11.2	Fale w jednym, dwóch i trzech wymiarach	271
11.3	Matematyczny opis fali	272
11.4	Prędkość fazowa fali	274
11.5	Prędkości fal mechanicznych w różnych ośrodkach	277
11.6	Interferencja fal	279
11.7	Dudnienia	285
11.8	Fala stojąca	287
11.9	Efekt Dopplera	294
11.10	Zasada Huygensa	299
12	Optyka geometryczna (<i>Michał Dobrski</i>)	301
12.1	Wprowadzenie	301
12.2	Prawa opisujące bieg promieni	302
12.3	Zwierciadła i soczewki	305

13	Fizyka współczesna (<i>Piotr Słoma, Janusz Tomaszewski</i>)	319
13.1	Kształtowanie się poglądów na światło na przestrzeni dziejów	319
13.2	Światło jako fala elektromagnetyczna	323
13.3	Światło jako strumień cząstek	346
13.4	Dualizm korpuskularno-falowy materii	354
13.5	Promieniotwórczość	375
13.6	Twórcy starszej fizyki współczesnej z przymrużeniem oka . .	379

PRZEDMOWA

*Kto nie zna matematyki, nie może
poznać innych nauk ścisłych
i nie może poznać świata*
Roger Bacon

Wprowadzenie studiów trójstopniowych: inżynierskich bądź licencjackich, magisterskich i doktoranckich w szkolnictwie wyższym oraz wdrożona reforma kształcenia na poziomie szkolnym to nie lada wyzwanie dla całego środowiska akademickiego matematyków, fizyków i inżynierów. Uczniowie i studenci uczą się coraz mniej matematyki i fizyki, pogłębia się luka między szkolną a akademicką matematyką i fizyką, zmniejszył się, i to bardzo, zakres materiału, jaki mają do opanowania maturzyści. Dostrzegamy poważny niedostatek u studentów I roku niezbędnej techniki rachunkowej, wyraźny spadek umiejętności analitycznych. Sylwetka i przygotowanie absolwentów szkół ponadgimnazjalnych uległy w ciągu ostatnich lat radykalnej zmianie. Obecnie poziom matury, szczególnie tej zdawanej na poziomie podstawowym, nie gwarantuje, że kandydat aplikujący na uczelnię techniczną posiada wiedzę i umiejętności w zakresie matematyki i fizyki na poziomie umożliwiającym studiowanie.

Autorzy tego skryptu pragną zachęcić do sięgnięcia po niego przede wszystkim studentów I roku studiów technicznych, jak również

maturzystów, którzy zamierzają podjąć studia na uczelni technicznej. Poruszamy w nim tematy, z którymi najczęściej studenci sobie nie radzą. Sprawdzenie i uzupełnienie wiedzy będzie dużym ułatwieniem w zrozumieniu treści wykładów z matematyki i fizyki na pierwszym roku studiów. Bardzo dobrym uzupełnieniem tego skryptu, jeśli chodzi o część praktyczną, jest "Zbiór zadań z matematyki i fizyki dla kandydatów na Politechnikę Łódzką" — Wydawnictwo Politechniki Łódzkiej, 2005 r., redakcja A. Just.

Na uczelniach technicznych rozpoczyna studia młodzież o bardzo szerokim spektrum przygotowania merytorycznego z matematyki i fizyki, od bardzo dobrze do zdecydowanie słabo przygotowanych. Aby nie bać się matematyki, przedmiotów ścisłych, a w przyszłości nowoczesnej technologii, zajrzyjcie koniecznie do tego skryptu, sprawdźcie wszyscy, czy wiecie to, co przyszły student uczelni technicznej wiedzieć powinien.

Wiadomości wstępne

Andrzej Piątkowski

1.1 Logika

1.1.1 Zdania, tautologie

Logika jest nauką zajmującą się zdaniami. Z punktu widzenia logiki istotne jest, czy dane zdanie jest prawdziwe, czy nie. Nie jest natomiast istotne o czym to zdanie mówi.

Definicja 1.1. *Zdaniem w sensie logiki nazywać będziemy każdą wypowiedź, o której da się powiedzieć, czy jest prawdziwa, czy fałszywa (inaczej: której da się przyporządkować jedną z dwu wartości logicznych: prawdę lub fałsz).*

Z definicji tej widać łatwo, że zdanie w sensie logiki musi być zdaniem oznajmującym w sensie gramatycznym. Nie każde jednak zdanie oznajmujące w sensie gramatyki jest zdaniem w sensie logiki, np. „ a jest liczbą parzystą” jest gramatycznie zdaniem oznajmującym, ale o wypowiedzi tej nie da się powiedzieć, czy jest prawdziwa dopóki nie wiemy, jaką liczbą jest a .

Zdania oznaczać będziemy symbolami p, q, r itd. Niech p będzie zdaniem. Fakt, że zdanie p jest prawdziwe będziemy zapisywać w postaci $w(p) = 1$ (czytamy: wartość logiczna zdania p wynosi 1). Odpowiednio fakt, że zdanie p jest fałszywe zapisujemy w postaci $w(p) = 0$ (czytamy: wartość logiczna zdania p wynosi 0).

Mając dane pewne zdania, możemy z nich za pomocą *funktorów zdaniotwórczych* (spójników) tworzyć nowe zdania bardziej złożone. Oto definicje pewnych podstawowych funktorów zdaniotwórczych:

Definicja 1.2. Jeżeli p jest danym zdaniem, to zdanie „nieprawda, że p ” nazywamy negacją albo zaprzeczeniem zdania p . Negację zdania p zapisujemy za pomocą symbolu $\sim p$. Wartości logiczne negacji opisuje następująca tabela:

p	$\sim p$
0	1
1	0

Niech p, q będą dwoma danymi zdaniem.

Definicja 1.3. Zdanie „ p lub q ” nazywamy alternatywą albo sumą logiczną zdań p, q . Alternatywę zdań p, q zapisujemy za pomocą symbolu $p \vee q$. Zdanie $p \vee q$ jest fałszywe tylko w tym przypadku, gdy oba składniki tej alternatywy są fałszywe. Wartości logiczne alternatywy opisuje następująca tabela:

p	q	$p \vee q$
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	1

Definicja 1.4. Zdanie „ p i q ” nazywamy koniunkcją albo iloczynem logicznym zdań p, q . Koniunkcję zdań p, q zapisujemy za pomocą symbolu $p \wedge q$. Zdanie $p \wedge q$ jest prawdziwe tylko w tym przypadku, gdy oba czynniki tej koniunkcji są prawdziwe. Wartości logiczne koniunkcji opisuje następująca tabela:

p	q	$p \wedge q$
0	0	0
0	1	0
1	0	0
1	1	1

Definicja 1.5. Zdanie „jeżeli p , to q ” nazywamy implikacją albo wynikaniem. Implikację zapisujemy za pomocą symbolu $p \Rightarrow q$. Zdanie p nazywamy poprzednikiem, zaś zdanie q następnikiem implikacji $p \Rightarrow q$. Implikacja jest fałszywa tylko w tym przypadku, gdy jej poprzednik jest prawdziwy, zaś następnik fałszywy. Wartości logiczne implikacji opisuje następująca tabela:

p	q	$p \Rightarrow q$
0	0	1
0	1	1
1	0	0
1	1	1

Założmy, że zdanie $p \Rightarrow q$ jest prawdziwe (np. jest twierdzeniem matematycznym sformułowanym w postaci implikacji). Wówczas p nazywamy warunkiem wystarczającym albo warunkiem dostatecznym dla q , zaś q nazywamy warunkiem koniecznym dla p .

Definicja 1.6. Zdanie „ p wtedy i tylko wtedy, gdy q ” nazywamy równoważnością zdań p, q . Równoważność zapisujemy za pomocą symbolu $p \iff q$. Równoważność $p \iff q$ jest prawdziwa w tych przypadkach, gdy oba zdania p i q mają tę samą wartość logiczną. Wartości logiczne równoważności opisuje następująca tabela:

p	q	$p \iff q$
0	0	1
0	1	0
1	0	0
1	1	1

Jeżeli równoważność $p \iff q$ jest zdaniem prawdziwym (np. jest twierdzeniem matematycznym sformułowanym w postaci równoważności), to mówimy, że p jest warunkiem koniecznym i wystarczającym dla q i odwrotnie.

Najbardziej interesującymi zdaniami złożonymi są takie, które są prawdziwe niezależnie od wartości logicznych zdań składowych.

Definicja 1.7. Formułę, której wartość logiczna wynosi 1 niezależnie od wartości logicznych zdań składowych nazywamy prawem logicznym albo tautologią.

Oto najważniejsze przykłady praw logicznych:

1. Prawa przemienności

$$(p \vee q) \iff (q \vee p).$$

$$(p \wedge q) \iff (q \wedge p).$$

2. Prawa łączności

$$[(p \vee q) \vee r] \iff [p \vee (q \vee r)].$$

$$[(p \wedge q) \wedge r] \iff [p \wedge (q \wedge r)].$$

3. Prawa rozdzielności

$$[p \wedge (q \vee r)] \iff [(p \wedge q) \vee (p \wedge r)].$$

$$[p \vee (q \wedge r)] \iff [(p \vee q) \wedge (p \vee r)].$$

4. Prawo podwójnego przeczenia

$$[\sim (\sim p)] \iff p.$$

5. Prawo wyłączonego środka

$$p \vee (\sim p).$$

Prawo to można także wyrazić słownie: Z dwóch zdań p i $\sim p$ co najmniej jedno jest prawdziwe.

6. Prawo sprzeczności

$$\sim (p \wedge (\sim p)).$$

Prawo to można także wyrazić słowami: Z dwóch zdań p i $\sim p$ co najmniej jedno jest fałszywe.

7. Prawa de Morgana

$$(\sim (p \vee q)) \iff ((\sim p) \wedge (\sim q)).$$

$$(\sim (p \wedge q)) \iff ((\sim p) \vee (\sim q)).$$

8. Prawo eliminacji implikacji

$$(p \implies q) \iff ((\sim p) \vee q).$$

9. Prawo zaprzeczania implikacji

$$(\sim (p \implies q)) \iff (p \wedge (\sim q)).$$

10. Prawo transpozycji

$$(p \implies q) \iff ((\sim q) \implies (\sim p)).$$

Założmy, że dane jest twierdzenie matematyczne sformułowane w postaci implikacji $p \implies q$. Nazwijmy to twierdzenie *twierdzeniem prostym*. Wtedy zdanie $q \implies p$ nazywamy *twierdzeniem odwrotnym*, zdanie $(\sim p) \implies (\sim q)$ nazywamy *twierdzeniem przeciwnym*, zaś zdanie $(\sim q) \implies (\sim p)$ — *twierdzeniem transponowanym*. Z prawa transpozycji wynika, że twierdzenia proste i transponowane są równoważne oraz że twierdzenia odwrotne i przeciwnie są równoważne. Inne pary twierdzeń w tym układzie nie muszą być równoważne.

11. Prawo eliminacji równoważności

$$(p \iff q) \iff ((p \implies q) \wedge (q \implies p)).$$

1.1.2 Formy zdaniowe, kwantyfikatory

Definicja 1.8. Niech X będzie ustalonym zbiorem. Formą (funkcją) zdaniową zmiennej x o dziedzinie X nazywamy wyrażenie $\varphi(x)$ zawierające zmienną x , które staje się zdaniem, gdy w miejsce zmiennej x wstawimy dowolny element ze zbioru X .

Przykładami form zdaniowych są równania i nierówności:

$$2x + 1 = 7 \tag{1.1}$$

$$\frac{x - 3}{2x + 3} \geq x - 4 \tag{1.2}$$

$$\sqrt{1 - x^2} > 3. \tag{1.3}$$

Formą zdaniową jest także wyrażenie:

$$\text{Liczba } x \text{ jest parzysta.} \tag{1.4}$$

Najczęściej z samej postaci formy zdaniowej jesteśmy w stanie odczytać jej dziedzinę. Dziedziną formy zdaniowej (1.1) jest zbiór wszystkich liczb rzeczywistych, dziedziną formy (1.2) — zbiór liczb rzeczywistych z wyjątkiem liczby $-\frac{3}{2}$, dziedziną formy (1.3) — zbiór liczb z przedziału $(-1; 1)$ i wreszcie dziedziną formy (1.4) — zbiór liczb całkowitych.

W sposób analogiczny definiujemy formy zdaniowe większej ilości zmiennych.

Definicja 1.9. Kwantyfikatorem ogólnym nazywamy wyrażenie „dla każdego x ”, które postawione przed formą zdaniową zmiennej x czyni z niej zdanie. Kwantyfikator ogólny postawiony przed formą zdaniową $\varphi(x)$ zapisujemy symbolicznie

$$\bigwedge_x \varphi(x)$$

i czytamy „dla każdego x spełniony jest warunek $\varphi(x)$ ”.

Kwantyfikatorem szczegółowym nazywamy wyrażenie „istnieje x takie, że”, które postawione przed formą zdaniową zmiennej x czyni z niej zdanie. Kwantyfikator szczegółowy postawiony przed formą zdaniową $\varphi(x)$ zapisujemy symbolicznie

$$\bigvee_x \varphi(x)$$

i czytamy „istnieje takie x , że spełniony jest warunek $\varphi(x)$ ”.

Przykład 1.10. Zdanie

$$\bigwedge_x (x^2 + 1 > 0)$$

jest zdaniem prawdziwym, gdyż forma zdaniowa $x^2 + 1 > 0$ jest spełniona dla wszystkich elementów swojej dziedziny, czyli dla wszystkich liczb rzeczywistych. Podobnie zdanie

$$\bigvee_x (x^2 + 2x - 3 = 0)$$

jest zdaniem prawdziwym, gdyż na przykład liczba -3 spełnia formę zdaniową $x^2 + 2x - 3 = 0$. Zdanie

$$\bigwedge_x \left(\frac{x-1}{x+2} \leq 5 \right)$$

jest zdaniem fałszywym, gdyż na przykład liczba $-\frac{5}{2}$, która jest różna od -2 , więc leży w dziedzinie, nie spełnia formy zdaniowej $\frac{x-1}{x+2} \leq 5$. Wreszcie zdanie

$$\bigvee_x (x^2 + x + 1 \leq 0)$$

jest zdaniem fałszywym, gdyż nie ma takiej liczby x , która spełniałaby formę zdaniową $x^2 + x + 1 \leq 0$.

W rachunku kwantyfikatorów wprowadza się także pojęcie prawa. Prawem rachunku kwantyfikatorów będzie zdanie zawierające kwantyfikatory,

które jest prawdziwe niezależnie od tego, jakie formy zdaniowe do tego zdania wstawimy. Istotnymi dla nas prawami rachunku kwantyfikatorów będą *prawa de Morgana*:

$$\left[\sim \left(\bigwedge_x \varphi(x) \right) \right] \iff \left[\bigvee_x (\sim \varphi(x)) \right]$$

$$\left[\sim \left(\bigvee_x \varphi(x) \right) \right] \iff \left[\bigwedge_x (\sim \varphi(x)) \right].$$

1.2 Rachunek zbiorów

Zakładamy, że wiadomo, co to jest zbiór i co to jest element zbioru (są to tak zwane pojęcia pierwotne). Umawiamy się, że zbiory będziemy oznaczać symbolami A, B, \dots, X, Y, Z , zaś ich elementy — symbolami a, b, \dots, x, y, z .

Fakt, że a jest elementem zbioru A , zapisywać będziemy symbolicznie

$$a \in A,$$

zaś fakt, że a nie jest elementem zbioru A — symbolem

$$a \notin A.$$

Zbiory zawierające skończoną ilość elementów nazywać będziemy *skończonymi*. W szczególności zbiór niezawierający żadnego elementu nazywamy *pustym* i oznaczamy symbolem \emptyset . Zbiory zawierające nieskończoną ilość elementów nazywamy *nieskończonymi*. Zbiór skończony może być zadany przez wymienienie wszystkich elementów tego zbioru, np.

$$\{1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8\}$$

jest zbiorem złożonym z liczb naturalnych mniejszych od 9. Oczywiście w ten sposób nie da się zadać żadnego zbioru nieskończonego. Mimo to czasami stosowana jest ta nieprecyzyjna metoda do opisywania zbiorów nieskończonych, np. pisząc

$$\{2, 4, 6, 8, \dots\},$$

domyślamy się, że chodzi o zbiór wszystkich liczb naturalnych parzystych. Aby móc precyzyjnie określać zbiory (także nieskończone), wprowadzamy

następujący zapis: niech $\varphi(x)$ będzie dowolną formą zdaniową o dziedzinie X . Symbol

$$\{x : \varphi(x)\}$$

oznacza zbiór złożony z tych elementów dziedziny X , które spełniają formę zdaniową $\varphi(x)$, tzn. z tych elementów, które podstawione do formy $\varphi(x)$ czynią z niej zdanie prawdziwe. Symbol ten czytamy: „zbiór tych x , dla których spełniony jest warunek $\varphi(x)$ ”.

Przykład 1.11. a) $\{x : x^2 + 2x - 3 = 0\} = \{-3, 1\}$.

b) $\{x : 2x + 1 > 5\} = (2, \infty)$,

c) $\{2, 4, 6, \dots\} = \left\{x : \bigvee_{k \in \mathbb{N}} x = 2k\right\}$,

gdzie \mathbb{N} oznacza zbiór liczb naturalnych (służących do liczenia przedmiotów), począwszy od 1.

Na zbiorach określamy pewne relacje i działania. Oto definicje:

Niech A, B będą ustalonymi zbiorami

Definicja 1.12. Mówimy, że zbiór A zawiera się w zbiorze B (inaczej A jest podzbiorem B albo B zawiera A), co zapisujemy symbolem

$$A \subset B,$$

gdy każdy element zbioru A jest elementem zbioru B .

Definicja 1.13. Mówimy, że zbiory A, B są równe, co zapisujemy w postaci $A = B$, gdy są złożone z tych samych elementów.

Łatwo widać, że prawdziwe jest następujące

Twierdzenie 1.14. $(A = B) \iff (A \subset B \wedge B \subset A)$.

Definicja 1.15. Sumą zbiorów A, B nazywamy zbiór złożony z elementów należących do co najmniej jednego ze zbiorów A lub B . Symbolicznie sumę tę oznaczamy przez $A \cup B$. Można zapisać tę definicję w sposób formalny:

$$A \cup B = \{x : (x \in A) \vee (x \in B)\}.$$

Definicja 1.16. Iloczynem albo częścią wspólną zbiorów A, B nazywamy zbiór złożony z elementów należących do obu zbiorów A i B . Symbolicznie iloczyn ten oznaczamy przez $A \cap B$. Można zapisać tę definicję w sposób formalny:

$$A \cap B = \{x : (x \in A) \wedge (x \in B)\}.$$

Definicja 1.17. Zbiory A i B nazywamy rozłącznymi, gdy nie mają elementów wspólnych. Formalnie

$$A \cap B = \emptyset.$$

Definicja 1.18. Różnicą zbiorów A, B , oznaczaną symbolem $A \setminus B$, nazywamy zbiór złożony z tych elementów, które należą do zbioru A i nie należą do zbioru B . Formalnie

$$A \setminus B = \{x : (x \in A) \wedge (x \notin B)\}.$$

Założmy teraz, że wszystkie rozważane przez nas zbiory są zawarte w pewnej ustalonej przestrzeni X .

Definicja 1.19. Dopełnieniem zbioru A nazywamy zbiór złożony z tych elementów, które nie należą do zbioru A . Dopełnienie zbioru A oznaczamy symbolem A' . Formalnie

$$A' = X \setminus A = \{x : x \notin A\}.$$

Mamy następujące:

Twierdzenie 1.20. Jeżeli $\varphi(x)$ i $\psi(x)$ są formami zdaniowymi o tej samej dziedzinie, to

$$\{x : \varphi(x)\}' = \{x : \sim \varphi(x)\},$$

$$\{x : \varphi(x) \vee \psi(x)\} = \{x : \varphi(x)\} \cup \{x : \psi(x)\},$$

$$\{x : \varphi(x) \wedge \psi(x)\} = \{x : \varphi(x)\} \cap \{x : \psi(x)\}.$$

Definicja 1.21. Parą uporządkowaną będziemy nazywać dwa elementy, z których jeden wyróżniony jest jako pierwszy. Analogicznie trójką uporządkowaną będziemy nazywać trzy elementy, z których jeden wyróżniony jest jako pierwszy, zaś drugi — jako drugi.

Parę uporządkowaną o pierwszym elemencie a i drugim elemencie b będziemy oznaczać symbolem (a, b) . Trójkę uporządkowaną o pierwszym elemencie a , drugim elemencie b i trzecim elemencie c będziemy oznaczać symbolem (a, b, c) .

Przykład 1.22. Pokażemy teraz, w jaki sposób korzysta się z twierdzenia 1.20.

a) Wyznamy dziedzinę D funkcji f zdefiniowanej wzorem

$$f(x) = \frac{x+1}{x-2}.$$

Korzystając z pierwszej równości w twierdzeniu 1.20, otrzymujemy

$$D = \{x : x - 2 \neq 0\} = \{x : \sim (x - 2 = 0)\} = \{x : x = 2\}' = \{2\}',$$

czyli dziedziną jest zbiór wszystkich liczb rzeczywistych z wyjątkiem liczby 2.

b) Wyznamy podzbiór F płaszczyzny złożony z tych punktów, których współrzędne spełniają równanie

$$(x - y + 1)(2x + y - 3) = 0.$$

Korzystając z drugiej równości w twierdzeniu 1.20, otrzymujemy

$$\begin{aligned} F &= \{(x, y) : (x - y + 1)(2x + y - 3) = 0\} \\ &= \{(x, y) : x - y + 1 = 0 \vee 2x + y - 3 = 0\} \\ &= \{(x, y) : x - y + 1 = 0\} \cup \{(x, y) : 2x + y - 3 = 0\}, \end{aligned}$$

czyli F jest sumą dwóch prostych o równaniach odpowiednio $x - y + 1 = 0$ i $2x + y - 3 = 0$.

c) Znajdziemy zbiór F rozwiązań układu równań

$$\begin{cases} x - y + 1 = 0 \\ 2x + y - 3 = 0 \end{cases}.$$

Korzystając z trzeciej równości w twierdzeniu 1.20, otrzymujemy

$$\begin{aligned} F &= \{(x, y) : x - y + 1 = 0 \wedge 2x + y - 3 = 0\} \\ &= \{(x, y) : x - y + 1 = 0\} \cap \{(x, y) : 2x + y - 3 = 0\}, \end{aligned}$$

czyli F jest częścią wspólną prostych danych równaniami $x - y + 1 = 0$ i $2x + y - 3 = 0$.

Twierdzenie 1.23. Dla dowolnych zbiorów A, B, C zachodzą następujące prawa rachunku zbiorów:

1) Prawa przemienności:

$$\begin{aligned} A \cup B &= B \cup A, \\ A \cap B &= B \cap A. \end{aligned}$$

2) Prawa łączności:

$$\begin{aligned} (A \cup B) \cup C &= A \cup (B \cup C), \\ (A \cap B) \cap C &= A \cap (B \cap C). \end{aligned}$$

3) Prawa rozdzielności:

$$\begin{aligned}A \cap (B \cup C) &= (A \cap B) \cup (A \cap C), \\A \cup (B \cap C) &= (A \cup B) \cap (A \cup C).\end{aligned}$$

4) Prawa de Morgana:

$$\begin{aligned}(A \cup B)' &= A' \cap B', \\(A \cap B)' &= A' \cup B'.\end{aligned}$$

Niech A, B będą ustalonymi zbiorami.

Definicja 1.24. Iloczynem kartezjańskim zbioru A przez zbiór B nazywamy zbiór wszystkich par uporządkowanych (a, b) takich, że $a \in A$ i $b \in B$. Analogicznie iloczynem kartezjańskim trzech zbiorów A, B i C nazywamy zbiór wszystkich trójek uporządkowanych (a, b, c) takich, że $a \in A, b \in B$ i $c \in C$.

Iloczyn kartezjański zbioru A przez zbiór B oznaczamy będziemy symbolem $A \times B$, zaś iloczyn kartezjański zbiorów A, B i C — symbolem $A \times B \times C$. Możemy więc powyższą definicję zapisać formalnie

$$\begin{aligned}A \times B &= \{(a, b) : a \in A \wedge b \in B\}, \\A \times B \times C &= \{(a, b, c) : a \in A \wedge b \in B \wedge c \in C\}.\end{aligned}$$

Zauważmy, że iloczyn kartezjański dwóch zbiorów nie jest przemienne, tzn. równość $A \times B = B \times A$ nie jest prawdziwa (poza przypadkiem, gdy $A = B$). Na przykład, jeśli $A = \{1\}$ i $B = \{1, 2\}$, to $A \times B = \{(1, 1), (1, 2)\}$, podczas gdy $B \times A = \{(1, 1), (2, 1)\}$.

W przypadku gdy $A = B$, to zamiast pisać $A \times A$, będziemy pisać A^2 , zaś w przypadku, gdy $A = B = C$ będziemy pisać A^3 zamiast $A \times A \times A$.

1.3 Zbiory liczbowe

Wprowadzamy następujące oznaczenia zbiorów liczbowych

- \mathbb{N} — zbiór liczb naturalnych ($\{1, 2, 3, \dots\}$),
- \mathbb{Z} — zbiór liczb całkowitych,
- \mathbb{Q} — zbiór liczb wymiernych (czasami używany jest symbol \mathbb{W}),
- \mathbb{R} — zbiór liczb rzeczywistych.

Dodatkowo dla potrzeb obliczania granic wprowadzamy dwa symbole: $+\infty$ (czytamy „plus nieskończoność”) i $-\infty$ (czytamy „minus

nieskończoność"). Często zamiast $+\infty$ będziemy pisać ∞ . Umawiamy się, że dla każdej liczby rzeczywistej a spełnione są nierówności

$$-\infty < a < +\infty.$$

Czasami będziemy używać symbolu $\pm\infty$ i wtedy napis „ $g = \pm\infty$ ” rozumiemy jako $g = +\infty$ lub $g = -\infty$, natomiast napis „ $g \neq \pm\infty$ ” rozumiemy jako $g \neq +\infty$ i $g \neq -\infty$.

1.4 Wartość bezwzględna i jej własności

Definicja 1.25. *Modułem (wartością bezwzględną) dowolnej liczby rzeczywistej a nazywamy liczbę $|a|$ zdefiniowaną za pomocą równości*

$$|a| = \begin{cases} a, & \text{gdy } a \geq 0 \\ -a, & \text{gdy } a < 0 \end{cases}.$$

Geometrycznie $|a|$ oznacza odległość punktu a na osi liczbowej od punktu 0. Zauważmy, że równość

$$|a| = \begin{cases} a, & \text{gdy } a > 0 \\ -a, & \text{gdy } a \leq 0 \end{cases}$$

daje definicję modułu równoważną sformułowanej powyżej. Wprost z definicji modułu wynikają jego podstawowe własności:

1. Dla każdej liczby a prawdziwa jest nierówność

$$|a| \geq 0.$$

2. Dla każdej liczby a prawdziwa jest nierówność podwójna

$$-|a| \leq a \leq |a|.$$

3. Dla dowolnych liczb a, b spełniona jest równość

$$|a \cdot b| = |a| \cdot |b|.$$

4. Dla dowolnych liczb a, b , jeśli $b \neq 0$, to

$$\left| \frac{a}{b} \right| = \frac{|a|}{|b|}.$$

5. Dla dowolnych liczb a, b spełniona jest nierówność (zwana *nierównością trójkąta*)

$$|a + b| \leq |a| + |b|,$$

przy czym równość zachodzi wtedy i tylko wtedy, gdy a i b są albo równocześnie nieujemne, albo równocześnie niedodatnie.

6. Dla dowolnych liczb a, b prawdziwa jest nierówność

$$|a - b| \geq ||a| - |b||.$$

7. Dla każdej liczby a i dowolnego nieujemnego ε prawdziwa jest równoważność

$$|a| = \varepsilon \iff (a = \varepsilon \vee a = -\varepsilon).$$

8. Dla dowolnych liczb a, ε prawdziwa jest równoważność

$$|a| < \varepsilon \iff -\varepsilon < a < \varepsilon.$$

9. Dla dowolnych liczb a, ε prawdziwa jest równoważność

$$|a| > \varepsilon \iff (a > \varepsilon \vee a < -\varepsilon).$$

Własności 8 i 9 pozostają prawdziwe, gdy nierówności ostre zastąpimy nieostrymi.

1.5 Przedziały, otoczenia, sąsiedztwa

W zbiorze liczb rzeczywistych wprowadzamy pewne szczególne podzbiory zwane *przedziałami*:

- *Przedział otwarty właściwy*:

$$(a; b) \stackrel{\text{def}}{=} \{x \in \mathbb{R} : a < x < b\},$$

gdzie a, b są liczbami spełniającymi nierówność $a < b$.

- *Przedział domknięty właściwy*:

$$\langle a; b \rangle \stackrel{\text{def}}{=} \{x \in \mathbb{R} : a \leq x \leq b\},$$

gdzie a, b są liczbami spełniającymi nierówność $a < b$. Czasami zamiast $\langle a; b \rangle$ używa się symbolu $[a; b]$.

- Przedziały domknięto-otwarte właściwe:

$$\langle a; b \rangle \stackrel{\text{def}}{=} \{x \in \mathbb{R} : a \leq x < b\},$$

$$(a; b) \stackrel{\text{def}}{=} \{x \in \mathbb{R} : a < x \leq b\},$$

gdzie a, b są liczbami spełniającymi nierówność $a < b$.

- Przedziały otwarte niewłaściwe:

$$(-\infty; b) \stackrel{\text{def}}{=} \{x \in \mathbb{R} : x < b\},$$

$$(a; \infty) \stackrel{\text{def}}{=} \{x \in \mathbb{R} : x > a\},$$

gdzie a, b są dowolnymi liczbami.

- Przedziały domknięte niewłaściwe:

$$(-\infty; b] \stackrel{\text{def}}{=} \{x \in \mathbb{R} : x \leq b\},$$

$$[a; \infty) \stackrel{\text{def}}{=} \{x \in \mathbb{R} : x \geq a\},$$

gdzie a, b są dowolnymi liczbami.

- Dodatkowo czasami symbolem $(-\infty; \infty)$ będziemy oznaczać cały zbiór liczb rzeczywistych \mathbb{R} i w tym przypadku także będziemy mówić o przedziale niewłaściwym.

Ponadto w zbiorze liczb rzeczywistych wprowadzamy pojęcia otoczenia i sąsiedztwa punktów.

Definicja 1.26. Niech x_0 będzie liczbą rzeczywistą i ε — liczbą rzeczywistą dodatnią. Otoczeniem punktu x_0 o promieniu ε nazywamy podzbiór $U_\varepsilon(x_0)$ zbioru \mathbb{R} określony za pomocą równości

$$U_\varepsilon(x_0) \stackrel{\text{def}}{=} \{x \in \mathbb{R} : |x - x_0| < \varepsilon\}.$$

Zauważmy, że z własności 8 modułu wynika, że spełniona jest równość

$$U_\varepsilon(x_0) = (x_0 - \varepsilon; x_0 + \varepsilon).$$

Definicja 1.27. Otoczeniem lewostronnym (odpowiednio prawostronnym) liczby rzeczywistej x_0 o dodatnim promieniu ε nazywamy przedział

$$(x_0 - \varepsilon; x_0) \text{ (odpowiednio } \langle x_0; x_0 + \varepsilon \rangle)$$

i otoczenie to oznaczamy symbolem $U_\varepsilon^-(x_0)$ (odpowiednio $U_\varepsilon^+(x_0)$).

Czasami, gdy wiadomo, jaki jest promień otoczenia lub jest obojętne, o jaki promień chodzi, opuszczamy w oznaczeniach otoczeń dolny wskaźnik ε i piszemy np. $U^+(x_0)$.

Definicja 1.28. Niech $x_0 \in \mathbb{R}$ i $\varepsilon > 0$. Sąsiedztwem punktu x_0 o promieniu ε nazywamy zbiór określony za pomocą równości

$$S_\varepsilon(x_0) \stackrel{\text{def}}{=} \{x \in \mathbb{R} : 0 < |x - x_0| < \varepsilon\}.$$

Zauważmy, że z własności 8, 9 modułu wynika, że prawdziwa jest równość

$$S_\varepsilon(x_0) = (x_0 - \varepsilon; x_0) \cup (x_0; x_0 + \varepsilon).$$

Zatem $S_\varepsilon(x_0) = U_\varepsilon(x_0) \setminus \{x_0\}$.

Definicja 1.29. Sąsiedztwem lewostronnym (odpowiednio prawostronnym) liczby rzeczywistej x_0 o dodatnim promieniu ε nazywamy przedział

$$(x_0 - \varepsilon; x_0) \text{ (odpowiednio } (x_0; x_0 + \varepsilon))$$

i sąsiedztwo to oznaczamy symbolem $S_\varepsilon^-(x_0)$ (odpowiednio $S_\varepsilon^+(x_0)$).

W odniesieniu do sąsiedztw także obowiązuje umowa o ewentualnym opuszczaniu indeksu ε .

Zauważmy, że dla zdefiniowanych powyżej otoczeń i sąsiedztw punktu x_0 zawsze otoczenie zawiera punkt x_0 , zaś sąsiedztwo nie zawiera tego punktu.

Dodatkowo umawiamy się, że jeśli a, b są liczbami, to przedział $(-\infty; b)$ będziemy nazywać otoczeniem lub sąsiedztwem punktu $-\infty$, zaś przedział $(a; \infty)$ nazywać będziemy otoczeniem lub sąsiedztwem punktu $+\infty$.

1.6 Silnia i symbol Newtona

Definicja 1.30. Niech $n \in \mathbb{N}$. Definiujemy

$$n! \stackrel{\text{def}}{=} 1 \cdot 2 \cdot 3 \cdot \dots \cdot n.$$

Dodatkowo na mocy definicji $0! \stackrel{\text{def}}{=} 1$.

Symbol $n!$ czytamy „ n silnia”.

Definicja 1.31. Niech $n, k \in \mathbb{N} \cup \{0\}$ i $k \leq n$. Symbolem Newtona nazywamy wyrażenie

$$\binom{n}{k} \stackrel{\text{def}}{=} \frac{n!}{k!(n-k)!}.$$

Symbol $\binom{n}{k}$ czytamy „ n po k ”.

1.7 Własności potęgowania

Zakładając, że czytelnik zna pojęcie potęgowania przypomnimy, pewne prawa obowiązujące dla tego działania.

Na początek przypomnijmy, że dla niezerowej liczby a spełniona jest równość $a^0 = 1$. Dla liczb x, y oraz dodatnich liczb a, b (dla pewnych wykładników x, y założenia o a, b mogą być osłabiane w zależności od sytuacji) spełnione są wzory:

$$a^{-x} = \frac{1}{a^x},$$

$$\sqrt[n]{a} = a^{\frac{1}{n}}, \text{ gdzie } n \in \mathbb{N} \text{ i } n > 1,$$

$$(a \cdot b)^x = a^x \cdot b^x,$$

$$\left(\frac{a}{b}\right)^x = \frac{a^x}{b^x},$$

$$a^x \cdot a^y = a^{x+y}, \tag{1.5}$$

$$\frac{a^x}{a^y} = a^{x-y}, \tag{1.6}$$

$$(a^x)^y = a^{xy}. \tag{1.7}$$

Ponadto mamy

Twierdzenie 1.32. (Wzór dwumianowy Newtona) Dla dowolnych liczb rzeczywistych a, b i dowolnej liczby naturalnej n prawdziwy jest wzór

$$(a + b)^n = \binom{n}{0} a^n + \binom{n}{1} a^{n-1} b + \binom{n}{2} a^{n-2} b^2 + \dots + \binom{n}{n-1} a b^{n-1} + \binom{n}{n} b^n.$$

Z wzoru dwumianowego Newtona uzyskujemy łatwo następujące wzory uproszczonego mnożenia:

$$(a + b)^2 = a^2 + 2ab + b^2,$$

$$(a - b)^2 = a^2 - 2ab + b^2,$$

$$(a + b)^3 = a^3 + 3a^2b + 3ab^2 + b^3,$$

$$(a - b)^3 = a^3 - 3a^2b + 3ab^2 - b^3.$$

Ponadto bardzo przydatne bywają następujące wzory uproszczonego

mnożenia:

$$\begin{aligned} a^2 - b^2 &= (a - b)(a + b), \\ a^3 - b^3 &= (a - b)(a^2 + ab + b^2), \\ a^3 + b^3 &= (a + b)(a^2 - ab + b^2). \end{aligned}$$

1.8 Logarytm i jego własności

Niech $a > 0$ i $a \neq 1$.

Definicja 1.33. Logarytmem dodatniej liczby x przy podstawie a nazywamy taką liczbę y , że $a^y = x$. Logarytm liczby x przy podstawie a oznaczamy symbolem $\log_a x$. Symbolicznie możemy napisać

$$\log_a x = y \iff a^y = x.$$

Umawiamy się, że jeżeli $a = 10$, to logarytm nazywamy dziesiętnym i w symbolicznym zapisie opuszczamy podstawę. Piszemy więc wtedy $\log x$.

Ze wzorów (1.5), (1.6) i (1.7) wynika następujące

Twierdzenie 1.34. Dla dowolnych dodatnich liczb x, y , dowolnej liczby c oraz dowolnych dodatnich liczb a, b takich, że $a, b \neq 1$ prawdziwe są wzory

$$\begin{aligned} \log_a (x \cdot y) &= \log_a x + \log_a y, \\ \log_a \left(\frac{x}{y} \right) &= \log_a x - \log_a y, \\ \log_a (x^c) &= c \log_a x, \\ \log_b x &= \frac{\log_a x}{\log_a b}. \end{aligned} \tag{1.8}$$

Ostatni z wzorów (1.8) będziemy nazywać wzorem na zamianę podstaw logarytmu.

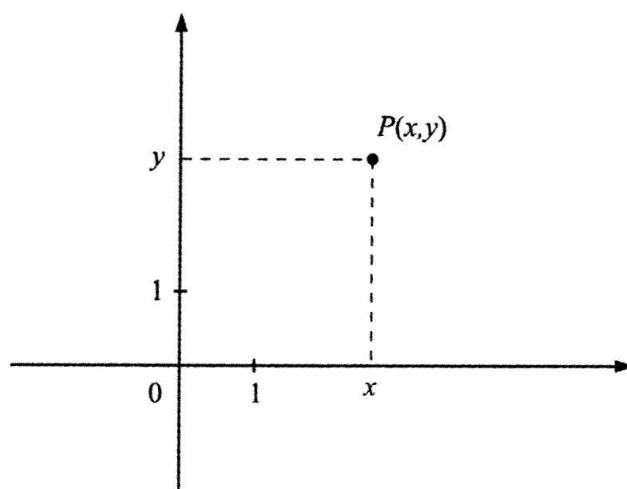
1.9 Płaszczyzna kartezjańska, przestrzeń kartezjańska

Definicja 1.35. Prostokątnym układem współrzędnych na płaszczyźnie nazywamy parę uporządkowaną osi liczbowych wzajemnie prostopadłych o wspólnym zerze i jednakowych jednostkach.

Czasami ze względów praktycznych na osiach układu przyjmujemy różne jednostki.

Definicja 1.36. *Płaszczyznę z zadaniem na niej prostokątnym układem współrzędnych będziemy nazywać płaszczyzną kartezjańską.*

Zwykle na płaszczyźnie układ współrzędnych umieszczamy w ten sposób, że pierwsza oś jest pozioma skierowana z lewa na prawo, zaś druga jest pionowa skierowana z dołu do góry. Oczywiście, położenie osi na płaszczyźnie jest kwestią czysto umowną. Zauważmy, że każdemu punktowi P płaszczyzny kartezjańskiej odpowiada wyznaczona jednoznacznie uporządkowana para liczb rzeczywistych (x, y) zwanych *współrzędnymi punktu P* . Współrzędna x jest współrzędną rzutu prostokątnego punktu P na pierwszej osi (przez rzut prostokątny punktu P na pierwszą oś rozumiemy punkt przecięcia tej osi z prostą do niej prostopadłą i przechodzącą przez punkt P), zaś y jest współrzędną rzutu prostokątnego punktu P na drugą oś.



Rys. 1.1

Jest także odwrotnie, tzn. jeżeli weźmiemy dowolną uporządkowaną parę liczb rzeczywistych (x, y) , to parze tej odpowiada dokładnie jeden punkt P płaszczyzny kartezjańskiej taki, że współzrędnymi punktu P są właśnie liczby x i y . Jeżeli P ma współzrędnne x i y , to będziemy pisać $P(x, y)$. Na rysunku 1.1 zilustrowano powyższe konstrukcje. Współzrędną x nazywamy *odciętą* punktu P , zaś y *rzędną* tego punktu. Oś odciętych zwykle oznaczamy symbolem Ox , zaś oś rzędnych symbolem Oy .

W związku z opisaną wyżej wzajemnie jednoznaną odpowiedniością między punktami płaszczyzny kartezjańskiej a uporządkowanymi parami

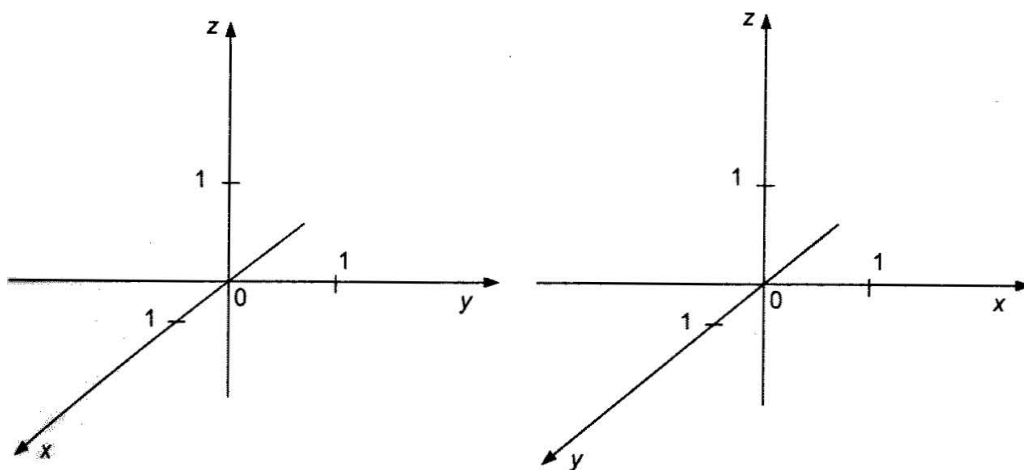
liczb rzeczywistych możemy płaszczyznę kartezjańską utożsamić ze zbiorem wszystkich par uporządkowanych liczb rzeczywistych. Będziemy więc płaszczyznę kartezjańską często oznaczać symbolem \mathbb{R}^2 .

Definicja 1.37. *Prostokątnym układem współrzędnych w przestrzeni nazywamy trójkę uporządkowaną osi liczbowych wzajemnie prostopadłych o wspólnym zerze i jednakowych jednostkach.*

Zwykle pierwszą z osi układu oznaczamy symbolem Ox , drugą symbolem Oy , zaś trzecią symbolem Oz . Płaszczyznę zawierającą osie Ox i Oy oznaczamy symbolem Oxy . Analogiczne oznaczenia stosujemy do pozostałych płaszczyzn wyznaczonych przez osie układu. Czasami ze względów praktycznych na osiach układu przyjmujemy różne jednostki.

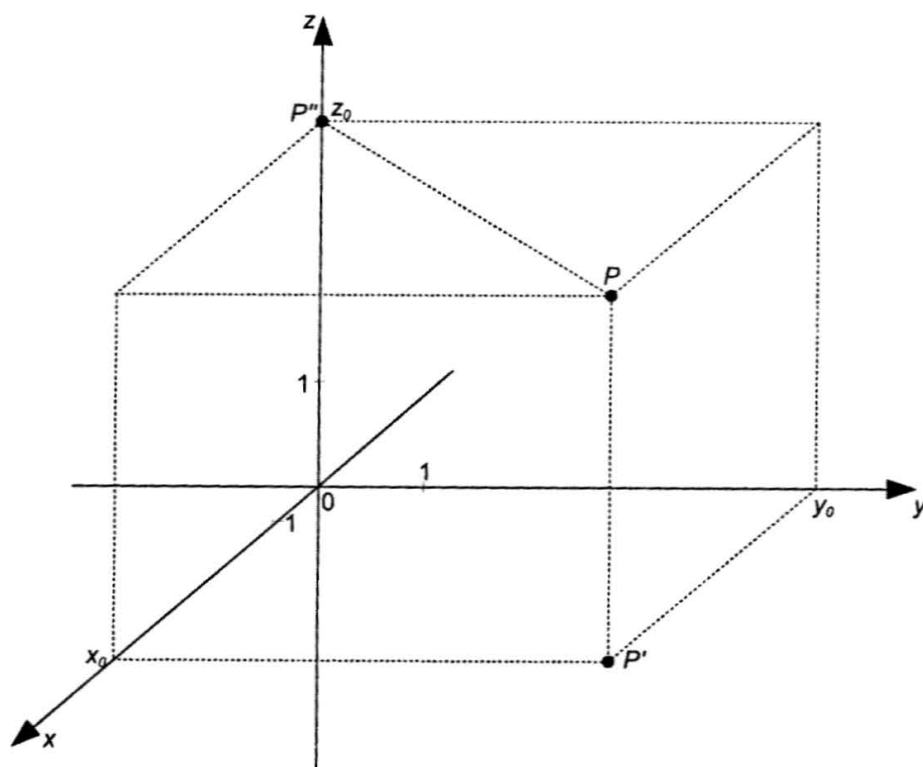
Definicja 1.38. *Przestrzeń z zadaniem w niej prostokątnym układem współrzędnych nazywać będziemy przestrzenią kartezjańską.*

Na rysunku 1.2 przedstawione są dwa różne układy współrzędnych w przestrzeni. Pierwszy z nich nazywamy *zorientowanym dodatnio*, zaś drugi — *zorientowanym ujemnie*. Metodę rozróżniania tych układów nazywamy *zasadą śruby prawoskrętnej*. Wyobraźmy sobie, że chcemy śrubę z prawym gwintem wkręcić prostopadle do płaszczyzny Oxy . Obracamy nią w taki sposób, aby punkt na jej łbie znajdujący się początkowo nad dodatnią półosią osi Ox po obrocie o kąt prosty znalazł się nad dodatnią półosią osi Oy .



Rys. 1.2

Jeżeli przy wkręcaniu śruba przesuwa się zgodnie ze zwrotem osi Oz , to układ jest zorientowany dodatnio. W przeciwnym wypadku — jest zorientowany ujemnie. W dalszym ciągu najczęściej będziemy posługiwać się układem zorientowanym dodatnio.



Rys. 1.3

Założmy, że w przestrzeni dany jest prostokątny układ współrzędnych i P jest punktem tej przestrzeni. Punktowi P potrafimy w sposób jednoznaczny przyporządkować trójkę uporządkowaną liczb rzeczywistych. Mianowicie, przez punkt P prowadzimy prostą prostopadłą do płaszczyzny Oxy . W przecięciu z tą płaszczyzną otrzymujemy punkt P' , którego współrzędnymi w płaszczyźnie Oxy są (x_0, y_0) . Następnie przez punkt P prowadzimy płaszczyznę prostopadłą do osi Oz . W przecięciu z tą osią otrzymujemy punkt P'' , którego współrzędna na osi Oz wynosi z_0 . Otrzymaliśmy w ten sposób uporządkowaną trójkę liczb (x_0, y_0, z_0) , które nazywać będziemy *współrzędnymi punktu P* i będziemy pisać $P(x_0, y_0, z_0)$ (rys. 1.3). Łatwo widać, że jeżeli dana jest uporządkowana trójka liczb rzeczywistych (x_0, y_0, z_0) , to odpowiada jej jedyny punkt P przestrzeni kartezjańskiej o współrzędnych (x_0, y_0, z_0) . Zatem mamy wzajemnie jednoznaczność odpowiednio między punktami przestrzeni kartezjańskiej a trójkami uporządkowanymi liczb rzeczywistych, czyli elementami zbioru \mathbb{R}^3 . Możemy więc utożsamiać przestrzeń kartezjańską z \mathbb{R}^3 i oznaczać ją tym symbolem.