

# Paradygmaty Programowania

Sprawy organizacyjne  
Struktury danych  
Typy danych

dr inż. Marcin Bączyk (prowadzący)

dr inż. Adam Wojtasik, dr inż. Dominik Kasprowicz (współautorzy prezentacji)

Wykład 1

28 lutego 2022

- Omówienie regulaminu przedmiotu
- Struktury danych
  - struktury tablicowe
  - struktury łączowe
  - struktury tablicowo-łączowe
- Typy danych
  - typy proste
  - typy złożone
  - abstrakcyjne typy danych
  - kolejki uogólnione

## Wykład

- 10 tygodni – poniedziałek 8.15–10.00
- obecność nie jest obowiązkowa (ale znacznie ułatwia zaliczenie przedmiotu)

## Kolokwia

- 2 x 15 minut w godzinach wykładu

## Egzamin

- trzy terminy

## Kolokwia i egzamin – korzystanie z materiałów pomocniczych

- dozwolone jest wykorzystywanie **własnych notatek i książek w formie “papierowej”**,
- dozwolone jest korzystanie z urządzeń elektronicznych (teści wykładów i inne w formie elektronicznej),
- niedopuszczalne jest komunikowanie się z kimkolwiek.

- 5 ćwiczeń co ok. 2 tygodnie w środy i czwartki
  - instrukcje wstępne w materiałach wykładowych na serwerze Studia,
  - polecenia – bezpośrednio na laboratoriach,
  - przed każdym ćwiczeniem – wejściówka.
- Wynik ćwiczenia – sprawozdanie PDF
- Nieobecność na zajęciach należy usprawiedliwić w przeciągu 7 dni od ustania przyczyny nieobecności na zajęciach.
- Nieusprawiedliwiona nieobecność na laboratorium skutkuje **wyzerowaniem punktów z ćwiczenia**.
- Niesamodzielne wykonanie **dowolnej części** sprawozdania skutkuje **wyzerowaniem punktów z całego ćwiczenia**; dotyczy zwłaszcza treści przepisanych:
  - z literatury, “internetu” i innych ogólnie dostępnych źródeł
  - od kolegi lub koleżanki z bieżącego semestru (**punkty są zerowane obu osobom** bez analizowania kierunku przepływu informacji)
  - z cudzego sprawozdania z PAPRO z ubiegłych lat

# Zasady oceniania (propozycja)

## ● Punktacja

- laboratoria: 5 x 6 pkt.
  - wejściówka: 1,5 pkt.,
  - wykonanie: 4,5 pkt.,
  - zaliczenie laboratorium: od **2,5 pkt.**, w tym min. **0,5 pkt. za wejściówkę.**
- kolokwia: 2 x 10 pkt.
- egzamin: 50 pkt.

## ● Do zaliczenia przedmiotu konieczne jest:

- zaliczenie przynajmniej **3** laboratoriów,
- zdobycie przynajmniej **51** pkt. z całego przedmiotu.

## ● Oceny

- **5** – od 91 pkt.
- **4,5** – od 81 pkt.
- **4** – od 71 pkt.
- **3,5** – od 61 pkt.
- **3** – od 51 pkt.

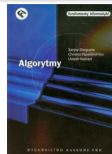
- Zdobyć co najmniej **45 pkt.** w trakcie semestru zwalnia z egzaminu z oceną 5.
- Reszta zasad na stronie przedmiotu

## Marcin Bączyk

- pokój **449 GE** – prawie codziennie g. 10–16,
- **marcin.baczyk@pw.edu.pl** – sprawdzam raz dziennie
- Teams:
  - kanał ogólny przedmiotu – w sprawach, które mogą dotyczyć całej grupy
  - czat – w sprawach indywidualnych

- Problemy algorytmiczne, algorytmy, struktury danych, typy danych
- Metodyki programowania: funkcyjne, proceduralne, obiektowe
- Zasady SOLID
- Notacja UML
- Wzorce projektowe
- Programowanie współbieżne
- Programowanie zdarzeniowe
- Architektura oprogramowania

S. Dasgupta, C. Papadimitriou, U. Vazirani *Algorytmy*, PWN, 2010



R. Sedgewick, K. Wayne *Algorytmy. Wydanie IV*, Helion, 2012



T. Cormen et al. *Wprowadzenie do algorytmów*, PWN, 2012





W. Malina, P. Mironowicz *Programowanie strukturalne*, PWN, 2018



S. Lott *Programowanie funkcyjne*, Helion, 2019



M. Weisfeld *Myślenie obiektowe w programowaniu*, Helion, 2010



E. Gamma, et al. ("Banda Czterech") *Wzorce projektowe*, Helion, 2010



R. Martin ("Wujek Bob") *Czysta architektura*, Helion, 2018



M. Richards *Software architecture patterns*, O'Reilly, 2015



<https://studia2.elka.pw.edu.pl/pl/22Z/103A-ELxxx-ISP-PAPRO/lim/>

Mechanizm organizacji informacji (danych), który implikuje sposób dostępu do tych informacji i przeprowadzania na nich operacji

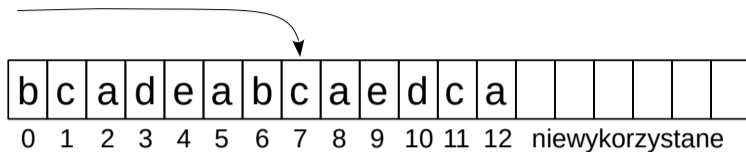
---

## Jedynie dwie elementarne zasady budowania struktury danych

- Struktura tablicowa – elementy umieszczone są kolejno obok siebie i mają kolejne numery (indeksy).
- Struktura z łączami – elementy mogą być rozrzucone w pamięci, ale każdy z nich wyposażony jest w dodatkową informację mówiącą o tym, gdzie leży następny element.

Wszystkie stosowane struktury danych opierają się na stosowaniu jednej lub obu tych zasad

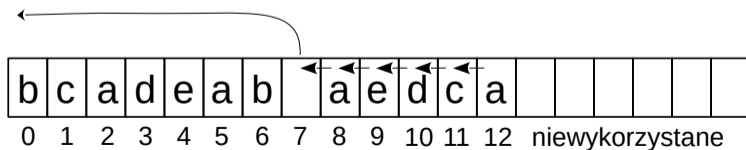
# Tablicowa struktura danych

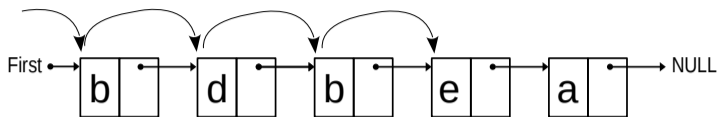


- Łatwy i szybki dostęp (równoległy),

Ale:

- Często część zarezerwowanej pamięci jest niewykorzystana.
- Budowa jest sztywna, trudna do modyfikacji czy reorganizacji.

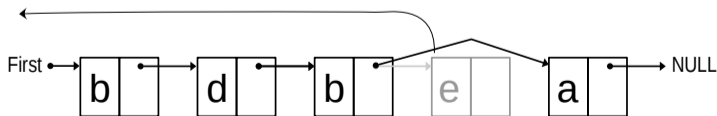




- Niezbyt szybki dostęp (sekwencyjny, szeregowy).
- Każdy element musi zajmować dodatkową pamięć na łącza.

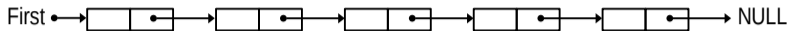
Ale:

- Nie ma „pustej” pamięci.
- Budowa jest elastyczna, łatwa do reorganizacji czy modyfikacji.

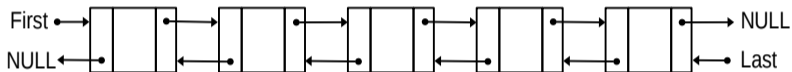


# Łączowe struktury danych – przykłady

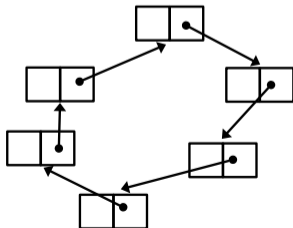
Lista:



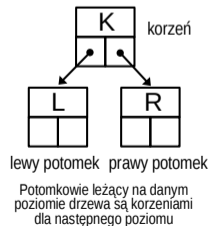
Lista dwukierunkowa:



Lista cykliczna:

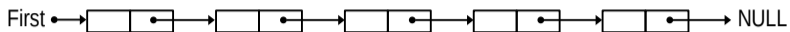


Drzewo binarne:

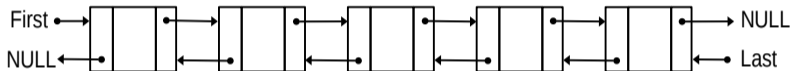


# Łączowe struktury danych – przykłady

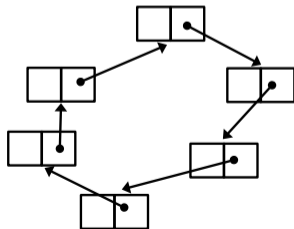
Lista:



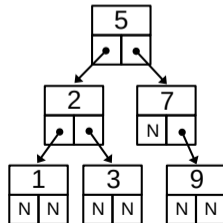
Lista dwukierunkowa:



Lista cykliczna:



Drzewo poszukiwań binarnych (BST):

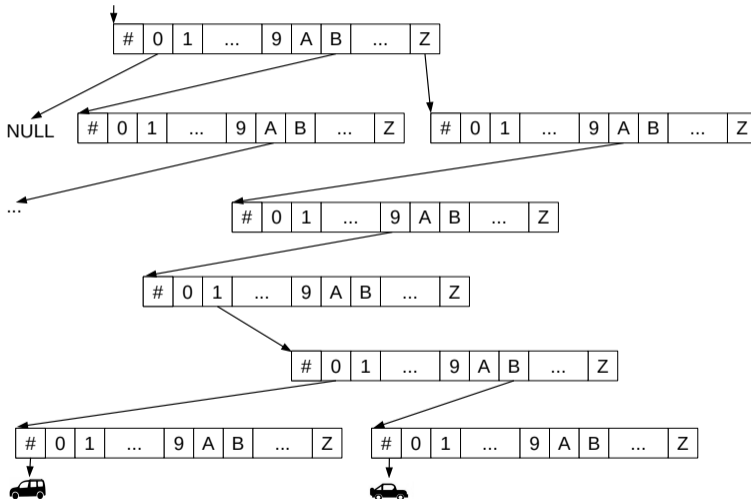




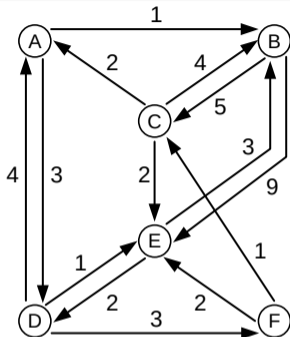
# Tablicowo-łączowe struktury danych – przykład: B-drzewo

string zawierający numer

rejestracyjny (# – reprezentuje znak końca stringu)

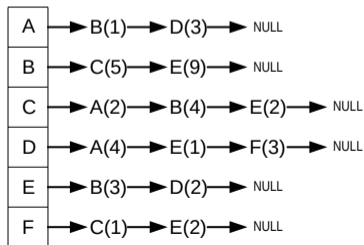


# Alternatywy w wyborze struktury danych



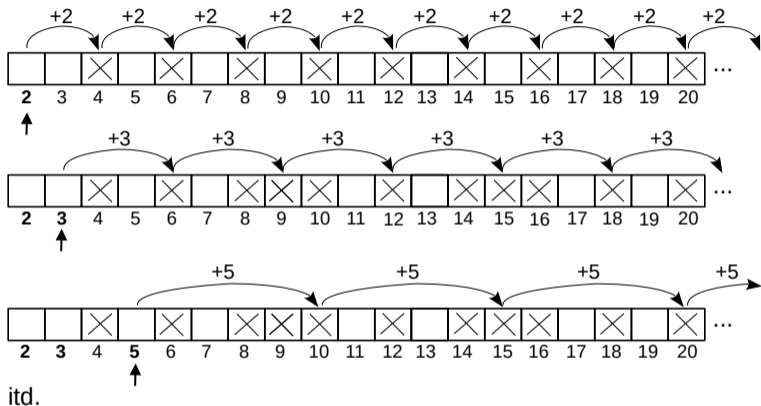
Różne struktury  
przechowujące taki  
sam graf skierowany

	A	B	C	D	E	F
A	-	1	-	3	-	-
B	-	-	5	-	9	-
C	2	4	-	-	2	-
D	4	-	-	-	1	3
E	-	3	-	2	-	-
F	-	-	1	-	2	-



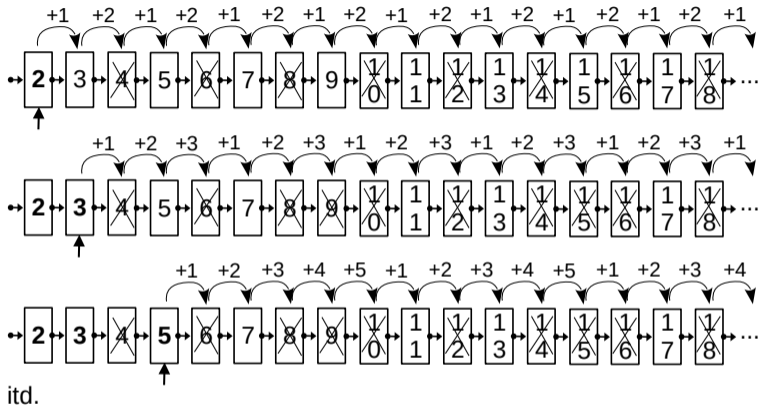
Algorytm i struktura danych są ze sobą mocno związane: wybór algorytmu implikuje wybór struktury danych i na odwrót

# Algorytm a struktura danych – sito Eratostenesa



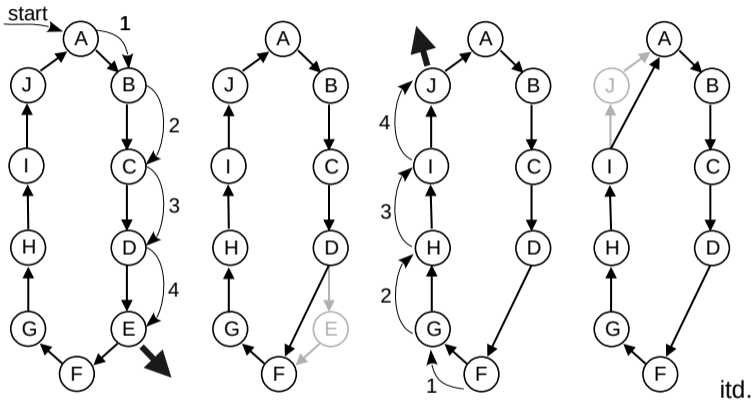
Użycie tablicy jest naturalne: implementacja jest łatwa (kolejne liczby to po prostu indeksy tablicy), działanie przebiega sprawnie.

# Algorytm a struktura danych – sito Eratostenesa



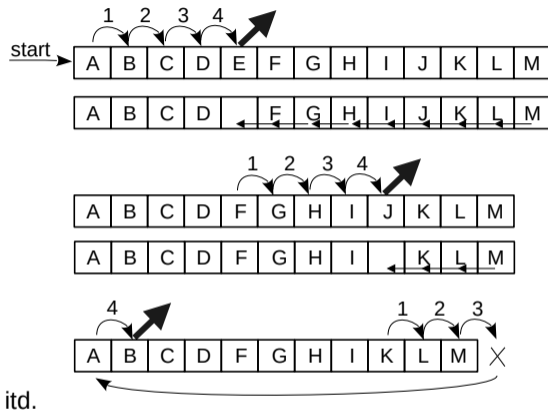
Użycie listy jest możliwe, ale implementacja mniej wygodna (trzeba stworzyć listę i wypełnić jej elementy kolejnymi liczbami naturalnymi), działanie jest mało efektywne szybkościowo.

# Algorytm a struktura danych – eliminacja Józefa Flawiusza (Josephusa)



Użycie listy cyklicznej pozwala na łatwość implementacji i dużą sprawność działania.

# Algorytm a struktura danych – eliminacja Józefa Flawiusza (Josephusa)



Użycie tablicy jest możliwe, ale niewygodne – wymuszające konieczność wykonywania dodatkowych czasochłonnych czynności (lub przy innej implementacji – alokacji dodatkowych informacji).

Zbiór wartości (informacji) oraz zbiór operacji, jakie można na tych wartościach wykonać

## Typ danych

- **prosty**

Integer 32-bitowy:  $-32\,768 \div 32\,767$  oraz dodawanie, odejmowanie, mnożenie itd.

- **złożony (agregacyjny, zenkapsulowany)**

np. tzw. krotka  $\{dana1, dana2, dana3\}$ : wszystkie kombinacje dopuszczalnych wartości danych 1, 2, 3 oraz jakieś operacje na tych danych.

## Instancja typu danych (instancja danych)

Pojedynczy egzemplarz informacji należący do danego typu danych



## Typ danych

jest pojęciem na wysokim poziomie abstrakcji (teoretycznym).  
Jest to ogólnie pojęta informacja + ogólnie pojęte operacje.  
Praktyczne użycie typu danych wymaga jego implementacji.

- Implementacja prostych typów danych wbudowana jest zazwyczaj w język programowania<sup>1</sup>.
- Niektóre „standardowe” agregacyjne typy danych mogą być wbudowane w języki programowania<sup>1</sup> i/lub dostarczane przez biblioteki i zręby (frameworki).
- Programista może sam tworzyć potrzebne mu agregacyjne typy danych.

---

<sup>1</sup>W wielu językach używa się więc pojęcia „typ wbudowany”.

- Do wewnętrznej organizacji informacji w implementacji typu danych stosowane są jakieś struktury danych (mniej lub bardziej złożone).
- Programista korzystający z wbudowanego lub bibliotecznego typu danych nie musi znać zastosowanej struktury (i na ogół jej nie zna – nie jest to potrzebne).

## Interfejs

Operacje (procedury) stowarzyszone z typem danych, dzięki którym program ma dostęp do informacji zawartych w danej instancji i może na nich operować<sup>a</sup>

---

<sup>a</sup>Zatem definicja typu danych mogłaby brzmieć: Jest to zbiór wartości i jego interfejs.

## Abstrakcyjny typ danych

Typ danych, dla którego informacje zawarte w instancjach są dostępne wyłącznie za pośrednictwem interfejsu (występuje tu tzw. hermetyzacja)<sup>a</sup>

---

<sup>a</sup>Programista nie bezpośredniego dostępu do wewnętrznej struktury danych.

W pełni **zhermetyzowany** typ danych oznacza, że instancja tych danych jest **czarną skrzynką** o nieznannej strukturze wewnętrznej, więc „świat zewnętrzny” nie może bez „zgody” typu czegokolwiek tam zmienić

## Konsekwencja hermetyzacji

Wewnętrzna budowa abstrakcyjnego typu danych jest niezależna od reszty programu, Można zupełnie przeorganizować tę budowę (czyli użytą strukturę danych) i zmienić zastosowane wewnętrzne algorytmy nie zmieniając interfejsu. Wtedy, mimo tak ogromnych zmian, cały „zewnętrzny” program stosujący ten typ danych nie musi być modyfikowany – będzie działał tak samo.

## Kolejka uogólniona

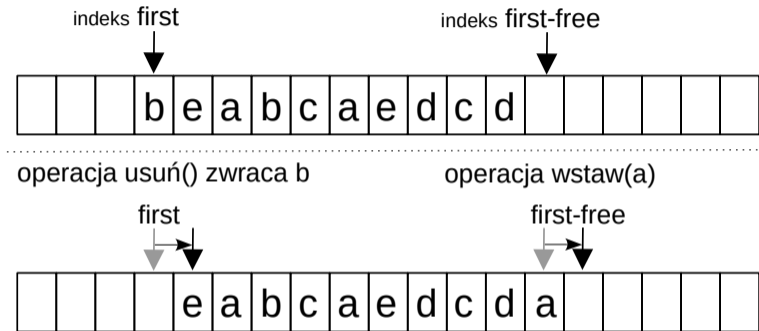
Składa się z danych oraz co najmniej dwóch operacji interfejsu: wstaw (włóż, push, insert, put) i usuń (wyjmij, pull, remove, get)

## Najważniejsze rodzaje kolejek uogólnionych

- **stos (kolejka LIFO)**
- **kolejka (kolejka FIFO)**
- **kolejka priorytetowa**
- **słownik**
- **kolejka losowa**

Inne przykładowe typowe operacje obecne w interfejsach kolejek: wyszukaj (search), wybierz (select), uporządkuj (sort), połącz (join)

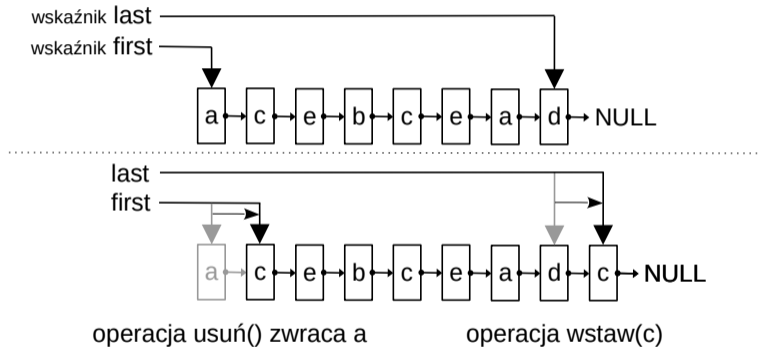
- Kolejka FIFO – implementacja z użyciem tablicy:



Kiedy indeks first-free wyjdzie poza rozmiar tablicy należy go „zresetować” na pierwszy element tablicy.

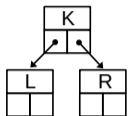
Kolejka działa poprawnie dla liczby elementów mniejszej o jeden od rozmiaru tablicy. Można tego uniknąć implementując dodatkowo procedurę powiększenia (realokacji) tablicy w przypadku przekroczenia jej rozmiaru.

- **Kolejka FIFO – implementacja z użyciem listy:**



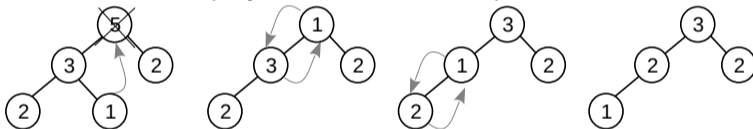
Liczba elementów w kolejce jest (teoretycznie) nieograniczona.

- Kolejka priorytetowa – implementacja z użyciem kopca:



Drzewo binarne, w którym zawsze klucze węzłów spełniają warunki:  $K \geq L$  oraz  $K \geq P$ .  
Zatem w korzeniu całego drzewa (na najwyższym poziomie) jest klucz o największej wartości.

Po usunięciu korzenia trzeba przywrócić własność kopca:



Podobna procedura pozwala przywrócić własność kopca po wstawieniu nowego węzła (na pierwsze wolne miejsce).

**Uwaga:** Mimo, że jest to struktura łączowa kopiec wygodnie jest implementować w tablicy! Umieszcza się w niej kolejne węzły z kolejnych poziomów – wtedy dla korzenia o indeksie  $i$  lewy potomek ma indeks  $2i$ , a prawy  $2i + 1$ .



Narzędzie programistyczne (będące elementem języka programowania lub dostarczane jako biblioteczne), które jest kolejką uogólnioną do przechowywania instancji danych dowolnego rodzaju, mające cechy funkcjonalne związane z jakąś strukturą danych i mające jakąś charakterystyczną funkcjonalność

### Uwaga

W ogólności kontener (kolekcja) to każdy typ zagregowany mający cechy kolejki uogólnionej (zarówno wbudowany w język lub biblioteczny, jak i zdefiniowany przez programistę na potrzeby jego programu)

**Uwaga:** W poszczególnych językach programowania niektóre typy kolekcji nie muszą być dostępne.

**Uwaga:** Dla różnych języków programowania kolekcje danego rodzaju mogą różnić się funkcjonalnością.

## Tablica (Array)

Interfejs gwarantuje, że zawarte w niej elementy są uporządkowane jeden za drugim. Dostęp do nich uzyskuje się podając ich numer kolejny (wartość indeksu).

## Zbiór (Set)

Interfejs nie gwarantuje żadnego uporządkowania elementów. Kolejność dostępu do poszczególnych instancji jest przypadkowa

### Lista (List)

Interfejs gwarantuje, że zawarte w niej elementy są uporządkowane jeden za drugim. Kolejność dostępu do poszczególnych instancji jest sekwencyjna – przeszukiwanie zaczyna się zawsze od pierwszego elementu

### Słownik (Dictionary)

Elementy mają przyporządkowane unikatowe słowa kluczowe (etykiety). Interfejs gwarantuje dostęp do poszukiwanej instancji po podaniu takiego słowa.

**Uwaga:** W różnych językach programowania takie same kolekcje mogą mieć różne nazwy. Także takie same funkcjonalnie procedury interfejsu mogą być inaczej nazywane.

**Uwaga:** W poszczególnych językach programowania dane rodzaje kolekcji mogą występować w kilku odmianach różniących się nieco funkcjonalnością i/lub właściwościami.