# Spis treści

T	Str	uktury Danych
	1.1	Rodzaje
		1.1.1 Tablica
		1.1.2 Lista
	1.2	Interfejsy
		1.2.1 Stos
		1.2.2 Kolejka
		1.2.3 Sterta
2	Prz	zeszukiwanie grafu
-	2.1	
	2.2	DFS
	2.3	Problem najkrótszych ścieżek
	2.0	2.3.1 Algorytm Djikstry
		2.3.2 A*
3	Λ 1α	corytmy zachłanne
3	0	gorytmy zachłanne Problem wydawania reszty
	3.2	Problem MST
4	Pro	ogramowanie dynamiczne
5	Alg	gorytmy wyliczeniowe
6	Λlα	gorytmy sortowania
U	6.1	
	6.1	Insert sort
	·-	
	6.3	Quick sort

## 1 Struktury Danych

Wyróżniamy kilka rodzajów abstrakcyjnych struktur danych, które pozwalają nam na przechowywanie danych.

#### 1.1 Rodzaje

Wyróżniamy klasycznie dwa rodzaje fizycznie przechowywania sekwencyjnie danych. Wszystkie inne struktury można sprowadzić lub zaimplementować przy pomocy tych dwóch.

#### 1.1.1 Tablica

Ciąg elementów w ciągłym bloku pamięci o stałym rozmiarze. Po ang. jest to array i w językach niskopoziomowych jest to po prostu surowy blok pamięci o rozmiarze n bajtów. Operacja powiększania tablicy jest niezwykle kosztowna, albowiem wymaga stworzenia nowej tablicy, i przekopiowania wszystkich elementów.

#### 1.1.2 Lista

Abstrakcyjny zbiór elementów, gdzie każdy element zna tylko swojego następnika. W zależności od wariantu, element może też znać głowę listy (arbitralnie wybrany pierwszy element) lub/i swojego poprzednika. Bardzo dobra struktura jeśli tylko jest realizowany sekwencyjny dostęp.

#### 1.2 Interfejsy

Wyróżniamy kilka rodzajów interakcji z strukturami danych.

#### 1.2.1 Stos

Zmienna kolekcja elementów, modyfikowana poprzez dodawanie lub usuwanie elementów z jednego końca. W związku z tym dostęp do elementów jest realizowany w stylu LIFO.

#### 1.2.2 Kolejka

Zmienna kolekcja elementów, modyfikowana przez dodawanie elementów z jednego końca i usuwanie z drugiego. W związku z tym dostęp do elementów jest realizowany w stylu FIFO.

#### 1.2.3 Sterta

Po ang. heap, to sposób realizacji drzewa binarnego na (tradycyjnie) tablicy. Dla wierzchołka w pozycji i lewy element znajduje się na i \* 2 pozycji, a prawy na i \* 2 + 1 pozycji.

### 2 Przeszukiwanie grafu

- Dany jest graf
- Rozpoczynamy od pewnego wierzchołka. Dodajemy go do listy niezbadanych wierzchołków.
- Następnie tak długo jak są niezbadane wierzchołki, usuwamy z listy niezbadanych wierzchołków wierzchołek i dodajemy jego sąsiadów do listy.

#### 2.1 BFS

Przeszukujemy graf sekwencyjnie. Najpierw przeszukujemy te odległe o  $k \ge 0$  od źródła, potem te k+1, itd. Na liście ten algorytm jest realizowany przez traktowanie listy jako kolejki. Słabo sobie radzi z

#### 2.2 DFS

Nie przeszukujemy grafu w konkretnej kolejności. Po prostu przeszukujemy graf jak popadnie. Realizowany jest z reguły rekurencyjnie, lub na liście poprzez traktowanie jej jako stos.

### 2.3 Problem najkrótszych ścieżek

Dla grafu o ważonych krawędziach, można określić najkrótszą (najmniej kosztowną) ścieżkę pomiędzy dwoma wierzchołkami. Znalezienie takiej ścieżki to problem najkrótszych ścieżek.

#### 2.3.1 Algorytm Djikstry

Jest to algorytm na rozwiązywanie problemu najkrótszych ścieżek. Sprowadza się on do DFS lub BFS, z osobną strukturą danych na przechowywanie "odległości" od startu dla każdego wierzchołka. W momencie iteracji po wierzchołkach, sąsiednim wierzchołkom jest przypisywana suma odległości aktualnie odwiedzanego wierzchołka i wagi połączenia do sąsiedniego wierzchołka, jeśli odległość do sąsiada jest większa od tej sumy.

#### 2.3.2 A\*

Jest to ulepszona wersja algorytmu djikstry, która wykorzystuje jakiejś heurystyki, do indeksowania kolejki priorytetowej. W ten sposób najlepiej rokujące wierzchołki są odwiedzane najpierw.

## 3 Algorytmy zachłanne

Algorytm, co w danym oknie kontekstowym, wykonuje lokalnie optymalne działanie to algorytm zachłanny. Np.: problem plecakowy lub wydawania reszty klasycznie rozwiązuje się zachłannie

#### 3.1 Problem wydawania reszty

Mając zbiór nominałów, stwórz kolekcję instancji nominałów w taki sposób, aby suma ich byłą zgodna z wejściem. Niektóre wersje problemu dodają wymóg, jak najmniejszej ilości monet (instancji). Klasycznym rozwiązaniem jest dodawanie do kolekcji największego nominału, mniejszego od sumy dotychczas dodanych nominałów.

#### 3.2 Problem MST

Celem jest znalezienie pod-grafu, o jak najmniejszej sumie wag krawędzi. Klasycznym rozwiązaniem jest posortowanie krawędzi zgodnie z ich wagą, a potem dobieranie krawędzi o najmniejszych wagach.

### 4 Programowanie dynamiczne

Opiera się na dzieleniu problemu na pod-problemy. Z reguły celem jest stworzenie optymalnej pod struktury, w której rozwiązywanie problemu jest o wiele prostsze lub nawet trywialne.

## 5 Algorytmy wyliczeniowe

Są to algorytmy, które generują cały zbiór możliwych rozwiązań. Jeśli taki algorytm wykonuje ten cel sprawdzając wszystkie kombinacje wejść jest to algorytm siłowy (pełnego przeglądu).

### 6 Algorytmy sortowania

#### 6.1 Bubble-sort

Dla każdego elementu przesuwaj ten element w prawo aż napotkasz albo koniec tabeli, albo większy element. W pewnym sensie w bubble sort elementy bąblują na koniec tabeli.  $O(n^2)$ 

#### 6.2 Insert sort

Dla każdego elementu, przesuwaj w lewo tak długo jak jest ten element mniejszy od poprzedniego.  $O(n^2)$ , ale w praktyce lepszy od bubble-sort

#### 6.3 Quick sort

Dla tabeli w danym zakresie, przesuń wszystkie elementy mniejsze od środkowego na lewo od środkowego, a wszystkie większe na prawo od środkowego. Proces powtórz na dwóch pod-tabelach na lewo i prawo.