**1. Основи структури даних і алгоритми**

**1.1 Поняття алгоритму. Визначення його часової та просторової (за обсягом пам’яті) складності.**

Алгоритм — це скінчена послідовність указівок на виконання дій, спрямованих на розв'язування задачі. Алгоритм складається з окремих кроків, які потрібно виконати в певному порядку.

Складність алгоритму – це кількісна характеристика, що відображує споживані алгоритмом ресурси під час свого виконання. Складність алгоритмів зазвичай оцінюють за часом виконання або по використовуваній пам'яті.

**Часова складність алгоритму -**  Це кількість операцій або час, який потрібно для виконання алгоритму в залежності від розміру вхідних даних. Вимірюється в часових одиницях, таких як кількість операцій (наприклад, порівняння або обмін) або в часових одиницях, таких як мілісекунди, секунди тощо.

**Просторова складність алгоритму -** Це кількість пам'яті, необхідної для виконання алгоритму, в залежності від розміру вхідних даних. Вимірюється в байтах або кількості пам'яті, використовуваної для зберігання даних та додаткових структур даних.

**1.2 Поняття абстрактного типу даних. Абстрактні типи даних: стеки, списки, вектори, словники, множини, мультимножини, черги, черги з пріоритетами.**

Абстрактний тип даних - це математична модель, яка визначає набір даних разом з набором операцій, які можуть бути виконані над цими даними. Він визначає лише операції, але не конкретну реалізацію цих операцій. Це дозволяє розділити інтерфейс користувача від реалізації даних, що спрощує розробку та підтримку програм.

Стек - це структура даних, що працює за принципом "Last In, First Out" (LIFO). Основні операції - це push (додавання елементу в кінець стеку) та pop (видалення елементу з кінця стеку).

Список - це послідовність елементів, де кожен елемент має свій індекс. Операції можуть включати додавання, видалення та зміну елементів.

Вектор - це динамічний масив, який може збільшуватися або зменшуватися у розмірі автоматично. Операції включають доступ до елементів за індексом, додавання нового елемента, видалення елемента тощо.

Словник - це набір ключ-значення, де кожен ключ пов'язаний зі значенням. Операції включають додавання пари ключ-значення, видалення, пошук за ключем тощо.

Множина - це колекція унікальних елементів без порядку. Операції включають додавання елементу, видалення елементу та перевірку належності.

Мультимножина - це колекція, яка може містити дубльовані елементи. Операції схожі на множини, але дозволяють повторювані елементи.

Черга - це структура даних, що працює за принципом "First In, First Out" (FIFO). Основні операції - це додавання елементу в кінець черги (enqueue) та видалення елементу з початку черги (dequeue).

Черга з пріоритетами - це черга, де кожен елемент має пріоритет. Елементи з більшим пріоритетом обробляються першими. Операції можуть включати додавання елементу з пріоритетом, видалення елементу з найбільшим пріоритетом тощо.

**1.3 Кортежі, множини, словники, одно-тадвобічнозв'язні списки. Реалізація абстрактних типів даних з оцінюваннямскладності операцій.**

Кортеж - це упорядкована колекція об'єктів різних типів. Основна властивість кортежу - це неизменність (immutable), тобто одержане значення не може бути змінене після створення кортежу.

Множина - це набір унікальних елементів без порядку. Основні операції множин включають додавання елементу, видалення елементу та перевірку належності.

Словник - це колекція пар ключ-значення, де кожен ключ унікальний. Операції словників включають додавання нової пари ключ-значення, видалення, зміну значення за ключем та пошук значення за ключем.

Одно- та двобічно-зв'язні списки - це структури даних, які складаються з вузлів, кожен з яких містить дані та посилання на наступний (у випадку одностороннього списку) або на попередній та наступний (у випадку двостороннього списку) вузли.

**1.4 Базові алгоритми та їх складність: пошук, сортування (прості сортування вибором, вставками, обмінами та удосконалені сортування деревом, сортування Шелла, швидке сортування).**

Алгоритми – це набір чітко визначених інструкцій чи кроків, які виконуються у порядку для вирішення конкретної завдання чи досягнення певної мети. Їх застосування не обмежується програмуванням, вони широко використовуються у фізиці, математиці та інформатиці загалом. Алгоритм дозволяє точно описати процес розв'язання задачі, який не зможуть вплинути вхідні дані.

**Пошук** – потрібні для пошуку конкретної інформації

**лінійний пошук** – проходить по всіх елементах масиву послідовно до знаходження шуканого елемента.;

**бінарний(швидкий)** – застосовується до відсортованих масивів, рекурсивно ділить масив навпіл і шукає елемент у відповідній половині.

**Сортування** – призначені для ранжування даних.

**вибором** – знаходить найменший елемент у масиві і поміщає його на початок, а потім шукає наступний найменший елемент і поміщає його слідом, і так далі;

**вставками** – поступово будує відсортований масив, вставляючи елементи у правильне положення у вже впорядкованій частині масиву.

**бульбашкою(обміном)** – послідовно порівнює та змінює сусідні елементи масиву доти, доки весь масив не буде впорядкований;

сортування двійковим (бінарним) деревом (сортування з допомогою двійкового дерева, [англ.](https://uk.wikipedia.org/wiki/Англійська_мова) *tree sort*) — [алгоритм сортування](https://uk.wikipedia.org/wiki/Алгоритм_сортування), що полягає в побудові [двійкового дерева пошуку](https://uk.wikipedia.org/wiki/Двійкове_дерево_пошуку) за ключами [масиву](https://uk.wikipedia.org/wiki/Масив_(структура_даних)), а далі, в створенні результуючого масиву впорядокованих елементів виконуючи [обхід дерева](https://uk.wikipedia.org/wiki/Обхід_дерева).

сортування Шелла — це алгоритм, що є узагальненням алгоритму сортування вставками. Ідея алгоритму полягає в обміні елементів, розташованих не тільки поряд, як в сортуванні методом вставок, але і далеко один від одного, що значно скорочує загальне число операцій переміщення елементів.

швидке сортування - це ефективний алгоритм сортування, який використовує стратегію "розділяй і володарюй". Він розбиває масив на менші частини, сортує кожну з них окремо, а потім об'єднує їх в один відсортований масив. Основна ідея полягає в тому, щоб обирати елемент, який називається опорним, і розміщувати всі елементи менше опорного ліворуч, а всі більше - праворуч. Далі цей процес повторюється для кожної з двох отриманих підмасивів. Швидке сортування є одним з найшвидших алгоритмів сортування, із середнім часом виконання O(n log n), де n - кількість елементів у масиві.

**1.5 Алгоритми на графах та їх складність:**

**пошук в ширину і глибину;**

**пошук зв'язних компонентів;**

**побудова кістякового дерева;**

**побудова найкоротших шляхів з виділеної вершини;**

**побудова найкоротших шляхів між двома вершинами.**

пошук в ширину (обхід в ширину) - це один з основних алгоритмів на графах.

В результаті пошуку в ширину знаходиться шлях найкоротшої довжини у незваженому графі, тобто шлях, що містить найменшу кількість ребер.

Алгоритм працює за *O*(*n*+*m*), де *n* - кількість вершин, *m* - кількість ребер.

Пошук в глибину (обхід в глибину, ) - це один з основних алгоритмів на графах.

В результаті пошуку в глибину знаходиться лексикографічно перший шлях в графі.

Алгоритм працює за *O*(*n*+*m*), де *n* - кількість вершин, *m* - кількість ребер.

**Кістякове дерево** (іноді називають каркасним деревом) у зв’язаному неорієнтованому графі є ациклічним підграфом, який містить усі вершини графа і не має циклів. Іншими словами, це підграф, який можна побудувати, видаляючи деякі ребра з вихідного графа, так щоб залишилася можливість дійти від будь-якої вершини до будь-якої іншої.

Ось декілька важливих властивостей кістякового дерева:

* Будь-яке кістякове дерево у графі з n вершинами містить рівно n — 1 ребер.
* Кількість кістякових дерев у повному графі з n вершинами визначається формулою Келі:
* Кістякове дерево можна побудувати різними алгоритмами, такими як **алгоритм Прима**, **алгоритм Крускала** або обхід графа (наприклад, пошук в глибину або у ширину).

Побудова найкоротших шляхів з виділеної вершини у графі - це задача знаходження найкоротшого шляху від однієї конкретної вершини до всіх інших вершин у графі. Це може бути зручним для визначення найбільш ефективних маршрутів у транспортних мережах, в маршрутизації даних у комп'ютерних мережах, або в багатьох інших варіантах.

Одним з найвідоміших алгоритмів для цієї задачі є алгоритм Дейкстри. Інший популярний алгоритм - це алгоритм Беллмана-Форда.

Побудова найкоротших шляхів між двома вершинами у графі - це задача знаходження найкоротшого шляху (або шляхів) між двома заданими вершинами. Це одна з ключових задач у теорії графів та має безліч застосувань у різних областях, включаючи транспортні системи, маршрутизацію даних у комп'ютерних мережах, планування маршрутів для рухомих роботів тощо.

**2. Стратегії розроблення алгоритмів**

**2.1 Стратегія «розділяй та володарюй» та приклади застосування.**

«Розділя́й та володарю́й» ([англ.](https://uk.wikipedia.org/wiki/Англійська_мова) *divide and conquer*) в [інформатиці](https://uk.wikipedia.org/wiki/Інформатика) — важлива [парадигма](https://uk.wikipedia.org/wiki/Парадигма_програмування) розробки [алгоритмів](https://uk.wikipedia.org/wiki/Алгоритм), що полягає в [рекурсивному](https://uk.wikipedia.org/wiki/Рекурсія) розбитті розв'язуваної задачі на дві або більше підзадачі того ж типу, але меншого розміру, і комбінуванні їх розв'язків для отримання відповіді до вихідного завдання. Розбиття виконуються доти, поки всі підзавдання не стануть елементарними.

Типовий приклад — [алгоритм сортування злиттям](https://uk.wikipedia.org/wiki/Сортування_злиттям). Щоб відсортувати масив чисел за зростанням, його розбивають на дві рівні частини; кожну сортують, потім відсортовані частини зливають в одну. Ця процедура застосовується до кожної з частин доти, поки сортовані частини масиву містять хоча б два елементи (щоб можна було її розбити на дві частини).

Двійкóвий пóшук — [алгоритм](https://uk.wikipedia.org/wiki/Алгоритм) знаходження заданого значення у впорядкованому [масиві](https://uk.wikipedia.org/wiki/Масив_(структура_даних)), який полягає у порівнянні серединного елемента масиву з шуканим значенням, і повторенням алгоритму для тієї або іншої половини (див. [двійкове дерево пошуку](https://uk.wikipedia.org/wiki/Двійкове_дерево_пошуку)), залежно від результату порівняння.

**2.2 Стратегія балансування та приклади застосування.**

При проектуванні деяких алгоритмів доводитися йти на раз-особисті компроміси, тобто по можливості збалансувати обчислювальні витрати на використання різних частин алгоритми. Метод балансування розглядається як балансування дерев. Дерево - важлива структура даних, вживана для зберігання, обробки і представлення інформації. Дерево складається з елементів^ вершин і зв'язків між ними (дуг). Серед вершин виділяється одна, яка називається коренем. Вона є батьківською по відношенню до інших пов'язаних з нею вершин. Усі вершини, пов'язані з коренем дугами, називаються нащадками. Кожна вершина в дереві, окрім кореня, має точно одну батьківську вершину і більше нащадків.

**2.3 Динамічне програмування та приклади застосування.**

Динамічне програмування - це метод розв'язання складних задач, який полягає в розбитті проблеми на менші підзадачі, розв'язок кожної з яких зберігається, щоб уникнути повторних обчислень. Потім результати підзадач комбінуються для отримання остаточного рішення.

Приклади:

1. Задача про найбільший підмасив: знаходження найбільшої суми елементів у підмасиві довільної довжини в масиві цілих чисел.

2. Задача про рюкзак: вибір підмножини предметів з обмеженим обсягом та вагою для максимізації загальної вартості предметів, що поміщаються в рюкзак.

**2.4 Оцінювання складності алгоритму під час застосування кожної стратегії.**

1. \*\*Розділяй та господарюй (Divide and Conquer)\*\*: У цій стратегії алгоритм розбиває задачу на менші підзадачі, розв'язуючи їх окремо, а потім комбінує їх рішення. Оцінка складності в основному залежить від кількості підзадач та способу їх об'єднання. Зазвичай, якщо кожна підзадача має розмір \( n \), а об'єднання вимагає \( O(n) \) операцій, загальна складність буде \( O(n \log n) \).

2. \*\*Стратегія балансування (Balanced Strategy)\*\*: Використовується, коли потрібно розподілити завдання рівномірно між обчислювальними ресурсами. Оцінка складності зазвичай враховує розмір простору, який потрібно розподілити, та кількість доступних ресурсів.

3. \*\*Динамічне програмування (Dynamic Programming)\*\*: В цій стратегії алгоритм розв'язує проблему, розбиваючи її на менші підзадачі та зберігаючи результати цих підзадач для подальшого використання. Оцінка складності зазвичай залежить від кількості підзадач та відносної складності обчислень для кожної з них. Якщо для кожної підзадачі потрібно здійснити \( O(1) \) операцій та кількість підзадач \( n \), загальна складність буде \( O(n) \).

**3. Моделі обчислень**

**3.1 Імперативний та декларативний підходи до програмування.**

Імперативний підхід до програмування - це спосіб опису програми через послідовність інструкцій, які вказують комп'ютеру, як виконувати певне завдання. У цьому підході програміст конкретно вказує, як програма має працювати, крок за кроком.

Декларативний підхід до програмування - це спосіб опису програми через опис потрібного результату, не вказуючи конкретних кроків для його досягнення. Програміст описує, що потрібно зробити, а не як саме це робити. Функціональне програмування є одним із видів декларативного підходу, де програма описується як множина функцій та їх взаємозв'язки.

**3.2 Розв'язні, напіврозв'язні та нерозв'язні проблеми. Проблема зупинки.**

Роз'язні проблеми - це ті, для яких існує алгоритм, який завжди знаходить правильний відповідь за скінченну кількість кроків. Наприклад, сортування масиву чисел або знаходження найменшого елемента у ньому.

Напіврозв'язні проблеми - це ті, для яких існує алгоритм, який знаходить правильну відповідь тільки для певного підмножини вхідних даних або для обмеженої кількості кроків. Проте для інших вхідних даних відповідь може бути неправильною або алгоритм може не зупинятися.

Нерозв'язні проблеми - це ті, для яких не існує жодного алгоритму, який може знайти правильну відповідь для будь-якого можливого вводу за скінченну кількість кроків. Один з прикладів - проблема зупинки. У загальному випадку, неможливо написати алгоритм, який би визначав, чи зупиниться довільна програма для будь-яких вхідних даних. Це питання, пов'язане з теорією обчислювальності та має глибокі математичні корені.