

# Lesson 15

## План заняття



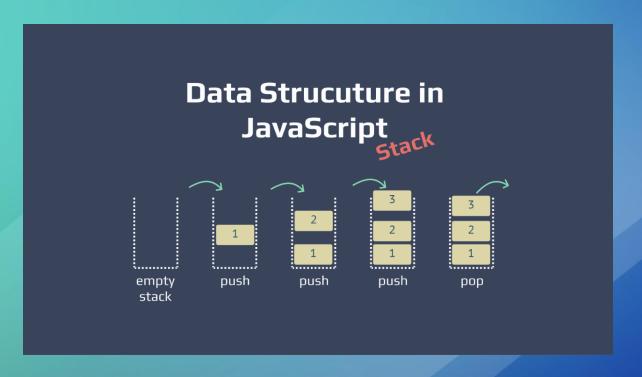
- Stack
- Linked list
- Queue
- Binary tree
- Hash table

#### Stack



Це базова, лінійна структура даних, яка дозволяє додавати чи видаляти елементи лише на її початку. Принцип - першим прийшов — останнім вийшов.

- Push додати;
- Рор видалити;
- toArray перетворити на масив та показати;
- Peek забрати.







| Временная сложность стека |                               |                     |
|---------------------------|-------------------------------|---------------------|
| Г<br>∥ Алгоритм<br>⊩      | п<br>∥Среднее значение  <br>П | Худший случай  <br> |
| Space                     | 0(n)                          | 0(n)                |
| Search                    | 0(n)                          | 0(n)                |
| ∥ Insert                  | 0(1)                          | 0(1)                |
| Delete                    | 0(1)                          | 0(1)                |
| L                         | <u> </u>                      |                     |

## Stack



Стек корисний коли ми хочемо додати дані у послідовному порядку та видалити ці дані.

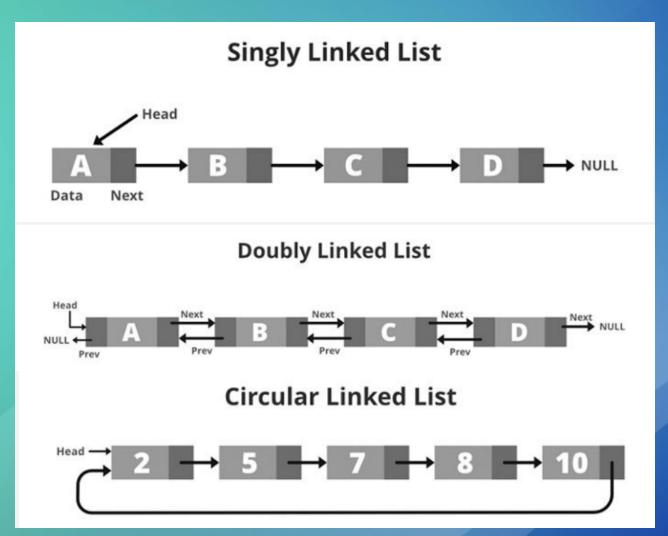
Приклад: call stack

### Linked list



Групи вузлів, що разом утворюють послідовність. Кожен вузол містить дві речі: фактичні дані, які в ньому зберігаються і вказівна на наступний вузол у послідовності.

- Додавання;
- Видалення;
- Пошук елемент;
- Отримання довжини;
- Перевірка на порожнечу;
- Трансформація в масив.







| Временная сложность связного списка |  |                     |
|-------------------------------------|--|---------------------|
| Г<br>ДЛГОРИТМ                       | ПО П | Худший случай  <br> |
| Space                               | 0(n)                                     | 0(n)                |
| Search                              | 0(n)                                     | 0(n)                |
| Insert                              | 0(1)                                     | 0(1)                |
| Delete                              | 0(1)                                     | 0(1)                |
| L                                   | l  |                     |

### Linked list



Концепція використання вузлів, які вказують один на одного, використовується в багатьох інших структурах даних, вбудованих у багато мов програмування вищого рівня. Гарне розуміння того, як працюють зв'язкові списки, важливе для загального розуміння створення та використання інших структур даних.

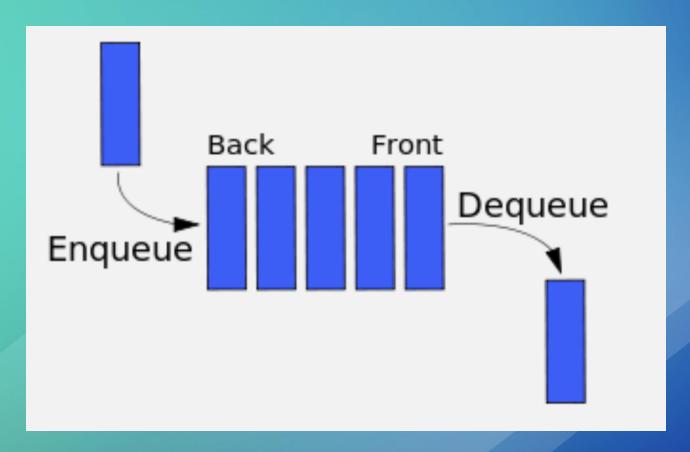
Приклад: слухачі подій С++

### Queue



Принцип - першим прийшов — першим вийшов. Це означає, що видалити елемент можна тільки після того, як були прибрані раніше додані елементи.

- Enqueue додати до кінця.
- Dequeue видалити перший елемент.
- Peek забрати перший.







| Временная сложность очереди |                              |                     |
|-----------------------------|------------------------------|---------------------|
| Алгоритм<br>                | Г<br>Среднее значение  <br>□ | Худший случай  <br> |
| Space                       | 0(n)                         | 0(n)                |
| Search                      | 0(n)                         | 0(n)                |
| ∥ Insert                    | 0(1)                         | 0(1)                |
| Delete                      | 0(1)                         | 0(1)                |
| L                           |                              |                     |





|               | Stack  | Queue  |
|---------------|--|--|
| Принцип       | Останнім прийшов, першим<br>вийшов                                   | Першим прийшов, першим<br>вийшов                                   |
| Склад         | Та ж сама ячейка пам'яті використовується для додавання і видалення. | Заданий конець використовується для вставки, перший для видалення. |
| Напрямок      | Один   | Два  |
| Оперції       | Push & Pop   | Enqueue & Dequeue  |
| Порожній стан | Top === -1   | Front === -1<br>Front === Back + 1                                 |
| Повний стан   | Top === Max - 1  | Заданий стан === Мах - 1   |
| Варіанти      | Немає  | Кільцева, двонаправлена  |
| Реалізація    | Легко  | Складно  |

## Queue



Черга зберігає дані у послідовному порядку, але видаляє найстаріші додані дані.

Приклад: події веб-браузера.

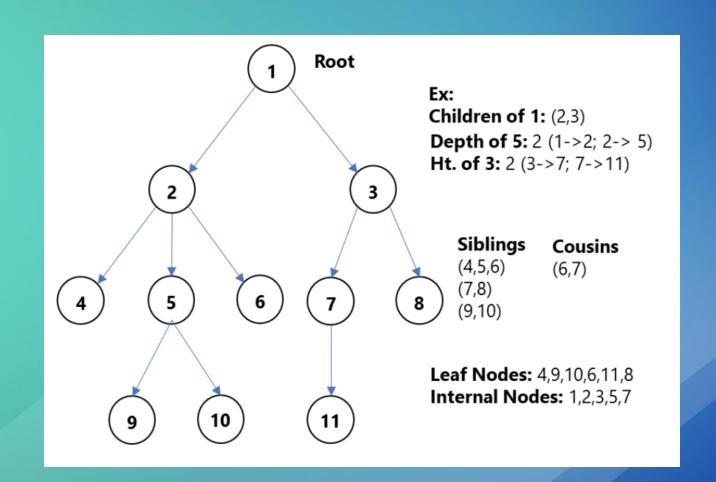




Це структура даних, що складається із вузлів. Їй притаманні такі властивості:

- 1. Кожне дерево має кореневий вузол (нагорі).
- 2. Кореневий вузол має нуль чи більше дочірніх вузлів.
- 3. Кожен дочірній вузол має нуль або більше дочірніх вузлів, і таке інше.

- Додавання.
- Пошук



## Терміни



- Root: Вузол без батьківського елемента. Самий верхній вузол дерева.
- Children: Вузли безпосереднього наступника.
- Siblings: Діти одного батька.
- Leaf node: Будь-який вузол, який не має дітей
- Internal Nodes: Усі вузли з принаймні одним дочірнім елементом
- Depth of Node x: Довжина шляху від кореня до вузла х
- Height of Node x: Кількість ребер на найдовшому шляху від вузла x до кінцевого вузла
- Height of tree: Висота дерева це висота кореня
- Level of node: Сукупність усіх вузлів на заданій глибині називається рівнем дерева

## Обхід графів



Обхід графа - це перехід від однієї його вершини до іншої з цілю пошуків властивостей та зв'язків. Варіанти пошуку:

- 1. Breath First Search Пошук у ширину;
- 2. Deph First Search Пошук у глибину;

### Breath - First - Search



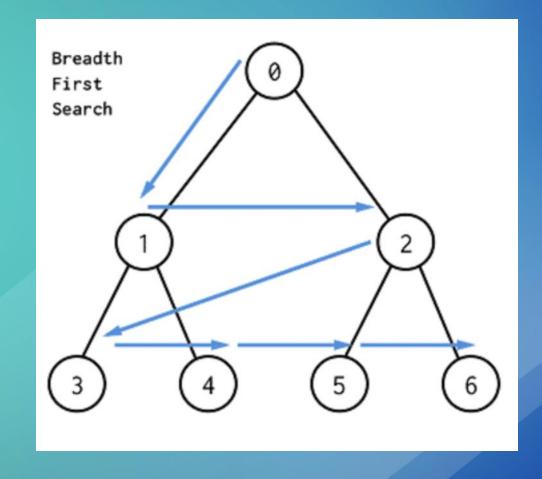
Концепція - Розширюйся на висоту пташиного польоту (go wide, birds eye view).

Ідея рухатись вперед по одному сусіду до іншого. Цей підхід вивчає усіх сусідів у межах одного кроку. Гарно підходить для перебору варіанти черги. До черги додається вершина, потім її сусіди, і так доки ми не знайдемо данні.

Час виконання: O ( V + E )

- V сума вершин.
- Е сума граней.

Складність: O (V)



## Deph - First - Search



Концепція - Розширюйся на висоту пташиного польоту (go wide, birds eye view).

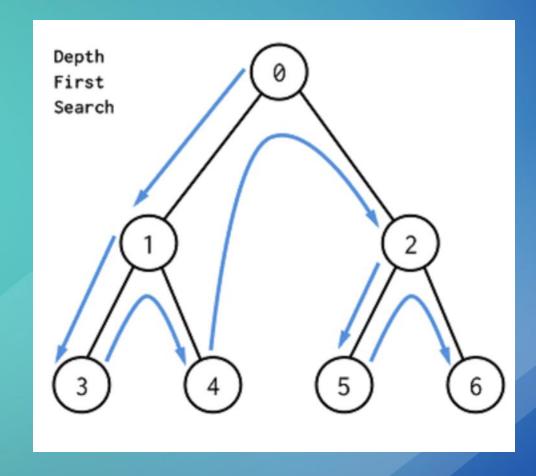
Ідея рухатись від начальної вершини, в одному напрямку, доки не дійдемо до кінця шляху або пункту призначення. Якщо ми дійшли до кінця, а то не є нашою метою, то повернись до першої розвилки, та їди іншим шляхом.

Реалізована через рекурсію. Може використовуватись для пошуку маршруту додавання.

Час виконання: O ( V + E )

- V сума вершин.
- Е сума граней.

Складність: O (V)







| Временная сложность двоичного дерева поиска |   |                            |
|---|---|----------------------------|
| Алгоритм<br>                                | ПО В | <br>  Худший случай   <br> |
| Space                                       | 0(n)                                    | 0(n)                       |
| ∥ Search                                    | 0(log n)                                | 0(n)                       |
| ∥ Insert                                    | 0(log n)                                | 0(n)                       |
| ∥ Delete                                    | 0(log n)                                | 0(n)                       |
| L   | L                                       |                            |

## **Binary tree**



Двійкові дерева пошуку дозволяють швидко знаходити, додавати та видаляти елементи. Вони влаштовані так, що час кожної операції пропорційний до логарифму загального числа елементів у дереві.

Приклад: Часткова реалізація у DOM

#### Hash table

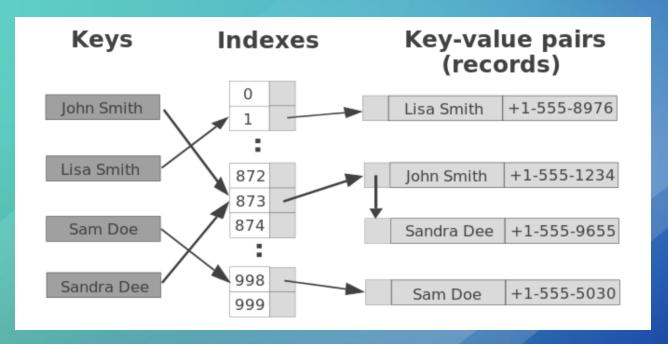


Є структурою даних, яка відображає ключі та значення.

Вона використовує хеш-функцію для обчислення індексу в масиві блоків даних, щоб знайти бажане значення.

Зазвичай хеш-функція приймає рядок символів як вступні дані і виводить числове значення. Для того самого введення хеш-функція повинна повертати однакове число.

- Insert додати;
- Search знайти;
- Remove видалити;
- Print показати.



## Хеш функція



Хеш-функція повинна перетворювати ключ із пари ключ-значення на індекс масиву, в якому зберігаються значення. Проблема функції у тому, що з двох різних ключів може повернути той самий індекс. Такі ситуації називають колізіями.

#### Два шляхи вирішення коллізій:

- Відкрита адресація (Open addressing) Припустимо що ключ вже присутній у таблиці. У такій ситуації ми починаємо ітерування за індексами у пошуках вільного місця – такий спосіб називається лінійне пробування.
- 2. Метод ланцюжків (Separate chaining) При такому підході в масиві зберігаються ключі, а пов'язані списки ключів. У разі колізії хеш-функції новий ключ додається до того списку, який лежить за тим же індексом.





| Временная сложность хэш-таблицы |                              |                                    |
|---------------------------------|------------------------------|------------------------------------|
| Алгоритм<br>                    | Среднее значение  <br>       | Худший случай                      |
| Space Search Insert Delete      | 0(n)<br>0(1)<br>0(1)<br>0(1) | 0(n)  <br>0(n)  <br>0(n)  <br>0(n) |
| L                               | اــــــا                     |                                    |

#### Hash table



Хеш-таблиці використовуються для реалізації структур даних карт і наборів у більшості поширених мов програмування. У С++ і Java вони є частиною стандартних бібліотек, тоді як Python і Go мають вбудовані словники та карти.

Приклад: Мар()



# Дякую за увагу