

複習期未複習

* 題型：選擇，簡答，設計

① 不同 Data Structure

* Array

* Linked List

* Stack & Queue

* Tree / Heap

* Graph

* Hash Table

* 不同 DS 的特性仍會依附
在底層實作的種類

② Array

* 1D, 2D, 3D...

* 需配置連續的記憶體空間

* 位置固定(已知) \Rightarrow 可以 index 來
random access ($O(1)$)

* 宣告方式：static, dynamic

* 操作

. access/update : $O(1)$

. insert/delete : $O(n)$

. search : unsorted $\rightarrow O(n)$
sorted $\rightarrow O(\log n)$

. search : 根據搜尋方法決定 $O(n^2), O(n \log n) \dots$

* Primary clustering vs. Secondary clustering

* Primary clustering : 同個方向逐格探查，便能
形成大條連續區塊

* Secondary clustering : 同 $h(k) \rightarrow$ 相同固定的探
查序列，使得有多個分散但固定的大型聚集

③ Linked List

* 在 pointer 已知的情況下，insert/delete : $O(1)$

* traverse issue : sequential search : $O(n)$

④ Stack & Queue

* Stack

. FILO, 單一出入口

. 可用 Array 或 Linked List 實作，

* Queue

. FIFO,

. 可以 Array, Linked List 實作，類型有
Linear Queue, Circular queue, Deque

* Loading factor

. 空間利用率 : $\alpha = \frac{n}{m}$, 衡量 Hash table 的滿度

- 性能影響 : α 高表 Open Addressing probing 速度越慢
chaining 每個 bucket 的 chain 越長

⑤ Graph

* $G = (V, E)$

* 表示法

1. Adjacency Matrix

. space complexity / Traverse : $O(V^2)$

. Edge lookup, add : $O(1)$

2. Adjacency List

. space complexity / Traverse : $O(V+E)$

. Edge lookup : $O(\deg(v))$; add : $O(1)$

⑥ Hash

* 實作方式

1. Chaining : Array + Linked List

. 每個 bucket 裝一個 linked list
↓
用來存相同 Hash value 元素的容器

2. Open Addressing : Only Array

. Random Access

. Collision 時依規則找下個位置

- Linear probing : 容易有 primary clustering

- Quadratic probing : 避免 primary clustering, 但

- Double hashing 仍有 secondary clustering

* Graph Traversal

- 避免 infinite loop, 重複 visit
→ 用 visited [] 記錄已訪問 node
- BFS : 仅用 queue 按層次訪問
- DFS : 使用 stack 來記錄路徑
與回溯點
- 見前面清
- visited 判斷的位置

1. enqueue / push 之前：

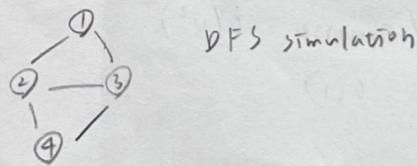
避免浪費 memory 存重複的節點

2. dequeue / pop 之後：

可能導致 stack overflow, 但 DFS

↑ pop 後 mark 應擇早遍迴 DFS

ex.



1. push 前 mark : traversal order: 1, 2, 4, 3

visited: [1]

stack: [1] $\xrightarrow{\text{pop}} \text{print } 1 \rightarrow \text{push } 3, 2$
mark 3, 2

visited: [1, 3, 2]

stack: [3, 2] $\xrightarrow{\text{pop}} \text{print } 2 \rightarrow \text{push } 4$
mark 4

visited: [1, 3, 2, 4]

stack: [3, 4] $\xrightarrow{\text{pop}} \text{print } 4 \rightarrow \text{pop }$
mark
↓↓↓ → print 3

2. pop 後 : traversal order: 1, 2, 3, 4

stack: [1] $\xrightarrow{\text{pop}} \text{print } 1$
visited: [1] $\xrightarrow{\text{push}} 3, 2$

stack: [3, 2] $\xrightarrow{\text{pop}} \text{print } 2$
visited: [1, 2] $\xrightarrow{\text{push}} 4, 3$

stack: [3, 4, 3] $\xrightarrow{\text{pop}} \text{print } 3$
visited: [1, 2, 3] $\rightarrow \text{push } 4$

stack: [3, 4, 4] $\xrightarrow{\text{pop}} \text{print } 4$
visited: [1, 2, 3, 4]

總結:

push 前 mark : 節點順序為第一次被看見的順序

pop 後 mark : 順序為最後一次被發現的順序

② Tree

* Graph 的特例, Hierarchical 結構, 無 cycle

種類

general tree $\xrightarrow[\text{條件}]{\text{結構}}$

1. complete binary tree \rightarrow 除最底一層, 其他全滿, 由左至右填入

2. full binary tree \rightarrow 每個節點只能有 0 or 2 個子節點

3. perfect binary tree \rightarrow 所有節點皆有 2 個子節點且同一深度

$\xrightarrow[\text{條件}]{\text{規則}}$

1. Binary Search Tree \rightarrow 平均 $O(\log n)$ 但最退化為 $O(n)$

2. AVL Tree \rightarrow 左右子樹高度差不超過 1

3. Red Black Tree \rightarrow 保證為 $O(\log n)$

4. Heap \rightarrow 同時滿足 complete Binary tree

* Tree traversal