

資料期末複習

* 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 D.S 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 $\rightarrow O(\log n)$

• sort : 根據演算法決定 $O(n^2)$, $O(n \log n)$...

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

⑤ Hash

* 實作方式

1. chaining : Array + Linked list
 - 每個 bucket 裝一個 linked list
 - \downarrow
 - 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, 但仍 secondary clustering
 - Double hashing

* Primary clustering vs. Secondary clustering

- Primary clustering : \because 同個方向逐格探查, 便形成大條連續區塊
- Secondary clustering : \because 同 h(k) \rightarrow 相同固定的探查序列, 使得有多個分散但固定的小型聚集

* Loading factor

- 空間利用率 : $\alpha = \frac{n}{m}$, 衡量 Hash table 的滿度
- 性能影響 : α 高表示 Open Addressing probing 速度越慢
| chaining 中每個 bucket 的 chain 越長

⑥ 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 : $O(1)$

* Graph Traversal

- 避免 Infinite loop, 重複 visit
- 用 visited [] 記錄已訪問 node
- BFS: 使用 queue 按層次訪問
- DFS: 使用 stack 來記錄路徑
- 常見問題

- visited 判斷的位置

1. Enqueue / push 之前:

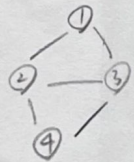
避免浪費 memory 存重複的節點

2. dequeue / pop 之後:

可能導致 stack overflow, 但 DFS

中 pop 後 mark 為標準退出 DFS

ex.



DFS simulation

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

visited: [1]

stack: [1] pop → print 1 → push 3, 2
mark 3, 2

visited: [1, 3, 2]

stack: [3, 2] pop → print 2 → push 4
mark 4

visited: [1, 3, 2, 4]

stack: [3, 4] pop → print 4 → mark

stack: [3] → print 3

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

stack: [1] pop → print 1 → push 3, 2
visited: [1]

stack: [3, 2] pop → print 2 → push 4, 3
visited: [1, 2]

stack: [3, 4, 3] pop → print 3 → push 4
visited: [1, 2, 3]

stack: [3, 4, 4] pop → print 4 → mark visited
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 結構條件

1. complete binary tree → 除最後一層, 其他全滿, 由左至右填入

2. full binary tree → 每個節點只能有 0 或 2 個子節點

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

規則條件

1. Binary Search Tree → 平均 $O(\log n)$ 但可能退化到 $O(n)$

2. AVL Tree → 左右子樹高度差不超過 1

3. Red Black Tree → 保證 $O(\log n)$

4. Heap → 同時滿足 complete Binary Tree

* Tree traversal